



UNIVERSIDAD NACIONAL AUTONOMA DE MÉXICO

FACULTAD DE INGENIERÍA

DISEÑO DE UN SISTEMA DE CONTROL DE NAVEGACION AUTONOMA PARA UN VEHICULO MARITIMO BASADO EN EL SISTEMA DE POSICIONAMIENTO GLOBAL GPS UTILIZANDO EL MICROPROCESADOR M68HC11.

TESIS

OUE PARA OBTENER EL TITULO DE:

INGENIERO EN TELECOMUNICACIONES

P R E S E N T A N :

ALFONSO ROJAS DOMINGUEZ

CARLOS ROMO FUENTES

DIRECTOR M. EN I. ARTURO GONZALEZ HERMOSILLO MELGAREJO

MEXICO, D.F.

JUNIO DE 2002

TESIS CON FALLA DE ORIGEN





UNAM – Dirección General de Bibliotecas Tesis Digitales Restricciones de uso

DERECHOS RESERVADOS © PROHIBIDA SU REPRODUCCIÓN TOTAL O PARCIAL

Todo el material contenido en esta tesis esta protegido por la Ley Federal del Derecho de Autor (LFDA) de los Estados Unidos Mexicanos (México).

El uso de imágenes, fragmentos de videos, y demás material que sea objeto de protección de los derechos de autor, será exclusivamente para fines educativos e informativos y deberá citar la fuente donde la obtuvo mencionando el autor o autores. Cualquier uso distinto como el lucro, reproducción, edición o modificación, será perseguido y sancionado por el respectivo titular de los Derechos de Autor.

AGRADECIMIENTOS

33.035 (\$3.416 P.E.)

Al Ing. Arturo González Hermosillo por darnos la oportunidad de trabajar a su lado.

A los amigos que nos dejó la carrera de Ingeniería de Telecomunicaciones.

A la Universidad Nacional Autónoma de México, por sus maestros y su conocimiento.

Alfonso

A mi familia y amigos, que constantemente inspiran mi superación y me dan confianza en todos los aspectos de mi vida.

A mi padre, de quien siempre he tenido su apoyo para mis estudios, su amor y su experiencia.

A Óscar, Carlos y Frank, que aportaron buenas ideas, esfuerzo y dedicación al desarrollo de este trabajo y con quienes disfruto enormemente los momentos de ocio.

Carlos Romo Fuentes

A mis padres, mamá Inés y papá Carlos, por su apoyo durante mis estudios, su confianza y consejos, y sobre todo por su amor incodicional que me han dado durante toda mi vida.

A mis hermanas, Fabiola y Tatiana, cuñado y sobrino, Anibal y Anibalín, que me han alentando a seguir estudiando y me han dado razones para seguir preparándome.

A toda mi familia, primos y tíos, que siempre han estado en las buenas y en las malas y sobreponiéndonos de todas las caídas.

A mi amigo Poncho por aguantarme todo este tiempo en el que he aprendido mucho de él.

A mis amigos del Logos que sé que siempre estarán conmigo.

ÍNDICE

1 INTRODUCCIÓN	1	l
1.1 LOS SISTEMAS AUTÓNOMOS DE NAVEGACIÓN		l .
1.2 OBJETIVOS DEL PROYECTO		l
1.3 DESCRIPCIÓN GENERAL DEL PROYECTO	2	2
1.4 JUSTIFICACIÓN Y ALCANCES DEL PROYECTO	2 - Carlotte	2
2 SISTEMA DE POSICIONAMIENTO GLOBAL GPS		
2.1 FORMACIÓN DEL SISTEMA	angsan kalangga pangga magalangga pangga pangga	
2.1.1 Segmento espacial		
2.1.2 Segmento de control	•	
2.1.3 Segmento del usuario		
2.2 USOS DEL SISTEMA GPS		
2.3 FUNCIONAMIENTO DEL GPS		3
2.3.1 El método de triangulación		3
2.3.2 Triangulación aplicada en el GPS	and the second of the second o	10
2.4 CARACTERÍSTICAS DE LA SEÑAL GPS		13
2.5 EL RECEPTOR GPS		15
2.5.1 Elementos esenciales de un receptor GPS		15
2.5,2 Especificaciones técnicas del receptor GPS utilizado	그러워 그는 그는 그는 1일은 취실적	17
2.6 EL PROTOCOLO DE COMUNICACIÓN NMEA 0183	and the second of the second o	20
2.6.1 El estándar NMEA 0183	and the second of the second o	20
2.6.2 Interfaz eléctrica		20
2.6.3 Formato general de los mensajes		21
2.6.4 Formato del mensaje GPS		21
	회사들이 얼마나 하시네요. 그리다는 것	
3 EL MICROPROCESADOR M68HC11		23
3.1 EL MICROPROCESADOR		23
3.2 ESPECIFICACIONES TÉCNICAS DEL MICROPROCESAI		24
3.3 LOS PUERTOS Y REGISTROS DEL MICROPROCESADO		26
3.3.1 Puertos del microprocesador		26
3.3.2 Registros del microprocesador		26
3.4 INTERFAZ DE COMUNICACIÓN SERIAL		28
3.5 MEMORIA DEL MICROPROCESADOR		28
A CURGISTAL A		
4 SUBSISTEMAS		30
4.1 SENSORES		30
4.1.1 Teoria de sensores		30
4.1.2 Tipos de sensores		32
4.1.3 Funcionamiento de los sensores ultrasonicos		34
4.1.4 Características de los sensores ultrasónicos empleados		37
4.2 SISTEMAS DE PROPULSIÓN Y DIRECCIÓN		40
4.2.1 Control del motor de propulsión del vehículo		41
4.2.2 Control del motor de dirección del vehículo		45

5 ALGORITMOS DE NAVEGACIÓN AUTÓNOMA	47
5.1 POSICIONAMIENTO	48
5.2 PLANIFICACIÓN DE TRAYECTORIAS	49
5.3 ALGORITMO DE NAVEGACIÓN PARA UN VEHÍCULO MARÍTIMO	51
5.3.1 Estructura del algoritmo de navegación marítima	52
그는 사람들은 사람들이 되었다. 그는 사람들은 사람들은 사람들은 사람들은 사람들은 사람들은 사람들은 사람들은	
6 INTEGRACIÓN DEL SISTEMA	60
6.1 PROTOCOLO DE ENCENDIDO DEL SISTEMA	60
6.2 INICIALIZACIÓN DEL PROGRAMA	61
6.3 AUTONOMÍA DEL SISTEMA	62
6.3.1 Toma de lecturas del receptor GPS	62
6.3.2 Rastreo de posición y corrección de trayectoria	63
6.3.3 Interrupción por sensores	70
6.4 IMPLEMENTACIÓN DE PROTOTIPOS	71
	. **
7 PRUEBAS Y RESULTADOS	75
7.1 PRUEBAS DE MONITOREO DEL SISTEMA	75
7.1.1 Pruebas de rastreo de trayectorias	7.5 7.5
7.1.2 Pruebas de precisión estática	78
7.2 PRUEBAS DE DESEMPEÑO BAJO CONDICIONES CONTROLADAS	
7.2 PROEBAS DE DESEMPENO BAJO CONDICIONES CONTROLADAS 7.2.1 Prueba de identificación de casos	82
	82
7.2.2 Prueba de recorrido de trayectoria fija	83
7.3 PRUEBAS DE DESEMPEÑO AUTÓNOMO	84
7.3.1 Prueba de recorrido de trayectoria indicada por el sistema	84
7.3.2 Prueba de verificación del límite de acercamiento	88
8 CONCLUSIONES	91
APÉNDICE	93

Introducción

1.1 LOS SISTEMAS AUTÓNOMOS DE NAVEGACIÓN

Actualmente existe una tendencia a crear sistemas autónomos para optimizar procesos en los cuales la intervención humana, gracias al desarrollo de la tecnología, ya no es indispensable; tal es el caso de las plantas de ensamblaje o las fábricas procesadoras y empacadoras de alimentos. También existen sistemas robóticos más complejos, diseñados para tarcas tan diversas como son la inspección de ductos en busca de fugas o la excavación de minas.

Con estos sistemas se evita que el ser humano realice tareas que resultan peligrosas, complicadas o tediosas. La automatización de procesos es un área que demanda gran especialización y en la que convergen distintas disciplinas: las ingenierías; el control de calidad; la economía; la biología; etc. Los sistemas automáticos en general requieren de mucho tiempo de diseño y desarrollo, además de profundos estudios sobre las aplicaciones específicas a las que van dirigidos. Sin embargo, a largo plazo su relación de costo - beneficio siempre es positiva, por lo que en general se decide invertir en este tipo de sistemas.

Por otra parte, las comunicaciones vía satélite han ganado importancia en una gran parte de las áreas de investigación respecto de los sistemas de comunicación alámbricos, sobre todo en aquellas áreas en las que la transmisión de datos a grandes distancias es primordial para su desarrollo. Muchos sistemas satelitales para comunicación (telefonía inalámbrica, internet móvil, televisión digital) y localización (LORAN, GPS, GLONASS) han sido desarrollados a lo largo de las últimas décadas.

El Sistema de Posicionamiento Global (GPS) aporta, entre otros, datos certeros de la localización de móviles sobre la superficie terrestre. Este sistema se encuentra activo las 24 horas del día. Gracias a esto, puede pensarse en el diseño de un vehículo marítimo que navegue de manera autónoma de un punto a otro del planeta guiándose por el sistema GPS. El proyecto que se presenta en este documento se centra en la investigación y el desarrollo de tecnología para uno de los componentes principales de esta idea (el sistema de control de navegación), integrando en el proceso varios aspectos de las ingenierías eléctrica-electrónica, de computación y de telecomunicaciones.

1.2 OBJETIVOS DEL PROYECTO

Dos fueron los objetivos principales a cumplir con este proyecto:

- Diseñar el modelo de un sistema de control de navegación autónoma para un vehículo marítimo con base en el sistema satelital de posicionamiento global (GPS). Este sistema de control debe contener todos los elementos necesarios para proveer a un vehículo marítimo de pequeñas dimensiones (2 o 2.5 (m) de envergadura) con la capacidad de realizar las tareas fundamentales que definen la navegación: determinación de la posición del móvil; percepción del entorno; planificación de la trayectoria del móvil; y movimiento del móvil a través de su entorno.
- Realizar un documento que sirva como referencia bibliográfica para proyectos relacionados con el control de navegación autónoma de vehículos marítimos.

Se presenta este escrito con la intención de explicar el desarrollo del proyecto de tesis para licenciatura en *Ingenierla en Telecomunicaciones* de los autores y cumplir, a la vez, con el segundo de los objetivos enumerados.

Este documento consta de ocho capítulos y un apéndice. En el primer capítulo se expone la estructura del escrito y se ofrece una breve descripción de la manera en que se desarrolló el proyecto. En los capítulos dos al cuatro se describen detalladamente los componentes que integran el sistema de navegación desarrollado, incluyendo las bases teóricas de los sistemas y las especificaciones técnicas de los dispositivos utilizados.

El capítulo cinco presenta el algoritmo de navegación diseñado. Éste constituye la parte lógica del sistema, por lo que se explica en la forma más sencilla posible, sin profundizar en su programación. Sin embargo, en el apéndice se encuentran los listados del programa completo del algoritmo de navegación y del resto del sistema, explicados con detalle.

En el capítulo seis se aborda la integración del sistema, los procedimientos para la puesta en marcha y el funcionamiento del mismo tratado ya como una unidad. En el capítulo siete se reportan las pruebas de desempeño realizadas sobre el sistema y los resultados que se obtienen. Finalmente, el capítulo ocho presenta las conclusiones finales sobre el sistema en general.

1.3 DESCRIPCIÓN GENERAL DEL PROYECTO

El Sistema de Control de Navegación se desarrolló en cuatro grandes etapas. Durante las tres primeras etapas se trabajó bajo condiciones de laboratorio con la finalidad de preparar el sistema para la etapa final que consistió en la realización de pruebas de campo.

Primera etapa: Esta ctapa se enfocó al diseño y la implementación de los circuitos de control para los motores de propulsión y dirección del móvil. Se implementaron prototipos de estos sistemas y se programaron los controladores por software correspondientes. Esto se realizó cuidando que el sistema tuviera la capacidad para trabajar con otros equipos (motores con mayor o menor potencia) sin la necesidad de modificar el programa de control.

Se realizaron pruebas de control de los motores sobre los prototipos, y una vez que se dispuso de una configuración confiable de los elementos de hardware se prosiguió a la segunda etapa.

Segunda Etapa: La segunda etapa consistió en resolver el problema de la adquisición de datos de la señal GPS. Se diseño una interfaz (de hardware y de software) para comunicar un receptor GPS con el microcontrolador M68HC11. Mediante esta interfaz fue posible el monitoreo y manipulación de la información de posición y trayectoria del móvil (del receptor GPS).

Las herramientas utilizadas en esta etapa fueron: la programación del microprocesador; el manejo del receptor GPS; y simulaciones por software realizadas de acuerdo con las especificaciones y recomendaciones de la norma NMEA0183 dirigida a la comunicación entre instrumentación marina, la cual ayudó a relacionar estos dos dispositivos.

Tercera Etapa: El objetivo de esta etapa fue la integración de los elementos desarrollados en las dos etapas anteriores. Esto se logró mediante la creación del programa de control del sistema, y la creación y programación del algoritmo para la navegación del móvil. Esta fue la etapa más compleja y larga del proyecto, pues requirió de mucho tiempo para la programación del algoritmo además del dedicado a la verificación del funcionamiento simultáneo de los elementos del sistema y a la depuración de los programas.

Cuarta Etapa: En la última etapa del proyecto se realizaron pruebas diseñadas para evaluar el desempeño general del sistema y justificar el buen funcionamiento del mismo teniendo como base los resultados obtenidos. Las pruebas realizadas pueden dividirse en tres tipos:

- Monitoreo del sistema: Trazo de mapas de trayectoria a partir de coordenadas recopiladas por el sistema en movimiento. Su fin fue verificar el desempeño del receptor GPS y evaluar su precisión en el posicionamiento experimentalmente.
- 2) Pruebas de desempeño del sistema sobre trayectorias previamente fijadas. Su fin fue comprobar que los cálculos y procesos que el sistema realiza fueran correctos.
- 3) Pruebas de desempeño autónomo. En estas pruebas se expuso el sistema a condiciones que se asemejan a sus condiciones de funcionamiento real (trayectorias sin limitaciones de movimiento y con respuestas en tiempo real a las instrucciones del sistema).

1.4 JUSTIFICACIÓN Y ALCANCES DEL PROYECTO

Este proyecto adquiere su justificación derivada de la necesidad que presentan algunos sectores de la industria y las instituciones dedicadas a la investigación científica de adquirir datos (mediciones y muestras) sobre cuerpos acuosos que muchas veces resultan de dificil acceso o que representan alto riesgo y costos elevados. Por ejemplo, cuando ocurren derrames de petróleo u otras sustancias que resultan tóxicas para el ser humano, o donde existan características elimáticas agresivas (bajas temperaturas, condiciones de iluminación nula, etc.). Además, el sistema de navegación desarrollado puede utilizarse en muchas otras aplicaciones. Una perspectiva a futuro se presenta en el último capítulo de este escrito como parte de las conclusiones.

El sistema que se propone representa la iniciativa para el desarrollo de tecnología en el área de control y automatización enfocada a colaborar en estas tareas riesgosas o tediosas. Adicionalmente, este sistema se logra implementar con un costo reducido, en comparación con sistemas semejantes que utilizan un equipo más complejo, como cámaras de video en lugar de sensores ultrasónicos, microprocesadores con mayor capacidad de procesamiento, maquinaria de precisión, etc.

Este proyecto se concentra en el control de vehículos marítimos, no pretende cubrir los aspectos relativos a vehículos con movimiento en tres dimensiones (vehículos aéreos o submarinos), ni de vehículos terrestres que cuentan o requieren de mayor precisión en el recorrido de sus trayectorias. El sistema desarrollado fue diseñado para desempeñarse en ambientes que no presenten grandes perturbaciones (lagunas, mar en calma, canales, etc.) ni demasiada concentración de obstáculos durante la trayectoria del vehículo. El sistema tiene algunas limitaciones, como son: la complejidad de los algoritmos de control al momento de traducirlos de su expresión matemática a lenguaje máquina; la disponibilidad de los satélites GPS que no siempre se encuentran a la vista del receptor; la precisión de los sensores utilizados, para obtener las lecturas adecuadas sin ninguna confusión; las capacidades del microprocesador empleado (como la longitud de sus registros y sus operaciones definidas); y el tipo de vehículo que se controla, un vehículo marítimo de pequeñas dimensiones.

Aunque la comunicación del sistema con el exterior es unidireccional (del sistema satelital al receptor GPS), existe la posibilidad de implementar un canal de comunicación entre el vehículo y una estación terrestre que realice el monitoreo de su posición, reporte los datos recabados por el mismo y actualice las nuevas trayectorias a seguir. Como se verá a lo largo de este escrito, el diseño del sistema es muy flexible, sus componentes sencillos y de fácil implementación; además, los recursos del microprocesador no fueron rebasados. Todo esto permite pensar en una gran variedad de aplicaciones distintas que pueden lograrse sobre el diseño base.

Sistema de Posicionamiento Global GPS

2.1 FORMACIÓN DEL SISTEMA

GPS son las siglas de Global Positioning System, una constelación de 24 satélites que orbitan la tierra dos veces por día a una altitud de aproximadamente 12,000 millas o 20,000 Km. Las 24 horas del día estos satélites transmiten señales de radio de alta frecuencia que contienen información de tiempo y posición, así como datos de las efemérides y el almanaque de los satélites. Esto permite que cualquiera que posea un receptor GPS pueda determinar su localización en cualquier punto de la tierra que se encuentre al aire libre. Las señales del GPS están disponibles para un número ilimitado de usuarios simultáneamente.

El almanaque es un conjunto de parámetros usados por un receptor GPS para predecir la localización aproximada de un satélite GPS y la deriva esperada del reloj del satélite respecto a su reloj interno. Cada satélite GPS contiene y transmite los datos del almanaque de todos los satélites.

Las efemérides son otro conjunto de parámetros usados por un receptor GPS para predecir la localización de un satélite GPS y el comportamiento de su reloj. Cada satélite contiene y transmite datos de efemérides concernientes a su propia órbita y reloj. Los datos de las efemérides son más precisos que los del almanaque, pero son aplicables durante un tiempo más corto (de cuatro a seis horas). Los datos de efemérides se transmiten por cada satélite cada 30 segundos.

El departamento de defensa de Estados Unidos comenzó el desarrollo del sistema GPS en los 70s, con el fin de proveer información de posición y navegación a escala global y de forma ininterrumpida a las fuerzas militares de ese país. Sin embargo, al paso del tiempo se han encontrado un gran número de aplicaciones para el GPS en el ámbito civil. La información de posicionamiento y navegación que ofrece el GPS es vital para muchas actividades personales y profesionales como la aviación, exploración, rastreo de vehículos, etc. La base de la tecnología GPS es el procesamiento de información de tiempo y posición de una forma precisa. Usando relojes atómicos (con una precisión de alrededor de un segundo por cada 70,000 años) y datos de localización, cada satélite transmite continuamente el tiempo u hora actual y su posición.

Para describir el Sistema de Posicionamiento Global, se sigue la división acostumbrada para los sistemas satelitales de navegación en tres segmentos: segmento espacial que se refiere a la constelación de satélites; segmento de control que monitorea y controla todo el sistema; y segmento del usuario que consiste en los distintos tipos de receptores. A continuación se da una breve descripción de cada uno de estos segmentos.

2.1.1 Segmento Espacial

La constelación del sistema y su número total de satélites han sufrido variaciones con el tiempo. Los primeros satélites GPS en órbita tenían una inclinación de 63° con respecto al Ecuador y los planes de ese entonces eran colocar 24 satélites en 3 planos orbitales. Debido a cuestiones presupuestarias la constelación se pensó reducir a 18 satélites. Con esta idea, sin embargo, no se proveía la cobertura deseada. La constelación final de satélites GPS se estableció en 21 satélites principales más tres satélites inactivos de repuesto orbitando la tierra en órbitas casi circulares a una elevación de aproximadamente 20,000 Km sobre la tierra y con un periodo de 12 horas sidéreas. Estos satélites tienen una inclinación de 55° con respecto al Ecuador y están colocados en seis planos equidistantes con 4 satélites en cada órbita. La separación de los planos de las órbitas es de 60° en ascención recta. La figura 2.1 ilustra esta configuración.

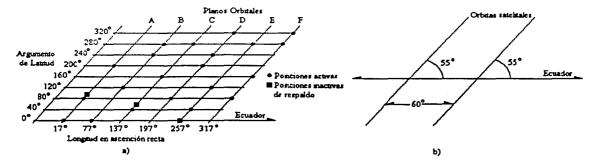


Figura 2.1 a) Representación Simplificada de la Constelación GPS. b) Separación Orbital e Inclinación de las Órbitas Respecto al Ecuador.

El Sistema de Posicionamiento Global actualmente emplea 24 satélites para garantizar que al menos 5 de ellos estén en el horizonte de cualquier punto sobre la tierra en cualquier momento. En términos generales siempre existen ocho o más satélites visibles para un receptor GPS. Este hecho se llama Capacidad de Operación Inicial (COI) [1].

2.1.2 Segmento De Control

Este segmento consiste de una red de estaciones para controlar y actualizar el sistema de satélites. Esto se logra mediante el constante monitoreo de los satélites desde una serie de estaciones convenientemente ubicadas alrededor de la tierra. Existe una estación de control maestra en el Centro de Operaciones Consolidadas del Espacio, en Colorado Springs. En esta estación se reúne la información de las estaciones de monitoreo y con estos datos se calculan las órbitas de los satélites y correcciones a los relojes, haciendo uso de estimadores Kalman [2]. Las estaciones de monitoreo son cinco y se encuentran localizadas en Hawaiii, Colorado Springs, Isla Ascención en el Océano Atlántico Sur, Diego García en el Mar Índico y Kwajalein en el Océano Pacífico Norte. Estas estaciones están equipadas con relojes de cesio y receptores del código P que constantemente monitorean todos los satélites sobre el horizonte.

Las estaciones son usadas para la determinación de las efemérides transmitidas y modelados de reloj. Las correcciones a las órbitas y relojes son retroalimentadas a los satélites mediante las estaciones de control terrestres. Estas estaciones se encuentran en Ascención, Diego García y Kwajalein.

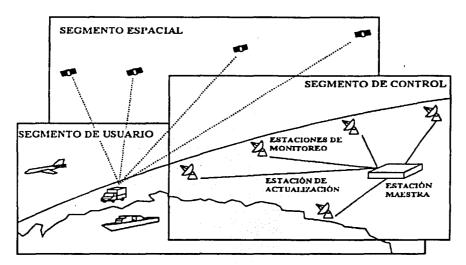


Figura 2.2 Sistema NAVSTAR-GPS: Segmento Espacial, Segmento de Control, Segmento de Usuario

2.1.3 Segmento Del Usuario

Este segmento se refiere a los distintos tipos de receptores que existen en el mercado y a los distintos usuarios del sistema GPS. Con el paso del tiempo se encuentran cada vez más aplicaciones del sistema, por lo que es necesario diseñar y desarrollar equipos con ciertas características para adaptarse a las nuevas y distintas necesidades de los usuarios.

Los satélites envian señales de radio a los receptores GPS para que estos puedan determinar qué tan lejos está cada satélite. Debido a que los satélites están orbitando a una distancia de 20,000 Km de la superficie de la tierra, las señales llegan débiles al receptor. Esto significa que el receptor debe hallarse en un área abierta para poder funcionar.

2.2 USOS DEL SISTEMA GPS

La idea original del GPS, que aun hoy día se mantiene, era usarlo para navegación. Esto es, conocer la posición del receptor en cualquier momento del día dentro de un sistema de referencia creado para tal fin. Esto es conocido como posicionamiento absoluto. Existen dos niveles de servicio GPS: uno para acceso civil y otro para uso exclusivamente militar utilizando un código encriptado. Inicialmente las señales GPS de uso civil estaban sujetas a un proceso conocido como Disponibilidad Selectiva o Selective Availability (SA) que consistía en la introducción intencionada de interferencia (errores de tipo aleatorio) para reducir la precisión de la información transmitida por esa señal y mantenerla dentro de un rango de

precisión de aproximadamente 100 metros. Tiempo después, en mayo del año 2000, el gobierno de Estados Unidos deshabilitó la modalidad de Disponibilidad Selectiva de las señales GPS, lo que resultó en una mayor precisión, aproximadamente diez veces mayor. De este modo, por lo general la posición de un receptor puede fijarse actualmente en un radio de menos de 10 metros. Los usuarios del sistema GPS pueden incrementar aún más la precisión de los datos mediante el uso de un método llamado GPS Diferencial (DGPS por sus siglas en inglés), o de otros sistemas satelitales como el Wide Area Augmentation System (WAAS), el sistema europeo EGNOS o el Multifuncional Transport Satellite-based Augmentation System (MSAS). Mediante estos sistemas es posible calcular señales de error de los satélites GPS y posteriormente corregir los datos de posición [3].

Gracias a las correcciones calculadas a partir de los sistemas WAAS, EGNOS y MSAS, es posible lograr precisión en un rango de 3 (m). Usando DGPS se alcanza precisión en tiempo real dentro de un radio menor a 10 (m). Con el uso de DGPS y un posterior tratamiento estadístico de los datos, pueden alcanzarse rangos de precisión menores a un metro en posicionamiento fijo. Así, se puede confiar en el GPS como una forma extremadamente precisa de obtener datos de posicionamiento que pueden ser aplicados junto con los datos geográficos acumulados a través de los años. Los geógrafos han cartografiado cada esquina de la Tierra, así que pueden encontrarse mapas con el nivel de detalle que se prefiera.

2.3 FUNCIONAMIENTO DEL GPS

2.3.1 El Método De Triangulación

El sistema NAVSTAR-GPS se basa en la medida de la distancia entre el receptor y los satélites de la constelación GPS. Para calcular su posición es necesario que el receptor conozca su posición relativa respecto de los satélites, es decir, la posición de cada satélite y la distancia a la que el receptor se encuentra de ellos. A partir de esa información, el receptor aplica el concepto de triangulación y así puede encontrar su posición [4].

La triangulación o 'trilateración' es el método que permite encontrar la posición de un punto en el espacio a partir de distancias medidas desde ese punto a un número determinado de posiciones conocidas. Por lo general este método se aplica en un espacio de dos dimensiones (el plano) donde se necesitan tres posiciones conocidas para determinar la posición desconocida (por ello el nombre de 'triangulación'), sin embargo, el mismo principio puede usarse en espacios de una o tres dimensiones. Por ejemplo, considérese el caso de una dimensión, en la que se busca determinar la posición de un punto P sobre una recta. Se conocen las distancias d1 y d2, medidas sobre la recta desde P hasta dos puntos q1 y q2 respectivamente. La figura 2.3 ilustra esta situación.

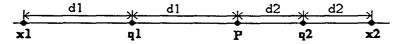


Figura 2.3 Caso de 'Triangulación' en un Espacio de una Dimensión

La presición del sistema GPS no ha sido reportada con exactitud, pues depende de la tecnología utilizada en cada receptor. En la mayoría de la bibliografía consultada, este dato oscila entre 8 y 10 (m).

Desde el punto q1, la distancia d1 define dos puntos sobre la recta, x1 y P. A su vez, desde q2 la distancia d2 define otro par de puntos, x2 y P. Si las distancias d1 y d2 han sido medidas correctamente (lo que es el caso ideal), uno de los puntos medidos desde q2 coincidirá con uno de los puntos medidos desde q1. El punto de coincidencia es, lógicamente, la posición buscada P.

Para el caso de dos dimensiones se requiere conocer tres posiciones y tres distancias medidas desde éstas a la posición buscada. Cada distancia define una circunferencia de posibles posiciones del punto buscado. El punto en donde se intersequen las tres circunferencias es la solución a la posición. La figura 2.4 a) ilustra este caso.

Si las distancias medidas desde el punto buscado hasta las posiciones de referencia carecen de precisión, las circunferencias trazadas no se intersecarán en un punto y la posición buscada no quedará completamente definida; en su lugar se obtendrá un área en la que uno de los puntos es el buscado (figura 2.4 b)). Si el error que ocurrió en la medición de las distancias afectó por igual a cada una de ellas, puede aplicarse un método iterativo de aproximaciones para reducir el área de posibilidades y obtener una solución. Si se conoce un número mayor de posiciones de referencia y distancias medidas a esos puntos, el método de aproximaciones convergerá más rápido. La geometría que presenten los puntos de referencia (la posición relativa entre ellos) también influye en la determinación de la solución. Con una buena geometría, aunque haya error en la medición de las distancias, se obtendrá un área de solución pequeña de la que será fácil obtener el punto buscado.

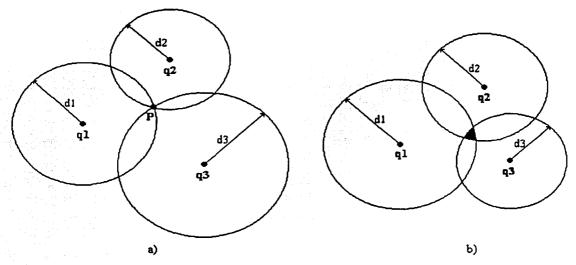


Figura 2.4 Triangulación en Dos Dimensiones. a) Posición Univocamente Determinada. b) Posición no Determinada Univocamente Debido a la Imprecisión en la Medida de las Distancias de Referencia.

En el caso de tres dimensiones, como puede inferirse, se requiere conocer cuatro posiciones y las correspondientes distancias medidas al punto cuya posición se desea encontrar para llegar a una solución por triangulación. Cada punto de referencia dará origen a una esfera de posibles posiciones del punto buscado. Dos esferas de este tipo se intersecan en una circunferencia. Con tres esferas se obtienen dos posibles puntos de solución. La cuarta esfera determina unívocamente la posición buscada.

De nuevo, si la medición de las distancias desde cada punto de referencia carece de precisión, la solución no será un solo punto, sino un conjunto de ellos. La posición del punto buscado deberá aproximarse hasta alcanzar la precisión deseada. En la siguiente sección se analiza más detalladamente el caso de triangulación en tres dimensiones, aplicando este principio al sistema GPS.

2.3.2 Triangulación Aplicada En El GPS

En el sistema NAVSTAR-GPS, la posición del receptor GPS (del usuario) es obtenida a partir de las coordenadas de los satélites de la constelación GPS (puntos de referencia conocidos) y las distancias medidas desde ellos al receptor. A partir de esa información, el receptor aplica el concepto de triangulación y así puede encontrar su posición. En general se necesitan cuatro puntos de referencia para determinar univocamente una posición en el espacio de tres dimensiones. Sin embargo, en el caso del sistema GPS se sabe que la posición del receptor debe encontrarse en algún punto de la superficie terrestre. Por lo tanto, esta superficie puede considerarse como una de las cuatro esferas que se usan en la determinación de la posición y sólo se necesitan otros tres puntos de referencia. La figura 2.5 ilustra esto.

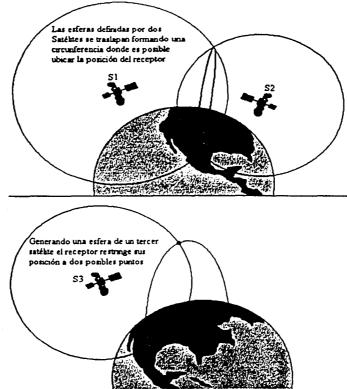


Figura 2.5 Determinación de la Posición del Receptor GPS.

Por medio de los satélites S1, S2 y S3 en la figura 2.5 la posición del receptor GPS puede restringirse a dos posibles puntos. Sólo uno de estos puntos se encuentra sobre la tierra, el otro punto está en el espacio. Matemáticamente, el receptor GPS elimina la posibilidad absurda de posicionamiento y localiza al receptor.

Lo anterior, sin embargo, sólo es posible si las distancias desde cada satélite al receptor han sido medidas con gran precisión. Como el receptor GPS no tiene una ecuación que se adapte exactamente a la superficie terrestre, debe estimar la altitud a la que se encuentra. Inicialmente el receptor considera su altitud como cero (en el centro de la tierra) e iterativamente incrementa esta altitud hasta que coincide con alguno de los dos posibles puntos de su posición. Si las distancias medidas a los satélites carecen de precisión, al receptor le será imposible estimar su altitud y a la vez el error en las distancias medidas. En tal caso, el receptor sólo calcula los valores de latitud y longitud de su posición, y no obtiene información de altitud. Si hay 4 o más satélites visibles por el receptor, se calculan las pseudo-distancias respecto a todos esos satélites y se obtiene un sistema con igual o mayor número de ecuaciones que incógnitas. Esto mejora el cálculo de la posición del receptor, pues se tienen más datos para calcular la corrección que debe hacerse a causa del error de medición y la altitud del receptor sobre la tierra.

Las distancias entre el receptor y los satélites se obtienen por medio de un cálculo realizado sobre el retardo temporal que ocurre entre el instante en que cada satélite envía una señal hasta el momento en que el receptor la recibe. Un receptor GPS mide el tiempo que le toma a la señal de navegación viajar desde el satélite hasta el receptor. Puesto que se conoce la velocidad a la que viaja la señal (es una onda electromagnética y por tanto viaja a la velocidad de la luz), puede calcularse qué distancia ha recorrido verificando el tiempo que le tomó llegar de un punto a otro. La distancia a cada satélite es determinada haciendo uso de la fórmula d = ct, donde c corresponde a la velocidad de la luz en el vacío y t es el tiempo de recorrido de la señal desde el satélite hasta el receptor.

Para calcular la posición de un receptor, el GPS realiza el siguiente proceso:

- 1) Un satélite inicia su transmisión con un patrón digital como parte de su señal en ciertos intervalos de tiempo. Inicia la transmisión en un tiempo conocido, por ejemplo, exactamente a medianoche.
- 2) El receptor GPS inicia ejecutando el mismo patrón digital que el satélite, también a medianoche. Cuando la señal del satélite alcanza al receptor, su transmisión del patrón digital de referencia llegará unos bits detrás del patrón ejecutado por el receptor, pues ha pasado algo de tiempo desde que la señal salió del satélite hasta que alcanza al receptor. El tiempo de retraso, o el número de bits de diferencia, es igual al tiempo que viajó la señal. El receptor multiplica este tiempo por la velocidad de la luz para determinar qué tan lejos ha viajado la señal. Si la señal ha viajado en linea recta, esta distancia sería la distancia entre el receptor y el satélite.
- 3) Cada satélite emite dos portadoras a la misma frecuencia. Estas portadoras están moduladas en fase (BPSK) por diferentes códigos pseudoaleatorios. El receptor GPS calcula la correlación entre el código recibido y el código de los satélites cuyas señales pretende detectar. De esta forma puede separar las señales de los diferentes satélites y obtener el retardo temporal de cada uno de ellos. Mediante el cálculo de la distancia se obtiene la ecuación de una esfera por cada satélite presente. La intersección de todas estas esferas dará la posición del receptor.

Evidentemente, es necesario proveer al sistema con un mecanismo para medir tiempo. Medir el tiempo sería sencillo si se supiera exactamente en qué momento las señales abandonan los satélites y en qué momento llegan al receptor, y resolver este asunto es el problema principal para los Sistemas de Posicionamiento Global. Una forma de resolverlo sería colocar relojes extremadamente precisos y en perfecta sincronía tanto en los satélites como en los receptores.

Debido a que no puede tenerse un reloj perfecto, los relojes en los receptores y en los satélites poseen un error que afectará la distancia medida. El sistema GPS procura que el error de los satélites sea mínimo utilizando relojes atómicos. Empero, para que todos los relojes estuvieran sincronizados se necesitarian relojes atómicos no solamente en los satélites, sino también en los receptores mismos (esto es así porque los tiempos que se miden para los cálculos de posición corresponden a escalas de nanosegundos (ns)), si bien los satélites cumplen esta condición, este no es el caso de los receptores, ya que su precio sería demasiado alto para el usuario.

El Sistema de Posicionamiento Global tiene una solución muy efectiva para este problema (un receptor GPS no posee un reloj atómico en absoluto, sino que posee un reloj de cuarzo, que es preciso, pero no lo suficiente). El receptor analiza todas las señales que recibe de los satélites y utiliza cálculos matemáticos para encontrar su posición y el tiempo exacto que viajó cada señal simultáneamente. Al hacer esto, introduce una variable más por determinar: el error de tiempo en el reloj del receptor, denominado but (Bias clock User error in Time).

Así, la solución al problema es la introducción de esta nueva incógnita al sistema (además de las tres coordenadas espaciales del receptor) debida a la deriva que existe entre el reloj de los satélites y el reloj del receptor. En total, el receptor debe calcular cuatro variables: latitud, longitud, altitud y el error de tiempo para el reloj del receptor GPS.

Puesto que el receptor realiza todos los cálculos de tiempo (y por tanto de distancia), utilizando el reloj que posee internamente, todas las distancias serán proporcionalmente incorrectas. El receptor puede calcular el ajuste de distancia que permitirá que las cuatro esferas con centro en la posición de los satélites puedan intersectarse en un punto que pertenece a la superficie terrestre (estrictamente, a la superficie o a la atmósfera terrestre) ajustando el valor de la altitud. Entonces, para fijar una posición lo suficientemente precisa se necesitan 4 satélites como mínimo y no 3 como la teoría lo indica por principio. De hecho, si los relojes del receptor GPS y de los satélites se encontraran perfectamente sincronizados, la posición calculada respecto a cualesquiera tres satélites de cuatro a la vista debería ser exactamente la misma.

Debido a que el intervalo de tiempo es calculado a partir de relojes imperfectos cuyos errores deben corregirse, se usa el término de 'pseudo-distancias' para hacer referencia a estas distancias medidas.

Si la distancia a cada satélite desde el receptor se calcula teóricamente como:

 $D = \Delta T c$ Donde ΔT es el retraso temporal y c es la velocidad de la luz.

Se nota que en este cálculo intervienen dos cantidades: una cantidad definida c que ha sido medida previamente con gran precisión ($c = 2.99792458 \times 10^8$ (m/s)); y la cantidad ΔT , que se mide en el receptor a través de un procesamiento de la señal recibida del satélite. Así, debe considerarse que el valor de ΔT tiene un error de medición asociado.

De este modo:

 $D' = \Delta T_m c$ Es la pseudo-distancia calculada a cada satélite. ΔT_m , el retraso temporal *medido*.

 $\Delta T_m = \Delta T + \tau$ Donde ΔT es el retardo temporal ideal y τ representa el error de medición en unidades de tiempo.

Finalmente, pueden establecerse las siguientes relaciones:

 $D' = D + c\tau$ La pseudo-distancia es igual a la distancia teórica más un error de medición.

 $c\tau = c \ but = bu$ El error de medición en distancia es prácticamente igual al error temporal del reloj del receptor multiplicado por la velocidad de la luz. bu es el error de reloj del receptor en unidades de distancia.

Éste es el error producido como consecuencia de la deriva existente entre el reloj de cada satélite y el reloj del receptor. Además de los errores de reloj, debe considerarse que en la medición de pseudodistancias la señal proveniente de los satélites cambiará su velocidad de propagación al atravesar capas
atmosféricas de distinta densidad, lo que introduce otro error en la posición. También, debe recordarse
que la posición de observación es determinada a partir de las coordenadas de los satélites. La distancia
medida, por lo tanto, también se encuentra afectada por las distintas perturbaciones orbitales que sacan a
los satélites de sus órbitas teóricas. A pesar de estos diversos tipos de error, es el error de reloj el que más
afecta la determinación de las distancias a los satélites.

En resumen: la función esencial de un receptor GPS es capturar la transmisión de al menos cuatro satélites y combinar la información presente en esas transmisiones con información de un almanaque electrónico, así puede determinar matemáticamente su posición en la Tierra. La información básica que provee un receptor es latitud, longitud y altitud (o un tipo de medida similar) de su posición actual. El sistema GPS, además de la posición, ofrece una referencia temporal muy exacta, esto permite sineronizar los relojes locales. Si cuenta con más de cuatro satélites, el receptor también puede reportar la velocidad a la que se mueve. Algunos receptores combinan estos datos con otra información, como mapas, para convertirse en un aparato más amigable con el usuario. Se pueden utilizar los mapas almacenados en la memoria del receptor, conectarlo a una computadora que posea mapas más detallados o simplemente conseguir un mapa del área y utilizar el receptor para trazar su ubicación.

2.4 CARACTERÍSTICAS DE LA SEÑAL GPS

Todas las transmisiones satelitales GPS se derivan de una frecuencia base fo de 10.23 (MHz) que se obtiene del conjunto de relojes atómicos que van a bordo de cada satélite. Los satélites transmiten a frecuencias L1=1575.42 (MHz) y L2=1227.6 (MHz) moduladas con dos tipos de código y un mensaje de navegación. Las dos señales portadoras en la banda L (L1 y L2) se generan mediante la multiplicación entera de fo de la siguiente manera:

fo = 10.23 (MHz) Portadora L1 = 154fo = 1575.42 (MHz), λ 1 = 19 (cm) Portadora L2 = 120fo = 1227.60 (MHz), λ 2 = 24.4 (cm) Para lograr obtener las lecturas de los satélites, se hace uso de dos códigos. Estos códigos se caracterizan por contener en ellos un ruido pseudo aleatorio (*Pseudo Random Noise*). El primer código es llamado código C/A (*Coarse/Adquisition*, Común/Adquisición) que se repite cada milisegundo y es generado con una frecuencia igual a fo/10. El segundo código es llamado código P (Código Preciso) generado mediante una frecuencia igual a fo. El código P se repite aproximadamente cada 266.4 días[5]. Las señales portadoras L1 y L2 son moduladas con el código P mientras que el código C/A se emplea para modular L1 solamente. Como una opción controlada desde tierra, el código C/A puede ser empleado también sobre L2.

Código	Frecuencia	Portadora
Código P	fo = 10.23 MHz	Ll y L2
Código C/A	fo/10 = 1.023 MHz	Ll

Tabla 2.1 Frecuencias y Portadoras de los Códigos de Modulación de la Señal GPS

El 31 de Encro de 1994, el tan esperado antispoofing (AS) fue permanentemente implementado. El propósito del AS es lograr que el código P esté disponible sólo para usuarios autorizados. Los usuarios deberán estar equipados con un dispositivo desencriptador o la 'llave' para poder tener acceso al código P. El AS se implementa a través de una modificación en la fórmula matemática del código P usando una regla secreta. Al código P encriptado se le llama código P(Y) (o código Y).

El código P(Y) de precisión es el código principal usado para navegación militar. Es un código de ruido pseudo-aleatorio (PRN) generado matemáticamente al mezelar otros dos códigos pseudo-aleatorios. El código P(Y) no se repite durante 37 semanas. De esta manera es posible asignar semanalmente porciones de este código a varios satélites. Como resultado, todos los satélites pueden transmitir con la misma frecuencia portadora, y aun así pueden ser distinguidos entre sí por las secuencias de código exclusivas que transmiten. Como hay menos de 37 satélites GPS en órbita, algunas secuencias semanales del código P(Y) permanecen sin uso.

El código C/A es la base del Servicio de Posicionamiento Estándar (SPS por sus siglas en inglés). Este código consiste de 1023 bits. Cada satélite transmite un conjunto diferente de códigos C/A. Con este código es posible distinguir rápidamente las señales recibidas simultáneamente desde varios satélites. Es importante resaltar que el código C/A es completamente accesible para los civiles.

Debido a que los tiempos de los códigos C/A y P(Y) están sineronizados, el código C/A hace posible la adquisición rápida del código P(Y). El mensaje de navegación, también llamado telemetría, es modulado sobre ambas portadoras L1 y L2 a una velocidad de transmisión de 50 bps. Este mensaje contiene información sobre las efemérides de los satélites, el tiempo GPS, el comportamiento de los relojes y mensajes del estado del sistema.

2.5 EL RECEPTOR GPS

El tipo de receptor a utilizar dependerá del tipo de observaciones que el usuario desee, de la disponibilidad de los códigos de modulación de la señal GPS y del costo de cada receptor. Los receptores pueden clasificarse de varias maneras dependiendo de sus características, por ejemplo:

Por sus características de modulación

- Código C/A
- Código C/A + portadora L1
- Código C/A + portadora L1 + L2
- Código C/A + P + portadoras L1, L2

Por el tipo de usuario

- Receptores militares.
- Receptores civiles.
- Receptores para navegación.
- Receptores geodésicos.

2.5.1 Elementos Esenciales De Un Receptor GPS

Un receptor GPS consiste de los siguientes elementos básicos: una antena con pre-amplificador opcional; una sección de radiofrecuencia y de frecuencia intermedia (RF/IF) por sus siglas en inglés); una sección de rastreo y correlación de señal; y un microprocesador que controle el receptor, procese las señales y compute las coordenadas del receptor. El receptor también incluye una fuente de poder y un dispositivo de memoria para almacenar instrucciones y datos. La figura 2.6 muestra el diagrama de bloques de un receptor GPS donde se observan estos elementos esenciales.

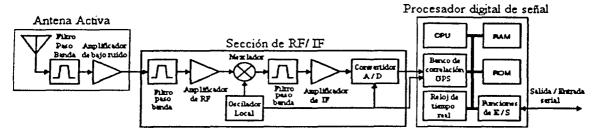


Figura 2.6 Diagrama de Bloques de un Receptor GPS

Antena.- El trabajo de la antena es convertir la energía de las ondas electromagnéticas que llegan de los satélites GPS en una señal eléctrica que pueda manejarse por la electrónica del receptor. El tamaño y forma de la antena son muy importantes, pues de estas características depende, en parte, la habilidad de la antena para recoger y mandar al receptor la débil señal GPS. Una 'antena activa' es aquella que, además del elemento de antena, incluye un preamplificador de bajo ruido (con uno o más filtros asociados) para amplificar las señales débiles. Este tipo de unidad se utiliza cuando la antena se encuentra separada cierta distancia del receptor.

Sección de RF/ IF.- La sección de RF/ IF del receptor se utiliza para trasladar la frecuencia de la señal que llega a la antena hacia una frecuencia más baja, llamada frecuencia intermedia o IF, la cual es más fácil de manejar por los componentes del receptor. Un oscilador local realiza esta tarea combinando la

señal RF con una señal senoidal pura o tono. La mayoría de las unidades GPS utilizan osciladores de cristal de cuarzo de precisión, versiones mejoradas de aquellos encontrados en los relojes de pulso.

Algunos equipos de calidad geodésica proveen la opción de obtener la señal del oscilador local de una fuente externa tal como una frecuencia estándar atómica (de vapor de rubidio, un haz de cesio o de hidrógeno) que tienen una mayor estabilidad en la frecuencia. Los receptores dotados de tal señal pueden producir mediciones de fase de portadora con menos error de reloj.

La señal IF contiene toda la modulación presente en la señal transmitida, sólo que la portadora ha sido desplazada en frecuencia. La frecuencia de portadora desplazada es simplemente la diferencia entre la frecuencia de portadora original recibida y aquella del oscilador local. Algunos receptores emplean múltiples estadios de frecuencias intermedias, reduciendo la frecuencia de portadora a través de varios pasos. Se usan filtros en cada estadio de frecuencia intermedia para suprimir la interferencia fuera de banda y otras señales no deseadas. La señal final de IF pasa a la sección de rastreo y correlación del receptor. En la actualidad, se han desarrollado receptores GPS que no presentan la sección de RF/IF, pues son capaces de procesar la señal GPS en su frecuencia de transmisión (1.5 (GHz)) esto disminuye las dimensiones del receptor y el error introducido por los osciladores de los receptores clásicos.

Procesamiento de la señal.- La antena omnidireccional de un receptor GPS recibe simultáneamente las señales de todos los satélites sobre su horizonte. El receptor debe ser capaz de aislar la señal de cada satélite en particular para medir su pseudo-rango y la fase de su portadora. Para ello, el receptor dispone de varios canales en los que se asigna cada señal. Esto no es dificil puesto que el código único C/A o porción del código P(Y) transmitido por cada satélite permite una fácil discriminación de las distintas señales.

Los canales en un receptor GPS pueden implementarse usando uno de dos modos básicos. Un receptor puede tener canales dedicados que continuamente rastreen satélites particulares. Un mínimo de cuatro de esos canales rastreando la señal L1 de cuatro satélites con buena geometria en su posición se requieren para determinar las tres coordenadas de posición y el error o deriva del reloj del receptor. Canales adicionales permiten el rastreo de más satélites, incluyendo, posiblemente, satélites GLONASS o SBAS (Sistema de Aumento Basado en Satélite), las señales en la frecuencia L2 para corrección de retraso debido a la ionosfera, o ambos.

La otra forma de canalización se basa en uno o más canales secuenciados. Un canal secuencial 'escueha' a un satélite en particular por un periodo de tiempo realizando mediciones en la señal de ese satélite antes de conmutar a otro. Un receptor con sólo un canal debe conmutar secuencialmente ese canal a por lo menos cuatro satélites para obtener su posición en tres dimensiones. Antes de que una lectura de posición pueda obtenerse, un receptor debe permanecer con la señal de cada satélite durante al menos 30 segundos para adquirir los datos suficientes del mensaje de ese satélite. Una variación del concepto de canales secuenciales es la multiplexación en tiempo de canales. Al multiplexar los canales un receptor conmuta secuencialmente sus canales disponibles a través de todas las señales de los satélites a una tasa muy rápida, de modo que los mensajes de todos los satélites pueden obtenerse esencialmente de manera simultánea y con un intervalo de tiempo mucho menor entre lecturas.

Microprocesador y Memoria.- Un microprocesador controla la operación del receptor GPS. Como estos dispositivos se vuelven cada vez más poderosos, han absorbido la mayoría del procesamiento de la señal del receptor. El software o programa del microprocesador del receptor se encuentra en una memoria, ya sea dentro del mismo microprocesador o en circuitos integrados auxiliares que son parte del receptor.

El microprocesador del receptor trabaja con muestras digitales de los pseudo-rangos y la fase de portadora, adquiridos por medio de una conversión analógica - digital realizada en algún punto del flujo de la señal a través del receptor, y por un proceso de correlación cruzada. El receptor usa estas muestras de la información para establecer su posición, velocidad y tiempo. El microprocesador también realiza rutinas de filtrado sobre la información para reducir los efectos del ruido. Además, el microprocesador puede utilizarse para realizar cálculos de conversión de sistemas de coordenadas, para combinar correcciones diferenciales desde bases en tierra o sistemas de aumento basados en satélite. También maneja los comandos de entrada del usuario, el despliegue de información y el flujo de datos a través de su puerto de comunicación, si posee uno. Los receptores más modernos disponen de un microprocesador especializado en Procesamiento Digital de Señales (DSP por sus siglas en inglés) estos son circuitos integrados muy eficientes y pequeños.

2.5.2 Especificaciones Técnicas Del Receptor GPS Utilizado

El receptor GPS utilizado durante el desarrollo de este proyecto es el modelo FV-12 del fabricante San José Navigation. Es un receptor con 12 canales para código C/A, diseñado para navegación y de alto desempeño. Ofrece una salida de temporización en tiempo real y una salida de acuerdo a la norma NMEA 0183. Posee entrada para DGPS y una memoria integrada no volátil. Además del módulo receptor, se usó una miniantena para rastreo GPS del mismo fabricante. A continuación se presentan las características técnicas de cada uno de estos componentes.

Antena MK-4 (Mini GPS Antenna for Micro Tracking)

La antena MK-4 es la antena más pequeña que se encuentra en el mercado. Su tecnología de punta conjunta un tamaño pequeño con un buen desempeño. Con buena cobertura en casi todo el horizonte, trabaja bien en terrenos con denso follaje o en ciudades, así como en medios donde existe interferencia electromagnética. La antena MK-4 es compatible con la mayoría de los modelos de receptores GPS y es una excelente alternativa para muchas aplicaciones del GPS incluyendo navegación vehicular, aviación y en la milicia. La figura 2.7 muestra el diagrama esquemático de la antena MK-4.

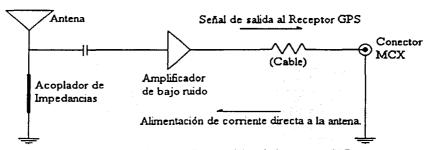


Figura 2.7 Diagrama Esquemático de la Antena GPS

La tabla 2.2 condensa las especificaciones de la Antena, el Amplificador de bajo ruido y el Cable en conjunto. La tabla 2.3, las especificaciones ambientales para su uso.

Frecuencia central	1575.42 (MHz)	Ancho de banda	2 (MHz)
Ganancia	24 dB min.	Relación axial	3 dB max.
Figura de ruido	2.0 max.	VSWR	1.5 max.
Impedancia de salida	50 (Ω)		

Tabla 2.2 Especificaciones Técnicas de la Antena GPS

Rango de Temperatura de Operación	- 30° C ~+ 85° C
Rango de Temperatura Establecida	- 40° C ~+ 90° C
Rango de Humedad Relativa	95 % no-condensación
Resistencia al agua	100 % resistente al agua

Tabla 2.3 Especificaciones Medioambientales Para el Uso de la Antena

La figura 2.8 muestra el diagrama técnico con las dimensiones de la antena GPS. Puede señalarse que se trata de un dispositivo bastante pequeño, lo que resulta muy conveniente al momento de su instalación. La cubierta de la antena es plástica mientras que su base es metálica e incluye un imán para que pueda ser colocada en el techo de un automóvil, barco, etc. La posición óptima de colocación de la antena es con su base horizontal, y debe mantenerse en espacio abierto para recibir correctamente la señal de los satélites GPS.

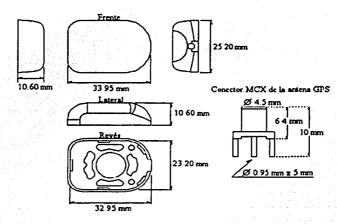


Figura 2.8 Diagrama Técnico de la Antena GPS

Módulo Receptor GPS FV-12

Este módulo receptor es una de las maquinarias GPS más pequeñas del mundo para utilizarse en aplicaciones de diseño y evaluación. Incorpora el rastreo de 12 satélites con una excelente re-adquisición de la señal en momentos de obstrucción. Además de la salida estándar NMEA-0183, ofrece la salida de datos binaria SiRF para aplicaciones avanzadas o de mayor precisión. Algunas de sus funciones de operación son:

- Renueva la posición de los satélites en una décima de segundo después de salir de una región bloqueada. Esto es crítico para restablecer la precisión de la posición mientras que un móvil atraviesa puentes dentro de las ciudades o zonas de denso follaje.
- Cuenta con un sistema de habilitación del GPS para proveer información de la posición durante intervalos en los que sólo un satélite se encuentra visible.
- Elimina efectivamente la información que proviene de señales que no hayan tomado una trayectoria directa.

General	Precisión
Frecuencia: 1575.42 (MHz)	Posición: 25 (m) CEP sin SA
Código C/A: 1.023 (MHz) de velocidad de bits	Velocidad: 0.1 (m/s) sin SA
Canales: 12 canales	Tiempo: 1 (μs) sincronizado con el tiempo GPS
Tasa de adquisición de datos	Condiciones dinámicas
Readquisición: 0.1 (s) en promedio	Altitud: 18000 (m) máximo
Encendido caliente: 8 (s) en promedio	Velocidad: 515 (m/s) máximo
Encendido tibio: 38 (s) en promedio	Aceleración: 4g máximo
Encendido frio: 48 (s) en promedio	
Potencia	Tiempo – pulsos de 1-PPS
Potencia principal: 5 (Vdc) +/- 5%	Nivel: TTL
Fuente de corriente: 180 (mA) típico	Duración de pulso: 100 (ms)
Potencia de respaldo: 2.5 (V) ~ 4.5 (V)	Referencia: En el flanco negativo del pulso.
Corriente de respaldo: 10 (µA) típico	Mediciones: Alineadas a 1 (s) GPS, +/- 1 (μs)
Comunicación	Ambiente
Interface: 2 comunicaciones seriales full duplex.	Temperatura de operación: -40°C ~ +85°C
Protocolo de mensaje: SiRF & NMEA0183	Temperatura de almacenaje: -55°C ~ +100°C
SiRF binario: posición, velocidad, altitud, estado	
& control	
NMEA0183: CGA, GLL, GSA, GSV,	
RMC & VTG	
Salida por default: Todos los mensajes NMEA,	
baudaje 4800	

Tabla 2.4 Especificaciones Técnicas del Módulo Receptor GPS FV-12

BAT 03 O PBRES 05 O SELECT 07 O RESERVADO 09 O TXA 11 O GND 13 O RXB 15 O RESERVADO 17 O	00 02 VDC 00 04 VDC 00 06 RESERVADO 00 08 RESERVADO 10 GND 12 RXA 14 TXB 16 GND 16 GND 18 GND 20 RESERVADO	VANT: Voltaje de alimentación para antena VDC + 38(V) a 6.5 (V) de alimentación BAT: Voltaje de baterla de respaldo PBRES: Entrada de Reinicio (RESET) Activo en Bajo SELECT: Carga de Datos de RS-232 a ROM GND: Tierra TXA: Sahda de Datos Senal A RXA: Entrada de Datos Senal A TXB Sahda de Datos Senal B RXB: Entrada de Datos Senal B TIMEMARK: Sahda de Temponización, 1 pulso por seg.
--	--	--

Figura 2.9 Asignación de Pines del Receptor GPS

2.6 EL PROTOCOLO DE COMUNICACIÓN NMEA 0183

2.6.1 El Estándar NMEA 0183

La National Marine Electronics Association (NMEA) es una asociación no lucrativa de fabricantes, distribuidores, comerciantes, instituciones educativas, y otros interesados en ocupaciones con equipo electrónico marítimo periférico. La Norma NMEA 0183 define una interfaz eléctrica y un protocolo de datos para la comunicación entre instrumentos marinos [6].

Los instrumentos en la norma NMEA 0183 son designados como 'parlantes' talkers o como 'oyentes' listeners (con algunos instrumentos que poseen ambas designaciones), utilizando una interfaz serial asinerona con los parámetros que muestra la tabla 2.5. El NMEA 0183 es un estándar industrial voluntario, su primera publicación fue en Marzo de 1983. Se ha ido actualizando con el tiempo, la última publicación, versión 2.30, Marzo 1998, está disponible en las oficinas de la NMEA.

Baudaje	4800	
Número de bits de datos	8 (bit 7 cs 0)	
Bits de Parada	l(o más)	
Paridad	Ninguna	
Saludo	Ninguno	

Tabla 2.5 Parámetros de la Interfaz Asíncrona NMEA 0183

2.6.2 Interfaz Eléctrica

La Norma NMEA 0183 permite un talker y varios listeners sobre un circuito. El cableado de interconexión recomendado es un par trenzado blindado, con el blindaje aterrizado sólo en el talker. El estándar no especifica el uso de un conector en particular.

Es recomendable que la salida del talker cumpla con el EIA RS-422, un sistema diferencial con dos líneas de señal, "A" y "B". La señales de control diferencial no tienen referencia a tierra y son más inmunes al ruido. Una sola línea con nivel TTL también se acepta. Los voltajes de la línea A corresponden a aquellos en el único cable TTL, mientras que los voltajes en B son invertidos (cuando la salida A es de +5 (V), la salida B está en 0 (V) y viceversa). Ésta es la operación unipolar RS-422. En modo bipolar se utilizan +/- 5 (V).

En ambos casos, el circuito receptor recomendado utiliza un optoacoplador con circuitos de protección. La entrada debe aislarse de la tierra del receptor. En la práctica, el cable sencillo, o el cable A del RS-422 puede ser conectado directamente a la entrada RS-232 de una computadora. De hecho, muchos de los últimos productos, como los receptores GPS de mano, no tienen una salida diferencial RS-422, sólo tienen una linea sencilla con nivel de señal TTL o 5 (V) CMOS compatible.

2.6.3 Formato General De Los Mensajes

En la norma NMEA 0183 todos los datos son transmitidos como 'mensajes'. Únicamente se permiten caracteres ASCII desplegables en pantalla, más <CR> (retorno de carro, carriage return) y <LF> (linea nueva o line feed). Cada mensaje comienza con el signo "\$" y termina con <CR><LF>. Existen tres tipos básicos de mensajes: mensajes de parlante (talker sentences), mensajes de propietario (propietary sentences) y mensajes de petición (query sentences). Para el sistema presentado los mensajes que interesan son los mensajes de parlante, estos son, los mensajes de navegación que mandan los satélites GPS. El formato general de los mensajes de parlante es:

\$ttsss,d1,d2,...<CR><LF>

Las primeras dos letras que siguen a "\$" forman el 'identificador de parlante', talker identifier. Los siguientes tres caracteres, representados por "sss", forman el 'identificador de mensaje' sentence identifier, y son seguidos por un número variable de campos de datos separados por comas, seguidos por un checksum opcional, y finalmente el mensaje termina con <CR><LF>. Los campos de datos son definidos de manera única para cada tipo de mensaje. Un ejemplo de mensaje de parlante es:

\$HCHDM,238,M<CR><LF>

Donde "HC" define al parlante como una brújula magnética; "HDM" especifica el encabezado del mensaje magnético que sigue. Los caracteres "238" son el valor del encabezado, y "M" define el valor del encabezado como magnético.

Un mensaje puede consistir de más de 80 caracteres, aparte "\$", <CR> y <LF>. Si los datos de alguno de los campos no están disponibles, ese campo será omitido, pero las comas que lo delimitan serán transmitidas sin ningún espacio entre ellas. El campo del *checksum* consiste en un "*" y dos dígitos hexadecimales que representan la operación lógica X-OR sobre todos los caracteres entre "\$" y "*" sin incluir a estos últimos

2.6.4 Formato Del Mensaje GPS

El identificador de parlante o talker que se utiliza para el Sistema de Posicionamiento Global es "GP". Los satélites GPS son capaces de transmitir varios tipos de mensajes, cada uno de las cuales contiene diferente información. Como ejemplos tenemos el mensaje VTG, que reporta el curso y la velocidad en tierra del receptor; el mensaje GLL que contiene la posición geográfica (latitud y longitud) del receptor; el mensaje GSA que informa el número de satélites activos y la dilución de precisión; etc. Este proyecto utilizó únicamente el mensaje GGA que es el mensaje diseñado para uso marino. El formato de este mensaje es el siguiente:

GGA.- Datos de ajuste del GPS. Tiempo, Posición y Datos de Ajuste Relacionados para un receptor GPS.

\$GPGGA,hhmmss.ss,llll.ll,a,yyyyy.yy,a,x,xx,x.x,x.x,M,x.x,M,x.x,xxxx*hh
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
Los campos se definen como sigue:

- 1. Tiempo UTC
- 2. Latitud
- 3. NoS (Norte o Sur)
- 4. Longitud
- 5. E o W (Este u Oeste)
- 6. Indicador de calidad GPS (0 = datos no disponibles, 1 = GPS fijo, 2 = DGPS fijo)
- 7. Número de satélites a la vista (de 00 a 12)
- 8. Dilusión horizontal de precisión
- 9. Altitud de antena arriba / abajo del nivel medio del mar
- 10. Altitud en unidades de antena, metros
- 11. Separación geoidal
- 12. Unidades de separación geoidal
- 13. Datos de edad de GPS diferencial
- 14. Identificación de estación de referencia diferencial
- 15. Checksum

Los principales campos de interés para este proyecto son:

No. de Campo & Información	No. de Caracteres	Formato de información *
2) Latitud	7: 1111.11	ggmm.dd
3) NoS	1: a	-
4) Longitud	8: yyyyy.yy	gggmm.dd
5) E 6 W	1: a	-

* g = grados, m = minutos, d = décimas de minutos

La altitud del receptor GPS no interesa en este proyecto, pues se sabe que el móvil permanecerá a nivel del mar (o no cambiará considerablemente su altitud). En el capítulo seis de este escrito se describe el tratamiento que se da al mensaje GPGGA de acuerdo con las necesidades del proyecto. Asimismo, en el Capítulo 5 se presenta el algoritmo de navegación diseñado.

REFERENCIAS BIBLIOGRÁFICAS

- [1] Leick, Alfred; "GPS Satellite Surveying"; 2" Edición, 1995; John Wiley & Sons, Inc.
- [2] Ibid. pp. 388 392.
- [3] Federal Aviation Administration; Sistema WAAS; http://gps.faa.gov/Programs/WAAS/waas.htm
 European Space Agency; Sistema EGNOS; http://www.esa.int/export/esaSA/navigation.html
- [4] Bao-Yen, James; "Fundamentals of Global Positioning System Recievers, A Software Approach"; pp. 8-29; 2000; John Wiley & Sons, Inc.
- [5] Leick; 1995; pag. 72.
- [6] National Marine Electronic Association; "NMEA 0183 Protocol"; Versión 2.30; Enero 2000; www.nmea.org

El Microprocesador M68HC11

3.1 EL MICROPROCESADOR

AND THE PROPERTY AND THE

Los microprocesadores se empezaron a utilizar en algunos productos desplazando la lógica discreta, esto es, reemplazando los diseños lógicos convencionales que utilizaban flip-flops, compuertas, contadores, registros y otras funciones con integración a media escala (MSI, Medium Scale Integration). Por ejemplo, un semáforo que anteriormente utilizaba 200 circuitos TTL, ahora puede armarse con pocos circuitos integrados (IC, integrated circuit) que utilizan sistemas basados en µPs.

Algunas ventajas de la superioridad de los µPs en comparación con diseños lógicos discretos son:

- Disminución de circuitos integrados, tarjetas impresas y conectores, que resulta en una disminución en el costo de ensamblaje.
- Mayor confianza en el diseño, debido a la disminución de interconexiones entre circuitos integrados.
- Menores requerimientos de potencia, lo que permite que el diseño de las fuentes de poder sea más sencillo.
- Simplificación en la evaluación, prueba y rediseño del sistema. Debido a que los equipos basados en
 μPs operan bajo el control de un programa guardado en memoria, su operación es fácilmente
 modificable, basta con cambiar el programa o reemplazar la memoria en vez de cambiar el cableado
 en un sistema con lógica discreta.

Todas las microcomputadoras y los microcontroladores, a pesar de variar en su arquitectura, tienen en común el microprocesador μP , el elemento principal, usualmente en un solo chip de alta escala de integración que contiene la unidad de control y la Unidad Lógico Aritmética (ULA). Es común referirse al microprocesador como MPU (Microprocessor Unit), que es el corazón de la μC , porque sus capacidades determinan las capacidades propias de la μC . La velocidad del MPU limita la velocidad máxima; las direcciones y pines del MPU determinan la capacidad de memoria y el tamaño de la palabra de la μC ; y sus pines de control determinan el tipo de interfaces de entrada / salida requeridas.

Algunas las funciones que realiza el MPU son: proveer señales de control y señales de tiempo a todos los elementos de la μ C; cargar los datos y comandos de la memoria; transferir los datos de / a los instrumentos de entrada / salida; decodificar las instrucciones; realizar operaciones aritméticas y lógicas requeridas por sus instrucciones; responder a las señales de control de entrada / salida como *RESET* e *INTERRUPT*, etc. El MPU contiene toda la circuitería lógica para desarrollar estas funciones, pero esta lógica interna del MPU no es accesible externamente. La circuitería interna del MPU sólo puede modificarse mediante el programa que se guarda en su memoria, para que el MPU lo ejecute. Por ello es que el MPU es tan flexible y versátil.

En una aplicación común, la microcomputadora (µC) recibe información o datos de entrada, ejecuta una secuencia de instrucciones que de alguna manera manipulan o procesan esta información y luego entrega información o datos de salida. En las operaciones de entrada y salida intervienen las interfaces con el entorno de la microcomputadora, mientras que las funciones de procesamiento se realizan dentro de la µC bajo el control de un programa establecido en la memoria (RAM ó ROM).

Por ejemplo, en un sistema de pantalla que despliega el estado del motor de un auto y que está controlado por una μ C, la información de entrada consiste de algunos parámetros del motor tales como la temperatura, la presión del aceite y la tasa de consumo de combustible. Cada una de estas cantidades físicas es convertida en una cantidad eléctrica a través de un transductor. Las cantidades eléctricas son convertidas en una señal digital para ser introducidas a la μ C. La μ C procesa los datos de entrada (los coloca en el formato correcto para ser desplegados) y finalmente los despliega en pantalla para que el usuario pueda leerlos.

En el sistema de navegación que se presenta en este documento, las señales de entrada a la µC provienen del receptor GPS, del sistema de sensores y de un teclado mediante el cual se pueden especificar las coordenadas de destino para el móvil. La µC procesa estas entradas para generar un conjunto de señales de control para los motores del vehículo y para el sistema de sensores. Una señal de salida durante el diseño del sistema fue también cierta información de posicionamiento del móvil desplegable en la pantalla de una Computadora Personal (PC). Como puede verse, a pesar de la particularidad de los dispositivos utilizados, se trata de una aplicación típica para una µC.

3.2 ESPECIFICACIONES TÉCNICAS DEL MICROPROCESADOR M68HC11

En el desarrollo de este proyecto se utilizó el microprocesador M68HC11E9. La serie E de los microprocesadores M68HC11 consiste de microcontroladores de 8 bits (este es el tamaño de los registros o conjunto de datos que el MPU es capaz de manejar a un tiempo, y almacenar en una localidad de memoria) que combinan la unidad central de procesamiento con dispositivos periféricos de alto rendimiento integrados en un solo chip.

Dentro de la serie E existen muchas presentaciones de microcontroladores que varian según sus configuraciones de memoria: de acceso aleatorio (RAM), de sólo lectura (ROM), programable y borrable de sólo lectura (EPROM), programable borrable eléctricamente de sólo lectura (EEPROM), etc. Con excepción de algunas pequeñas diferencias, todos los microcontroladores de la serie E funcionan de la misma manera. Todos operan a frecuencias desde 3 MHz a DC con poco consumo de potencia.

Los microprocesadores de la serie E tienen la estructura que muestra la figura 3.1, en particular, en este proyecto se utilizó la configuración que presenta la figura 3.2. La potencia para el dispositivo se administra a través de VDD y VSS (VCC y GND). VDD es un voltaje positivo respecto a VSS, que es tierra lógica. EL MCU opera desde una fuente de alimentación nominal de 5 (V).

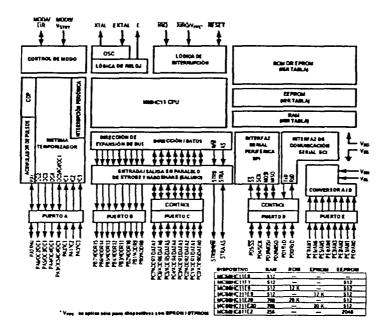


Figura 3.1 Diagrama de Bloques del Microprocesador 68HC11E9

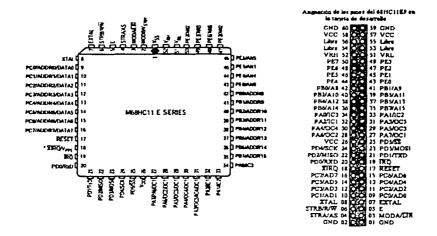


Figura 3.2 Asignación de Pines para la Configuración de 52 pines

3.3 LOS PUERTOS Y REGISTROS DEL MICROPROCESADOR

3.3.1 Puertos Del Microprocesador

Puerto A.- En todos los modos de operación, el puerto A se puede configurar para tener tres funciones de entrada de captura de tiempo (IC) y cuatro funciones para salida de comparación (OC). Un pin adicional puede configurarse como salida o entrada de comparación

Puerto B.- Durante el modo de operación de chip único, todos los pines del Puerto B son salidas de propósito general. El Puerto B también puede ser utilizado en el modo de salida de strobe simple. En este modo, un pulso de salida aparece en la señal STRB cada vez que un dato se escribe en el Puerto.

Puerto C.- En el modo de operación de chip único, todos los pines del Puerto C son pines de entrada / salida de propósito general. El Puerto C también puede usarse en modo de saludo (handshake) o en modo de Entrada / Salida en paralelo donde la señal de entrada STRA y la de salida STRB actúan como lineas de control de saludo.

Puerto D.- Los pines PD0-PD5 ubicados en el puerto D pueden ser utilizados para señales de entrada / salida de propósito general. Esto pines sirven alternadamente como una interfaz de comunicación serial (SCI) y como señales de interfaz serial periféricas (SPI) cuando esos subsistemas se habilitan.

Puerto E.- Los pines del puerto E se utilizan como una entrada de 8 bits de propósito general o en conjunción con el convertidor analógico-digital (A/D. Cuando se usa como parte del sistema convertidor A/D, permite realizar conversiones sin necesidad de una interfaz externa. El sistema convertidor A/D del microprocesador se compone del puerto E, el convertidor A/D, el registro de control OPTION y el registro de control/estado A/D (ADCTL).

3.3.2 Registros Del Microprocesador

Los registros del CPU M68HC11 son parte integral del CPU y no están direccionados como si fueran localidades de memoria. La figura 3.3 muestra estos registros en la forma del modelo de programación. Se conoce así a esta configuración debido a que contiene los registros básicos que intervienen en cualquier programa para el microprocesador. A partir de este modelo de programación puede representarse el movimiento de la mayor parte de los datos que intervienen en un proceso; las operaciones lógicas y matemáticas que se realizan sobre estos datos; y el monitoreo y control de ejecución del programa.

Acumuladores A, B y D.- Son registros de 8 bits de propósito general que guardan operandos y resultados de cálculos aritméticos o manipulaciones de datos. Para algunas instrucciones, estos dos acumuladores se utilizan como un acumulador de dos bytes (16 bits) llamado acumulador D. Por lo general los acumuladores A y B son intercambiables entre sí para el uso de instrucciones, existen sin embargo algunas excepciones.

Registros Indexados X y Y.- El registro IX provee un valor indexado de 16 bits que puede sumarse a una cantidad de ajuste de 8 bits dada por alguna instrucción para crear una dirección efectiva. El registro IX también puede usarse como un contador o como un registro de almacenamiento temporal. El registro IY realiza una función en modo indexado similar a la del registro IX. Sin embargo, la mayoría de las

funciones que utilizan el registro IY requieren de un byte extra en el código de máquina y un ciclo extra en el tiempo de ejecución debido a la manera en que se implementa el código hexadecimal.

El Apuntador de Pila (Stack Pointer SP).- EL CPU 68HC11 tiene una pila de programa automática (una pila es un conjunto de registros que ocupan localidades contiguas en memoria). Esta pila puede localizarse en cualquier parte del espacio de memoria y puede ser de cualquier tamaño dependiendo de la capacidad de memoria disponible en el sistema. Normalmente el Stack Pointer (SP) se inicializa por alguna de las primeras instrucciones en un programa de aplicación Cada vez que un nuevo byte se coloca en la pila, el SP es decrementado y cada vez que un byte se extrae de la pila el SP se incrementa. En cualquier momento, el SP mantiene la dirección de 16 bits que corresponde a la siguiente locación de memoria que está libre en la pila.

El Contador de Programa (*Program Counter PC*).- El contador de programa es un registro de 16 bits que contiene la dirección de la siguiente instrucción que será ejecutada. Después de un *reset* o reinicio, el contador de programa se inicializa desde uno de seis posibles vectores, dependiendo del modo de operación y la causa del reinicio.

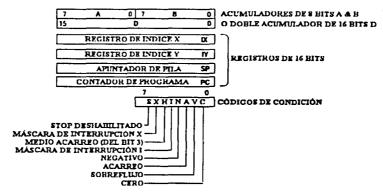


Figura 3.3 Modelo de Programación del Microprocesador M68HC11

El Registro de Código de Condición (CCR).- Contiene cinco indicadores (C, V, Z, N y H), dos bits de enmascaramiento de interrupción (IRQ' y XIRQ') y un bit de deshabilitación de paro o stop (S).

- Carry / Borrow (Acarreo) (C).- Este bit se enciende si la unidad lógica aritmética (ALU) realiza un acarreo o pide prestado durante una operación aritmética...
- Overflow (Sobreflujo) (V).- Este bit se enciende si alguna operación causa un sobreflujo aritmético; de lo contrario se apaga.
- Zero (Cero) (Z).- Este bit se enciende si el resultado de alguna operación, ya sea aritmética, lógica o alguna manipulación de datos, es cero; de lo contrario el bit Z se apaga.
- Negative (Negativo) (N).- Este bit se enciende si el resultado de alguna operación, ya sea aritmética, lógica o de manipulación de datos, es negativo, o sea que el bit más significativo sea uno; de lo contrario el bit N se apaga.
- Half Carry (Medio Acarreo) (H).- Este bit se enciende cuando ocurre un acarreo entre los bits 3 y 4
 de la unidad lógica aritmética durante las instrucciones ADD, ABA, o ADC; de lo contrario el bit H
 se apaga..
- Stop Disable (Deshabilitado de Alto) (S).- Al encender este bit se previene la ejecución de la instrucción STOP, la cual coloca al MPU en modo de alto con baja potencia donde todos los relojes y el oscilador del MPU se detienen.

- Interrupt Mask (Máscara de Interrupción) (I).- La máscara (bit I) de petición de interrupción (Interrupt Request, IRQ) es una máscara global que deshabilita todas las fuentes de interrupción enmascarables. Mientras el bit I esté encendido, no puede ocurrir ninguna interrupción, aunque pueden mantenerse pendientes hasta que el bit I se apague.
- X Interrupt Mask (Máscara de Interrupción X) (X).- El bit de máscara XIRQ (X) deshabilita las
 interrupciones que vienen desde el pin XIRQ'.

3.4 INTERFAZ DE COMUNICACIÓN SERIAL (SCI)

La interfaz de comunicación serial (SCI) es un transmisor- receptor asíncrono universal (UART), y constituye uno de los dos subsistemas independientes de entrada-salida serial dentro de los microcontroladores M68HC11 de la serie E. Tiene un formato estándar de no-regreso-a-cero (NRZ-level) con un bit de inicio, ocho o nueve bits de datos, y un bit de alto. Existen varias tasas de baudaje. El receptor y transmisor SCI son independientes pero utilizan el mismo formato de datos y la misma velocidad. El formato de datos requiere de las siguientes condiciones:

- Una linea de espera en estado alto antes de la transmisión o recepción de un mensaje.
- Un bit de inicio (cero lógico), transmitido o recibido, que indica el inicio de cada carácter.
- Que la información se transmita o se reciba con el bit menos significativo al inicio.
- Un bit de alto (uno lógico), utilizado para indicar el fin de la trama.
- Una trama consiste de un bit de inicio, un carácter de 8 ó 9 bits de datos, y un bit de alto.
- Un freno, definido como la transmisión o recepción de un cero lógico por un número múltiple de tramas.
- La selección del tamaño de la palabra es controlada por el bit M del registro de control SCCR1

Transmisión.- El transmisor SCI incluye un registro de datos de transmisión en paralelo (SCDR) y un registro de conmutación serial. El contenido del registro de conmutación serial se puede escribir sólo a través del SCDR. Esta operación de doble buffer permite que un carácter sea entregado de manera serial mientras que otro carácter espera en el SCDR para ser transferido al registro de conmutación serial. La salida del registro de conmutación serial se aplica a TxD siempre que la transmisión se encuentre en proceso o el bit de habilitación de transmisión (TE) del registro de control de comunicación serial 2 (SCCR2) esté encendido.

Recepción.- Durante las operaciones de recepción, la secuencia de transmisión es revertida. El registro de conmutación serial recibe el dato y lo transfiere al registro datos de recepción en paralelo (SCDR) como una palabra completa. Esta operación de doble buffer permite a un carácter ser tomado de manera serial mientras que otro carácter se encuentra en el SCDR.

3.5 MEMORIA DEL MICROPROCESADOR

El microprocesador cuenta con varios modos de operación: dos modos normales de operación llamados modo sencillo o de single chip y modo expandido; y dos modos de prueba llamados modo bootstrap y modo de special test. Dependiendo del modo de operación, se tienen diferentes configuraciones de memoria tal como muestra la figura 3.4. Debido al tamaño del programa escrito para este proyecto, fue necesario utilizar más memoria de la disponible en el microprocesador, por ello se requirió de una tarjeta de expansión que proporcionara memoria extra sin tener que perder un puerto del microprocesador para poder acceder a ella. La tabla 3.2 muestra el mapa de memoria con el uso de la tarjeta de expansión.

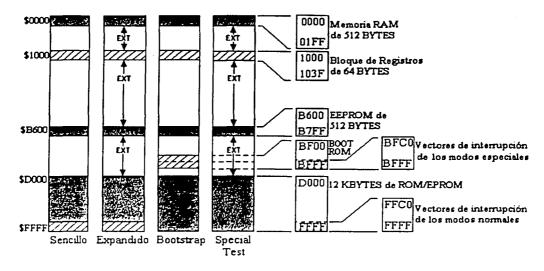


Figura 3.4 Mapa de Memoria del M68HC11 en Sus Distintos Modos de Operación

Localidades de memoria	Asignación
\$0000 a \$0FFF	RAM
\$1000 a \$103F	REGISTROS DE CONTROL
\$1040 a \$7FFF	RAM
\$A800	COMANDOS DISPLAY
\$B800	DATOS DISPLAY
\$B600 a \$B7FF	EEPROM
\$E000 a \$HF	BÚFALO

Tabla 3.2 Mapa de Memoria con Tarjeta de Expansión

BIBLIOGRAFÍA GENERAL DEL CAPÍTULO 3

- Tocci, Ronald J. et.al.; "Microprocessors and Microcomputers"; Hardaware and Software; 4*edición, 1997; Prentice Hall.
- "M68HC11E Family"; Technical Data; Motorola Inc. 2000.

Subsistemas

4.1 SENSORES

4.1.1 Teoría De Sensores

ON STATE OF THE ST

Los seres humanos tomamos por supuestos los asombrosos sistemas de percepción que poseemos. Por ejemplo, realizar la simple tarea de beber de una taza requiere una compleja interacción de percepción, interpretación, reconocimiento y coordinación, la cual ha sido entendida sólo mínimamente.

De este modo, alcanzar un desempeño del nivel humano en un robot se ha convertido en algo tremendamente dificil. Los juegos de computadora que vencen en ajedrez a los expertos son muy comunes hoy en día, pero un programa que reconoce, por ejemplo, una silla en un escenario arbitrario aún no existe. El equivalente a una computadora que se encuentra dentro de cada cabeza humana destina grandes cantidades de materia gris a los problemas de la percepción y la manipulación.

Mientras que a los diseñadores les gustaría que alguno de los robots que construyen entendiera y fuera consciente de su medio ambiente, en realidad un robot se encuentra muy limitado con el software y los sensores que sus creadores le dan. Los sensores son meramente transductores que convierten alguna cantidad física en señales eléctricas que el microprocesador del robot puede leer. Lo anterior puede realizarse utilizando un convertidor analógico-digital (A/D) vinculado al procesador; cargando un valor desde un puerto de entrada / salida (I/O por sus siglas en inglés); o usando una interrupción externa. Usualmente, es necesario que exista una interfaz entre el sensor y el microprocesador para acondicionar o amplificar la señal que interesa.

Con software, pueden crearse diferentes niveles de abstracción, para ayudar a los programadores a pensar en los datos recibidos por los sensores desde diferentes puntos de vista. En el nivel más alto, el sistema de inteligencia necesita manejar algunas variables: ¿Existe un obstáculo a la izquierda? ¿Hay un objeto que se mueve en la trayectoria del móvil? Sin embargo, las únicas preguntas que el robot es capaz de contestar, en su nivel más bajo de abstracción, son algunas como: ¿La resistencia del fotosensor decayó? ¿El voltaje del sensor ultrasónico se elevó más allá de un umbral? ¿La salida del detector de proximidad de infrarrojo - cercano cambió de un nivel bajo a uno alto?

De cualquier forma, aun con estas limitaciones, es posible conseguir que un robot posea muchas habilidades. Un ejemplo de esto es el Robart II del Centro de Sistemas Navales Oceánicos de E.U., un robot de cinco pies de alto con sensores de sonar, infrarrojos, de detección de colisión, de movimiento por microondas, cámara de vigilancia y sensores para inundaciones y terremotos. Robart II es capaz de patrullar un edificio en busca de intrusos y avisar de distintas situaciones de alarma. También puede encontrar su estación de recarga y conectarse a sí mismo cuando así lo requiera. Otro ejemplo de la complejidad que alcanza el sistema de percepción en robots móviles autónomos es Attila, del Instituto Tecnológico de Massachusetts, un robot de seis piernas equipado con más de 60 sensores, 23 motores y 11 computadoras [1].

Mientras que el primer impulso lleva a pensar que entre mayor sea el número de sensores con que un robot es equipado, mayor será la complejidad del software que requiera para su control, esto no es necesariamente cierto. En la mayoría de los casos un gran número de sensores implica también gran independencia entre ellos, lo que significa que cada sensor requiere de relativamente poco software para producir una señal de salida a alguno de los actuadores del robot. No todos los sensores controlan la misma sección del robot, sino que se destinan a producir una reacción muy específica sólo en uno o algunos actuadores en particular.

Se verán varios tipos de sensores simples, pero antes, han de entenderse los puntos importantes que deben analizarse para implementar la interfaz de los mismos con un microprocesador.

Existen, para todo tipo de sensores, dos conceptos de importancia: la sensibilidad y el rango. Estas dos características de los sensores se determinan al momento de su fabricación, por los materiales utilizados o por la configuración física de cada sensor. Algunos sensores están diseñados para vagicar una o las dos de estas características.

El rango de un sensor es el conjunto de magnitudes de una cantidad física que el sensor es capaz de medir. Por ejemplo, el rango de un sensor de distancia puede ser de entre 0.15 (m) mínimo y 1.5 (m) máximo, mientras que el rango de otro sensor, también de distancia, puede estar entre los 3 (m) mínimo y 30 (m) como máximo. El primer sensor no responderá a estimulos que se encuentren más allá de los 1.5 (m), el segundo sensor sí lo hará y medirá también distancias que alcancen hasta los 30 (m). De igual forma, el segundo sensor no funcionará si trata de medir distancias menores a 3 (m), mientras que el primer sensor logrará medir distancias tan pequeñas como 15 (cm) pero no menores.

La sensibilidad es una medida del grado con el cual la señal de salida de un sensor cambia con relación al cambio de la cantidad física medida por el mismo. Si llamamos a la salida del sensor r y a la cantidad medida x, podemos definir la sensibilidad S del sensor como:

$$\Delta r = S \Delta x$$
 $r \qquad x$

Así, un pequeño cambio en la cantidad Δx , se relaciona con un pequeño cambio en la salida Δr , afectado por la sensibilidad S. Si la sensibilidad es mayor, el cambio en la salida provocado por un mismo cambio en la cantidad medida también será mayor. Es necesario, para el diseñador, que los sensores elegidos para un robot presenten una sensibilidad adecuada a los propósitos del diseño, ya que un sensor demasiado sensible provocará falsas lecturas mientras que un sensor poco sensible no responderá a los estimulos que se le presenten cuando así se requiera.

Debe recordarse, además, que al conectar la señal de salida de un sensor al microprocesador ésta debe ser condicionada, de modo que su nivel de entrada hacia el microprocesador se mantenga en un rango de 0 a 5 (V). Si este nivel de voltaje se convierte a un valor digital, por medio del convertidor A/D integrado al microprocesador, quedará en la forma de un valor de 8 bits, es decir, un valor discreto que se encuentre entre 0 y 255, proporcional al nivel original (este valor no posee unidades, pues es sólo la representación de una cantidad, no una cantidad física en sí misma).

Una vez que un conjunto de sensores se ha seleccionado y el circuito de interfaz adecuado se ha diseñado para conectar los sensores al microprocesador, es necesario que el microprocesador se programe para leer los sensores. Estas piezas de código se escriben en lenguaje ensamblador y se conocen como controladores por software. Los controladores por software son pedazos de código que proveen una interfaz bien definida entre un dispositivo de hardware y un programa que requiere utilizar ese dispositivo. Los controladores por software se relacionan con la interfaz de hardware-software. Estas

rutinas deben, por ejemplo, monitorear constantemente un pin del convertidor A/D, esperando a que un sensor se dispare; o tal vez, sea implementada una interrupción que será llamada sólo cuando cierta señal, como la de un sensor ultrasónico, alcance un nivel alto. El código o rutina del controlador de ese sensor debe recoger la lectura del sensor y guardarla en una localidad de memoria en el microprocesador. De esta forma, la salida de los sensores puede ser manejada como el valor de una variable o como una bandera dentro de un programa. Así, esa información se convierte a un nivel más alto de abstracción. Entonces otra parte del sistema de inteligencia utilizará esa bandera o variable para provocar cierto comportamiento, o tal vez primero combine esa información con alguna otra proveniente de algún tipo de 'sensor virtual', es decir, información derivada de cierto proceso dentro del programa.

En conclusión, es necesario cuidar tanto las características de los sensores a utilizar, como la forma en que la salida de un sensor se prepara para ser introducida al microprocesador (por hardware). En ocasiones será necesario usar 'amplificadores' de voltaje, que aumenten o disminuyan el nivel de la señal; otras veces se requerirán escalas de conversión no lineales, pues la magnitud de la variable física que se desea medir puede variar, tal vez, con una relación exponencial en vez de lineal, etc.

4.1.2 Tipos De Sensores

A continuación se mencionan brevemente los distintos tipos de sensores que pueden ser útiles en el diseño y la implementación de robots móviles, su funcionamiento, ventajas y limitaciones.

Fotosensores (sensores de luz).- Un sensor de luz habilita comportamientos de un robot tales como seguir un camino delineado en el suelo de una fábrica, dirigirse hacia una señal luminosa o reconocer ciertos patrones (como códigos de barras) que le den información. Sensores de luz sencillos son llamados fotoresistencias, que son resistencias que varían su valor de acuerdo a la luz que reciben. Un cambio en la resistencia provoca cambios de voltaje que pueden ser interpretados por el microprocesador. Otra opción son los fototransistores o los fotodiodos, cuyo principio de funcionamiento es el mismo. Este tipo de sensores generalmente requieren una interfaz sencilla y responden rápidamente, con alta sensibilidad y buen rango. Su limitante es que el medio ambiente en que se utilizan debe estar bien controlado para no provocar falsas lecturas. Una ventana por la que entren los rayos del sol puede alterar el contraste entre el suelo de una fábrica y el camino que el robot debe seguir, imposibilitando que el sensor de luz distinga a uno del otro.

Sensores de proximidad por infrarrojo.- Una manera para lograr que un robot siga a una persona o recorra un camino guiado por un muro, a una distancia determinada, es equipándolo con un sensor de proximidad de infrarrojo cercano. Estos sensores no reportan la distancia a la que los objetos en su rango se encuentran, sólo distinguen cuando algo está presente o no frente a ellos. Se les conoce como IRs, por sus siglas en inglés, aunque en un sentido estricto no son capaces de detectar las longitudes de onda mayores del infrarrojo (el calor). En vez de ello, son sensibles en el rango del infrarrojo que se encuentra iusto debaio de la luz visible. Pueden encontrarse emisores y detectores de infrarrojo por separado, o sensores con ambos componentes y ciertos adecuadores de la salida integrados en un solo dispositivo. Los sensores de proximidad por infrarrojo cercano requieren una interfaz algo compleja, pues es necesario asegurar que la frecuencia del emisor y del detector se mantengan estables y evitar falsas lecturas. Sin embargo, existen controladores implementados en circuitos integrados que resuelven este problema. Debe cuidarse que el sensor infrarrojo no sea expuesto a luces fluorescentes, pues ello provocaria mucho ruido en los detectores. Los sensores infrarrojos poseen un haz de detección más angosto que el de otros sensores como los medidores de distancia por sonar, lo cual es conveniente. Sus inconvenientes son que no funcionan bien si las superficies que buscan detectar son muy irregulares o se encuentran en determinados ángulos con relación al haz de detección. Los sensores infrarrojos tampoco son convenientes cuando el movimiento del robot se produce en más de un plano, pues ocurren falsas lecturas con facilidad.

Sensores de temperatura.- Uno de los tipos de sensores más útiles para lograr la interacción de los seres humanos con robots son los sensores de temperatura. Es uno de los componentes esenciales en algunos tipos de alarma de detección de 'movimiento'. El elemento activo en este tipo de sensores es usualmente un cristal de tantalio o litio. Una carga es inducida cuando el cristal se calienta, de modo que puede detectarse la radiación infrarroja en el rango de 8 a 10 (µm) (de la energía emitida por el euerpo humano). El punto débil de estos sensores es que no resultan útiles para la detección de obstáculos o estructuras que se encuentren a la misma temperatura que el medio ambiente, y que si es necesario que el sensor vaya protegido, por ejemplo, con una placa de acrílico, esto impedirá que las lecturas se realicen correctamente. Por otro lado, la interfaz necesaria es mínima, y con una buena cantidad de software pueden lograrse respuestas muy interesantes de los robots.

Sensores de fuerza.- En general, los sensores de fuerza han probado ser los más eficientes, con el menor nivel de ruido, y sus señales son las más sencillas de interpretar. Estos sensores pueden utilizarse para determinar cuando un robot está en contacto con otro objeto y también en qué posición se encuentra ese objeto relativamente al robot. Tal información es útil cuando se desea que el robot se mantenga libre de colisiones. La variedad de sensores de fuerza abarca microswitches, resistencias detectoras de fuerza, sensores de conductividad eléctrica, potenciómetros lineales, etc. Cabe mencionar que estos sensores se encuentran limitados a aplicaciones en las que el robot no tenga una velocidad muy grande, de modo que sea capaz de detenerse en una distancia muy corta, cuando el sensor de fuerza produzca una lectura. Asimismo, los objetos que el sensor pueda detectar deben presentar ciertas características, como que posean dimensiones comparables a las del robot, que no vayan a producir daños a la estructura del mismo, etc. La interfaz necesaria consiste generalmente de uno o varios divisores de voltaje.

Sensores de sonido.- Los sensores de sonido pueden dividirse en dos grandes grupos: sensores que detectan sonido audible, y sensores que trabajan con ultrasonido. Los primeros se usan para que el robot interactúe con su operador, los segundos sirven para la detección y evasión de obstáculos.

Micrófonos y películas piezoeléctricas son ejemplos de sensores que detectan sonido audible. Usualmente es necesario que su salida sea amplificada y algunas veces filtrada; muchas veces también se requiere de un microprocesador en paralelo al microprocesador principal para que se encargue únicamente del monitoreo de las señales de un micrófono, pues para detección de sonidos de alta frecuencia o sonidos de corta duración es indispensable que se tomen muestras de la señal del micrófono al menos cada milisegundo y esto ocupa mucho tiempo de procesamiento. Las películas piezoeléctricas, además de sonido, pueden usarse para detección de temperatura, fuerza aplicada y vibraciones. Su principio es como el de un micrófono. Antes de utilizar cualquier sensor de sonido audible deben considerarse las fuentes de ruido, como los motores del propio robot, o los del medio ambiente. El sensor debe ser resguardado de alguna forma de estas fuentes de ruido y al mismo tiempo ser capaz de captar aquellos sonidos que se desean detectar.

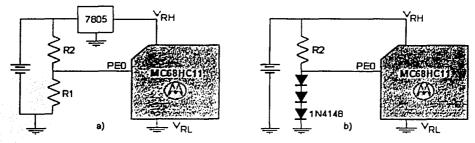
Los sensores de ultrasonido, también llamados sonares, no sólo son capaces de detectar la presencia de objetos dentro de su haz de detección, sino que también pueden medir la distancia a la que los obstáculos se encuentran. Esta característica puede utilizarse para que un robot viaje a través de corredores, para la construcción de 'mapas visuales' del robot, y para la evasión de obstáculos a una distancia considerable. En la sección 4.1.3 de este capítulo se trata más detalladamente el funcionamiento de este tipo de sensores, pues dadas sus características son los que más se adecuan a los requerimientos del proyecto.

Sensores de posición y orientación.- Cuando un robot se desplaza, es muy ventajoso que pueda conocer su posición o realizar ciertas mediciones con relación a su inclinación, la dirección de la gravedad o cuál es la distancia recorrida desde un punto conocido. Sensores que pueden dar ese tipo de información son brújulas, medidores de rotación de eje, giroscopios, sensores de inclinación, etc. Cada sensor tiene sus

limitaciones, por ejemplo, una brújula magnética no funcionará en ambientes donde haya campos electromagnéticos intensos, como los de motores, cableado o estructura metálica de algún edificio. Si el robot móvil no usa ruedas para su desplazamiento, un medidor de rotación de eje servirá de poco.

En el desarrollo de este proyecto se utilizó un receptor GPS, apropiado para exteriores y con una sensibilidad para establecer la posición del móvil no menor a 8 (m) en condiciones óptimas. El capítulo 2 de este trabajo fue dedicado especialmente a la descripción del sistema GPS, el receptor utilizado y las características de su señal. Un receptor GPS puede ser considerado como un sensor para establecer la posición del móvil, pero no en sentido estricto, pues a diferencia de los sensores descritos en este capítulo el GPS involucra un procesamiento de señales electromagnéticas a cargo de todo un sistema, es decir, no se trata de algo tan sencillo como realizar la medición directa de una cantidad física en la forma en que lo hace un transductor.

Sensores internos.- Para asegurar el correcto funcionamiento de un robot es una buena idea monitorear su estado interno, por ejemplo, la temperatura de sus componentes o el nivel de sus baterías. En la mayoría de los casos es más sencillo diseñar un sensor para las variables internas del sistema que conseguir uno que se adecue a las necesidades específicas en cada caso. Como ejemplo, la figura 4.1 muestra dos maneras para implementar la medición del nivel de una batería que requieren elementos sencillos, baratos y con una configuración muy simple.



a) Si el microprocesador trabaja con una fuente regulada, basta un dissor de voltaje para implementar un monitor de batería. b) Cuando no se tiene un regulador de voltaje, una caída de voltaje provocada por los diodos dará la referencia de voltaje necesaria. En PEO se mide el voltaje de la batería, si este valor se encuentra por debajo de un nivel determinado, una señal puede ser accionada.

Figura 4.1 Dos Maneras de Implementar un Monitor de Bateria

4.1.3 Funcionamiento De Los Sensores Ultrasónicos

De entre los tipos de sensores disponibles, los que mejor cumplen con los requerimientos de este proyecto son los sensores ultrasónicos. Los sensores ultrasónicos miden distancias utilizando un transductor que envía señales de ultrasonido. Cada señal producida por el transductor contiene una serie de pulsos de ultrasonido, esta señal se dispersa en forma de cono, se refleja en una superficie y regresa al transductor ocasionando una detección. El tiempo que requiere la señal ultrasónica para viajar hasta la superficie de un objeto y regresar al transductor es medido y convertido en una distancia, dado que se conoce la velocidad a la que viaja la señal ultrasónica.

La detección de objetos y la medición de distancias por medio de ultrasonido son afectadas por varios factores, como el tamaño de los objetos detectados, el tipo de superficie, el ángulo en el que se encuentran los objetos respecto a la emisión de la señal ultrasónica, y la distancia a la que se encuentran del transductor.

Si un objeto plano y liso está inclinado más de 3º respecto a la normal del eje del haz, parte de la señal se reflejará fuera del área de detección del sensor y el rango de detección disminuirá. Para objetos pequeños localizados cerca del sensor, la desviación respecto a la normal puede incrementarse hasta 8°. Si un objeto se inclina más de 10 o 12º respecto a la normal, toda la señal se reflejará fuera del alcance de detección del sensor y éste no responderá correctamente.

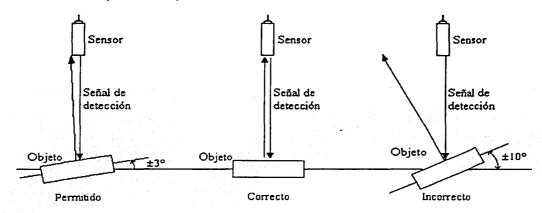


Figura 4.2 Máximas Inclinaciones Para Objetos Planos y Lisos

Los sensores ultrasónicos emiten un haz de sonido que se encuentra dentro de un ángulo de cono de haz donde se climinan los lóbulos laterales. El tamaño del objeto detectado es importante con relación al punto de emisión del haz. Teóricamente, el objeto más pequeño que puede detectar un sensor ultrasónico tiene un tamaño de la mitad de longitud de onda de la señal transmitida. Por lo general, los objetos son más grandes y son detectados a varias distancias. Para poder estimar el área de cobertura de la señal ultrasónica a cierta distancia, se utiliza la fórmula:

$$B_{CX} = 2X \tan(\delta/2)$$

Donde:

B cx.- Es el diámetro del cono de haz a la distancia X X.- Es la distancia que existe entre el objeto y el sensor

δ.- Es el Ángulo del Cono de Haz

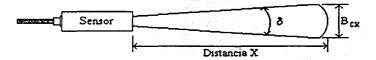
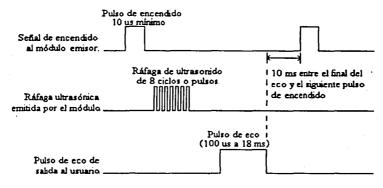


Figura 4.3 Estimación del Área de Cobertura Para un Sensor Ultrasónico

Los valores de los ángulos del cono de haz se ubican donde el haz es atenuado en 3 dB, fuera de este ángulo de cono existe señal ultrasónica que es muy débil y es probable que los objetos no sean detectados. El patrón del haz producido por un sensor ultrasónico se expresa mediante el número de grados que el haz se dispersará desde la linea central del sensor. Aunque el haz ultrasónico continúa dispersándose hasta desaparecer, el área de detección del sensor comienza a cerrarse de acuerdo al rango del sensor. El área de detección es afectada por el número de pulsos transmitidos en una ráfaga de la señal ultrasónica y por el nivel de sensibilidad del sensor.

Los sensores ultrasónicos operan bajo un sistema de medición sujeto a un tiempo determinado (ventana de tiempo). Cuando se ajusta la sensibilidad del sensor se establece también una ventana de tiempo para la medición. El sensor tomará en cuenta los ecos recibidos durante dicha ventana de tiempo; como el eco del fondo detrás del objeto tarda más en llegar al sensor, no es tomado en cuenta dentro de la medición.



Si no se detecta un objeto, cada pulso de eco es de approx. 36 ms

Figura 4.4 Temporización de las Señales de un Sensor Ultrasónico

La frecuencia máxima a la cual el sensor es capaz de cambiar de modalidad es llamada frecuencia máxima de conmutación y depende de muchas variables. Las variables más significativas son el tamaño del objeto, el material del objeto y la distancia hacia el objeto. Mientras el objeto sea más pequeño, más dificil será su detección. La frecuencia máxima en el caso de tener un objeto pequeño será menor que en el caso de tener un objeto grande. Los materiales que absorben sonidos de alta frecuencia como el algodón, esponjas, etc., son más dificiles de detectar que el acero, vidrio o plástico. Así pues, ellos también tienen una frecuencia máxima menor.

La distancia entre el objeto y el sensor también es muy importante para determinar la frecuencia máxima de conmutación. El sensor emite un haz ultrasónico a través del aire, que toma tiempo en dejar el sensor, viajar hasta el objeto, golpear al objeto y regresar al sensor como eco. Mientras más retirado se encuentre el objeto, mayor es el tiempo que le toma a la señal en realizar este ciclo y menor es la frecuencia de conmutación.

Se llama zona muerta a la zona en donde el sensor no puede detectar los objetos con precisión. Es la distancia entre la cara del sensor y la distancia mínima de detección. Si el objeto se encuentra muy cerca del sensor, el pulso emitido para detectar los obstáculos llegará al objeto y regresará su eco antes de que todo el pulso sea transmitido por completo. El sensor ignora las señales de eco que le lleguen mientras no esté en la modalidad de receptor.

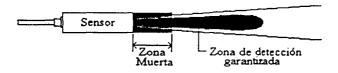


Figura 4.5 Zona Muerta en un Sensor Ultrasónico

Entre las condiciones ambientales que afectan las mediciones se encuentran la temperatura, humedad, presencia de gases y la presión. La mayoria de los sensores ultrasónicos se encuentran equipados con mecanismos de ajuste manuales o automáticos para compensar varias de esas condiciones.

La velocidad del sonido depende de la temperatura, por lo que un sensor interno de temperatura adapta la frecuencia de reloj del contador de la ventana de tiempo para ayudar a compensar las variaciones de la temperatura del aire. Además, las fluctuaciones de temperatura en el recorrido del haz pueden causar dispersión y refracción de la señal ultrasónica, afectando la precisión y estabilidad de la medición. Si es necesario detectar objetos con altas temperaturas, se recomienda ubicar al sensor y al objeto sobre un plano horizontal de manera que el sensor esté direccionado hacia la parte del objeto con una temperatura menor.

Una señal ultrasónica presenta una vibración a una frecuencia mayor que el rango de audición humana, usualmente esto es mayor a los 20 KHz. La mayoría de los sensores ultrasónicos utilizan un único transductor para transmitir y recibir la señal de ultrasonido, y operan típicamente a frecuencias entre los 40 KHz y los 250 KHz.

Los sensores ultrasónicos se usan comúnmente para una gran variedad de mediciones de presencia, de proximidad o de distancia, sin contacto. La variedad de sensores en el mercado difieren unos de otros en su configuración de montado, su resistencia a las condiciones medioambientales, y sus funciones electrónicas. Acústicamente, operan a diferentes frecuencias, y presentan también diferentes patrones de radiación. Usualmente no es dificil seleccionar un sensor que se adecue a los requerimientos de una aplicación particular.

El sistema de sensores seleccionado para el desarrollo del proyecto es un equipo originalmente diseñado para usarse mientras se estaciona un auto. Los sensores ultrasónicos detectan un objeto cercano a la parte trasera del auto (una pared, otro auto, una persona, etc.) y emiten una señal que alerta al conductor del mismo.

4.1.4 Características De Los Sensores Ultrasónicos Empleados

El equipo de sensores ultrasónicos utilizados para la implementación del prototipo del sistema de navegación es el modelo K3502 PARKING RADAR distribuido por la compañía Jameco. Es un equipo económico y con una rango de medición ajustable entre 5 (cm) y 1.5 (m). Este rango es adecuado para el diseño e implementación de prototipos de un sistema de navegación pero no para la implementación de un sistema real, pues resulta muy pequeño comparado con el rango que se requiere para el tipo específico de aplicación (el rango necesario para un sistema de navegación como el que se propone debe encontrarse alrededor de los 15 (m) como mínimo).

Los sensores K3502 poseen dos transductores de ultrasonido: un transmisor que emite los pulsos ultrasónicos y un receptor que capta el eco de rebote y transforma este eco en una señal electrica. La figura 4.6 ilustra la forma y dimensiones de uno de estos transductores; tanto el transmisor como el receptor comparten estas características.

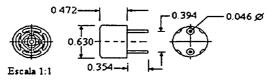


Figura 4.6 Diagrama Técnico de un Transductor Ultrasónico

Cada par de transductores, más una tarjeta de control, componen un sensor ultrasónico completo. Estos sensores proporcionan una señal de salida de 10(V) mientras no se detecte la presencia de algún obstáculo. En el momento en que se presenta una detección positiva el equipo entrega como señal de salida un tren de pulsos de 10 (V) a 26 (Hz) con una duración de cada pulso de 150 (µS), esta señal entra a un buzzer que genera un sonido audible para indicar al usuario que un objeto se ha detectado. La figura 4.7 presenta el sensor armado en dos tarjetas: la tarjeta de los transductores y la de control, donde puede apreciarse el buzzer de salida acústica.

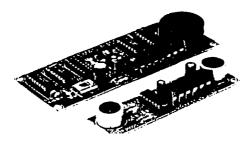


Figura 4.7 Sensor Ultrasónico

La figura 4.8 muestra el diagrama eléctrico de los sensores ultrasónicos en su conjunto. El dispositivo denominado SENS1 es el transmisor, SENS2 el receptor y la salida del circuito se encuentra en la terminal negativa del elemento denominado BUZ.

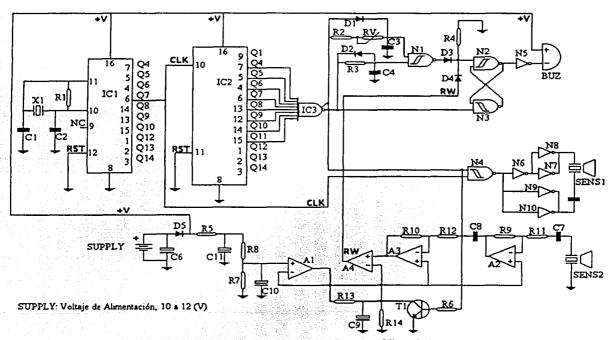


Figura 4.8 Diagrama Eléctrico de los Sensores Ultrasónicos

El circuito de interfaz necesario para conectar la salida de estos sensores al microprocesador consiste en un inversor de colector abierto (IC 7405) para tener una señal positiva que pueda lecrse en el puerto del microprocesador, un regulador de voltaje a 5 (V) (IC 7805) para mantener la señal en un nivel TTL para el puerto y un interruptor analógico (IC 4016) que sirve para deshabilitar la señal de los sensores en ciertos momentos de la ejecución del programa principal del sistema (refiérase al capítulo 6, sección 6.3.3).

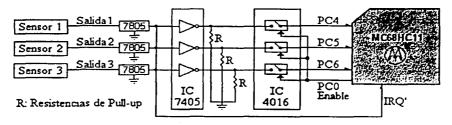


Figura 4.9 Circuito de la Interfaz Sensores - Microprocesador

Para el sistema de navegación se eligió una configuración con tres sensores ultrasónicos que proporcionara un área de cobertura de 180° al frente del móvil, tal como muestra la figura 4.10.

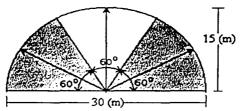


Figura 4.10 Área de Cobertura del Sistema de Sensores Ultrasónicos

Se propone utilizar sensores ultrasónicos con un rango de detección de aproximadamente 15 (m) y un ángulo de apertura de haz de 60° cada uno. Equipos con estas características se encuentran disponibles en el mercado. Sin embargo, no es práctico trabajar con este tipo de equipo durante la fase de diseño, pues su costo es más elevado que el de los sensores ultrasónicos de menor rango de detección y se requiere mayor espacio para realizar pruebas. La figura 4.11 presenta el patrón de haz de detección del sensor ultrasónico utilizado. La tabla 4.1 condensa las especificaciones técnicas del mismo.

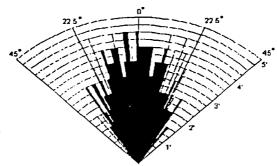


Figura 4.11 Patrón del Haz de los Sensores Ultrasónicos

Características Técnicas del	Transmisor
Tipo	Murata/Eric P/N 492948.
Frecuencia Nominal	40 (KHz.)
Máxima sensibilidad (nivel de sonido)	110 dB.
Ancho de banda	4 (KHz) mínimo a 100 dB.
Capacitancia	1300 (pF)
Resistencia	100 (MΩ) mínimo.
Variación de sensibilidad respecto a temperatura	-10 dB desde -20°C a 80° C
Características Técnicas de	el Receptor
Tipo	Murata/Erie P/N 492951.
Frecuencia nominal	40 (KHz).
Máxima sensivilidad (nivel de sonido)	-67 dB minimo.
Ancho de banda	6 (KHz) a -74 dB.
Capacitancia	2000 (pF.)
Resistencia	I (MΩ) mínimo.
Variación de sensibilidad respecto a temperatura	-10 dB desde -20°C a 60°C.
Para el Sistema de Sensores	en Conjunto
Rango de medición	5 (cm) - 1.5 (m) (ajustable)
Frecuencia de transmisión	40 (KHz)
Frecuencia de muestreo	26 (Hz)
Fuente de alimentación	10- 15 (Vdc)/ max. 16 (mA)

Tabla 4.1 Especificaciones Técnicas de los Sensores Ultrasónicos

4.2 SISTEMAS DE PROPULSIÓN Y DIRECCIÓN

Existe una gran variedad de maneras para moverse a través de una superficie sólida, desde arrastrarse hasta saltar. Para los robots terrestres las tres maneras más comunes son a través de ruedas, piernas y orugas. Si el móvil o vehículo es aéreo, se cuenta con hélices, turbinas, alas y globos. Cuando el móvil debe desplazarse en el agua debe pensarse en dos opciones diferentes: sobre y dentro del agua. También allí hay una gran variedad de mecanismos de desplazamiento, desde el uso de aletas o propelas hasta turbinas submarinas.

Buscando que un móvil se desplace sobre el agua, puede observarse que la manera más sencilla y barata es por medio de una propela y un timón. Sólo se requiere de un motor de propulsión y otro motor que ayude a controlar la dirección del móvil. Por supuesto, la precisión del movimiento en el agua es mucho menor que la de un movimiento en tierra. El sólo tratar de mantenerse en una posición fija sobre o dentro del agua significa una tarea extraordinaria para un robot acuático, incluso sin considerar corrientes en el medio. Pese a ello, existen muchas aplicaciones al alcance de robots o móviles que se desplacen por el agua. Este proyecto trata sólo sobre una de ellas en particular. A continuación, se describen los sistemas de propulsión y dirección utilizados en el desarrollo del proyecto. Cabe aclarar que se trata, como en el caso del sistema de sensores, tan sólo de modelos para experimentación, es decir, que no presentan las características específicas requeridas para ser implementados en un vehículo real (dimensiones, potencia, engranaje, etc.).

4.2.1 Control Del Motor De Propulsión Del Vehículo

Un motor eléctrico convierte energía eléctrica en energía mecánica. Los motores se encuentran en gran variedad de formas y tamaños. Existen motores electromagnéticos de corriente directa (DC) y motores electromagnéticos de corriente alterna (AC) con un número de variantes de cada tipo. Los motores de AC son usados generalmente para maquinaria grande (herramientas mecánicas, lavadoras, secadoras, etc.) y se alimentan de la toma de corriente alterna. Podemos encontrar motores de AC de fase sencilla, trifásicos, de polo acanalado, etc. cada uno de ellos tiene aplicaciones muy específicas. Los motores de AC son poco usados en robots móviles pues la fuente de poder de los robots es usualmente una bateria de DC [2].

Los motores de DC son utilizados para trabajo ligero, y se adecuan bien a la implementación de modelos y prototipos. Aparecen también en una gran variedad de formas y tamaños: motores con núcleo permanente de hierro, imán permanente con rotor sin hierro, de imán permanente sin cerdas, de pasos con imán permanente, motores de pasos hibridos, etc.

Para las necesidades de un robot, un motor de DC posee demasiada velocidad y poco torque, así que el motor debe ser engranado de manera que su torque aumente y su velocidad disminuya. Los motores adecuados para aplicaciones en robots son de imán permanente y rotor sin hierro, debido a que son muy ligeros. La mayoría de estos motores cuentan con dos terminales. Al aplicar un voltaje a estas terminales se provoca la rotación del motor en una dirección; cuando se aplica el mismo voltaje con la polaridad inversa, el motor girará en la dirección contraria. La polaridad del voltaje determina la dirección de giro, mientras que la magnitud o amplitud del voltaje determina la velocidad del motor. La corriente que circula por el motor, en una u otra dirección, es proporcional al torque o esfuerzo que el motor desarrolla.

Un microprocesador no puede manejar un motor directamente, dado que no proporciona suficiente corriente. En vez de ello, debe existir una interfaz de hardware de modo que la alimentación del motor provenga de una fuente externa mientras que el microprocesador se encarga sólo de las señales para el control. Este circuito de interfaz puede ser implementado de muchas maneras, utilizando relevadores, transistores bipolares, transistores de efecto de campo (MOSFETs por sus siglas en inglés), y circuitos integrados. Independientemente de la tecnología utilizada, la topología del circuito es básicamente la misma.

Este tipo de circuitos se conoce como de 'puente H' y consiste de un conjunto de cuatro interruptores conectados formando una H, donde las terminales del motor que se busca controlar ocupan la barra central de la H, tal como muestra la figura 4.12.

Cada interruptor es implementado con un relevador o un transistor, donde la energia es suministrada por una batería y la señal de control por el microprocesador. Como ejemplo, si los interruptores S1 y S4 en la figura 4.12 son cerrados mientras que S2 y S3 permanecen abiertos, la corriente fluye de izquierda a derecha a través del motor. Cuando se cierran S2 y S3 mientras S1 y S4 se abren, la corriente fluye de derecha a izquierda, haciendo que el motor gire en reversa. Si ninguno de los switches se cierra, el motor no estará polarizado, y si todos los interruptores se cierran, el motor no se moverá o, en su caso, frenará.

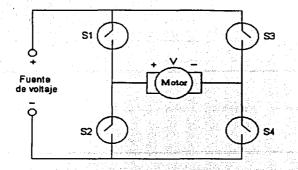
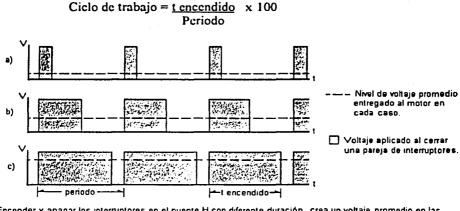


Figura 4.12 Topología del Circuito de Puente H

Para controlar la velocidad del motor los interruptores del puente H se cierran y abren coordinadamente a diferentes frecuencias con el fin de aplicar un voltaje promedio variable a las terminales del motor. La figura 4.13 ilustra esta técnica llamada 'modulación por ancho de pulso' o, por sus siglas en inglés PWM. V es el voltaje en las terminales del motor, t es el tiempo sobre el que se mide la duración de las señales hacia los interruptores.

La velocidad del motor puede ajustarse al cambiar el ciclo de trabajo del tren de pulsos:



Encender y apagar los interruptores en el puente H con diferente duración, crea un voltaje promedio en las terminales del motor. Entre mayor sea el tiempo de encendido, mayor es el voltaje promedio entregado.

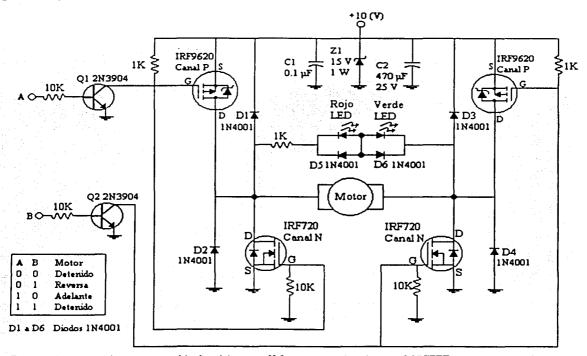
a) Ciclo de trabajo de 15% con respecto al periodo b) Ciclo de trabajo de 50%. c) Ciclo de trabajo de 85%

Figura 4.13 Modulación de Voltaje por Ancho de Pulso

Los interruptores ideales de la topología de puente H deben sustituirse por dispositivos reales. Los relevadores usualmente no cambian de estado tan velozmente como se requiere, así que la solución está en los transistores bipolares de juntura o en los MOSFETs. Otra solución es conseguir un circuito integrado de puente H, disponible en el mercado.

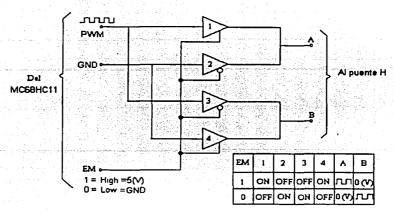
La figura 4.14 muestra el diagrama del puente H implementado para este proyecto. Este circuito requiere de dos entradas, A y B para controlar el motor. El microprocesador MC68HC11 dispone de varias salidas de tren de pulsos con ciclo de trabajo variable, sin embargo, resulta más fácil conmutar una sola señal por medio de hardware que programar la habilitación coordinada de dos salidas de PWM hacia el puente H.

La figura 4.15 muestra el diagrama del circuito que hace esto posible. En caso de que no se quiera cambiar la dirección del motor, el circuito accesorio no es necesario; puede conectarse la señal de PWM del microprocesador directamente a la base de alguno de los transistores TBJ, A o B. La base del otro transistor debe llevarse a tierra. Si se tienen problemas de espacio para la implementación del puente H y el circuito de conmutación, se preferirá el uso de controladores en circuitos integrados. El esquema en la figura 4.16 presenta esta solución.



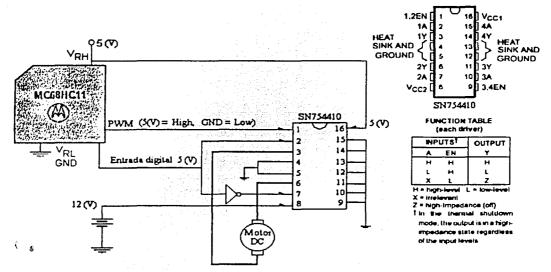
En este circuito, los interruptores ideales del puente H fueron reemplazados por MOSFETs, se agregaron dos capacitores y un diodo zener para protección del circuito, y el arreglo de LEDs y diodos en paralelo con el motor es para señalización. La señal de PWM se aplica en la base de los transistores A y B, de acuerdo a la tabla mostrada.

Figura 4.14 Diagrama Eléctrico del Circuito de Control del Motor de Propulsión



El circuito recibe las señales del microprocesador, y por medio de buffers de tres estados (LS74125A buffer inversor y LS74126A buffer no inversor) es capaz de commutar estas señales de acuerdo con la tabla que se muestra. EM es la señal de habilitación para los buffers, en la tabla también se muestran los estados de los buffers en cada caso

Figura 4.15 Circuito de Commutación para las Entradas de Control del Motor de Propulsión



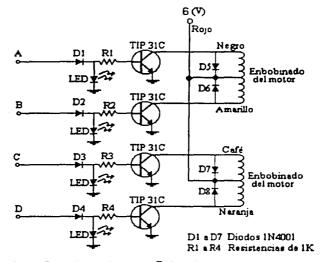
Las entradas a los pines 2 y 7 del integrado en el diagrama definen la dirección de giro del motor de acuerdo con la tabla mostrada y el esquema de pines del circuito. El microprocesador entrega la señal de PWM al integrado mientras que la alimentación para el motor de DC es externa, de una batería de 12 (V).

Figura 4.16 Control de un Motor de DC por PWM Usando el CI SN754410

4.2.2 Control Del Motor De Dirección Del Vehículo

Otro tipo de motores de DC, los motores de pasos o motores a pasos, tienen más de dos terminales eléctricas, tantas como seis u ocho. Las señales, o comandos que se aplican a estas terminales energizan las diferentes bobinas del motor. Para que el motor gire continuamente las bobinas deben ser energizadas secuencialmente en un orden determinado. El tiempo entre las señales que se ingresan al motor determina la velocidad del mismo, y el orden de la secuencia determina la dirección de giro. Una característica especial de estos motores es que su posición puede ser controlada con gran precisión dependiendo del número de señales que se le den. Esta característica hace que se utilicen en el control de mecanismos que requieran mantener una posición determinada o cambiar a una o varias de ellas.

Un dato que debe conocerse para el control del motor de pasos es la magnitud de sus 'pasos', es decir, cuántos grados gira por cada comando que se le da. En este proyecto se utilizó un motor de pasos unipolar de 7.5 grados por paso, para controlar el timón del vehículo marítimo. La interfaz del motor de pasos es muy sencilla, consiste de cuatro transistores TIP31C que trabajan como interruptores, de manera que una bateria externa se encargue de alimentar al motor de pasos de cuatro bobinas, proporcionándole la corriente necesaria que el microprocesador por si mismo no es capaz de dar. La figura 4.17 muestra un



Las entradas de control A,B,C,y D provienen del puerto B del microprocesador, el motor de pasos utilizado en este caso tiene cuatro bobinas, cada una de ellas en paralelo con los diodos D5,D6,D7 y D8. diagrama de la interfaz de hardware, o controlador del motor de pasos.

Figura 4.17 Circuito de Control Para el Motor de Dirección

Las entradas de control del circuito en la figura 4.17 vienen del puerto B del microprocesador, estas entradas cambian secuencialmente en un orden determinado para hacer girar el motor de pasos en cierto ángulo de acuerdo a las necesidades instantáneas del móvil, logrando así que el mismo cambie de rumbo cuando lo requiera. Por ciemplo, la siguiente secuencia en los pines del puerto B: 0001 0010 0100 1000 (1 2 4 8 en sistema decimal), harán que el motor se mueva 21 grados en el sentido de las manecillas del reloj. Si se alimenta la secuencia invertida: 1000 0100 0010 0001 (8 4 2 1), el motor girará en contrasentido. Los LEDs presentes en el circuito de control sirven de señalización, y los diodos en las entradas a los transistores protegen el puerto B del microprocesador, que es únicamente de salida.

REFERENCIAS BIBLIOGRÁFICAS

- [1] Proyecto Micro-Rober (robtos Hannibal y Attila); Massachussets Institute of Technology; http://www.ai.mit.edu/projects/humanoid-robotics-group/retired-robots/retired-robots.html
- [2] Jones, Joseph L. & Flynn, Anita M.; "Mobile Robots Inspiration to Implementation"; pp. 161 225; 1993; AK Peters Ltd.

Algoritmos de Navegación Autónoma

Se entiende el término 'Navegación' como el desplazamiento controlado de un móvil a través de un espacio definido en el cual es posible la presencia de obstáculos. La navegación autónoma existe cuando el sistema de navegación del móvil no recibe señales de control externas sino que produce sus propias señales de control internamente. Dependiendo de las características del espacio por el cual el móvil debe desplazarse surgen los diversos tipos de sistemas para la navegación autónoma. Sin embargo, existen cinco elementos que necesariamente estarán presentes en todo sistema de navegación autónoma:

- 1) Marco de referencia de posicionamiento.
- 2) Mecanismo para posicionamiento.
- 3) Sistema de Sensores del entorno.
- 4) Unidad de control / procesamiento.
- 5) Subsistemas para desplazamiento.

Por ejemplo, cuando un robot debe recorrer el espacio de una fábrica donde es utilizado, puede que su marco de referencia consista en un conjunto de marcas colocadas en el piso o las paredes de la fábrica por donde el robot se desplazará. Estas marcas pueden ser de varios tipos: placas metálicas, señales luminosas, magnéticas, etc. El robot debe ser capaz de detectar y reconocer esas marcas para poder guiarse a través del espacio de la fábrica. El conjunto de marcas o señalamientos constituyen el marco de referencia de posicionamiento del robot. Los medios por los cuales el robot consigue reconocer ese marco de referencia forman el mecanismo para posicionamiento del robot.

En los capítulos anteriores se han presentado cuatro de los elementos necesarios para la navegación autónoma empleados en este proyecto:

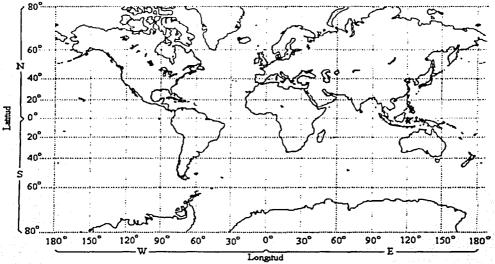
- Mecanismo para Posicionamiento (Capitulo 2, "El Sistema GPS").
- La Unidad de control / procesamiento (Capítulo 3, "El Microprocesador M68HC11").
- Sistema de Sensores del Entorno (Cap. 4, Sección 4.1 "Sensores").
- Subsistemas de Desplazamiento (Cap. 4, Sección 4.2 "Sistemas de Propulsión y Dirección").

En la sección 5.1 se presenta el último elemento necesario para la navegación autónoma: el Marco de Referencia de Posicionamiento. Se destina el resto del capítulo a la exposición del algoritmo de navegación diseñado para este proyecto. El algoritmo de navegación es la parte medular del sistema, pues es el elemento lógico o de decisión sobre el cual está escrito el programa del microprocesador que controla al resto de los elementos del sistema.

5.1 POSICIONAMIENTO

Las siglas WGS-84 designan el sistema coordenado de posicionamiento materializado y diseminado por la agencia norteamericana National Imagery and Mapping Agency (NIMA). El origen de este sistema de referencia se remonta a la era Doppler, aunque en la actualidad prácticamente está basado en observaciones GPS. La versión más reciente es el denominado WGS-84 versión G873, de 1997 donde la letra "G" denota que la versión sólo contiene observaciones GPS. El número 873 indica la semana GPS en que las efemérides precisas calculadas por la NIMA se distribuyeron por primera vez al público en este nuevo sistema coordenado (0h UTC, Septiembre 29, 1996). Las efemérides incluídas en el mensaje radiado por los satélites GPS se expresan también en este marco de referencia desde el 29 de Enero de 1997. Hasta entonces se había utilizado el sistema WGS84 (G730), definido de forma similar.

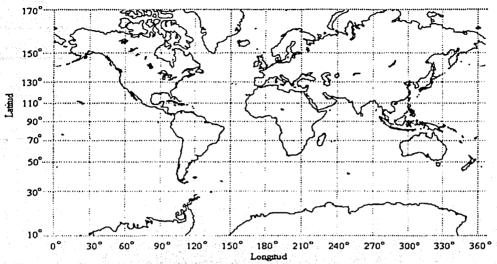
El punto de origen de este sistema se encuentra en un punto cercano a la intersección entre el Meridiano de Greenwich y el Eje Ecuatorial, lo cual da origen a los conocidos cuatro cuadrantes utilizados para posicionamiento. La figura 5.1 muestra un mapa referido al sistema WGS-84.



El sistema de referencia WGS 84 divide el mapa en 4 zonas. Noroeste NW, Noreste NE, Suroeste SW y Sureste SE

Figura 5.1 Mapa Global Referido al Sistema WGS-84

En el sistema WGS-84 cada punto de la superficie terrestre posee una posición definida a partir de un par de valores conocidos como coordenadas terrestres: latitud y longitud, más un carácter asociado a cada valor Norte o Sur y Este u Oeste respectivamente. Sin embargo, para la manipulación de los datos de posición necesaria en el sistema de navegación presentado, se consideró más conveniente utilizar un marco de referencia distinto, en el cual los valores de latitud y longitud fueran absolutos. Esto se logra mediante la traslación del punto de origen del sistema WGS-84 a la posición (90° S, 180° W), con lo que todos los puntos de la superficie terrestre se ubican en un solo cuadrante. La figura 5.2 muestra un mapa en que se observa esta operación.



Al cambiar el origen del sistema de referencia ya no es necesano dividir en zonas el mapa. Las coordenadas son absolutas

Figura 5.2 Mapa Global Referido al Sistema Absoluto

La traslación del origen del sistema WGS-84 al sistema absoluto resulta en las operaciones aplicadas a las coordenadas terrestres que muestra la tabla 5.1.

Latitud (I) Coordenada Absoluta (Y)		Longitud (L)	Coordenada Absoluta (X)	
	Norte	1 + 90°	Este	L + 180°
İ	Sur	90° - 1	Oeste	180° - L

Tabla 5.1 Operaciones Para Cambio de Sistema de Referencia

Por ejemplo, las coordenadas de la Ciudad de México en WGS-84 son aproximadamente (19° N, 99° W) mientras que para el marco de referencia absoluto son : 19° + 90° = 109° de latitud y 180° - 99° = 81° de longitud, es decir (109°, 81°). Esto facilita las operaciones matemáticas y la programación del algoritmo de navegación realizado para este proyecto. Cabe mencionar que a pesar de haber cambiado los valores de las coordenadas terrestres, se conserva su designación de latitud y longitud a lo largo de este escrito.

5.2 PLANIFICACIÓN DE TRAYECTORIAS

El punto de partida para la navegación es el posicionamiento del móvil. El siguiente paso es la planeación o planificación de la o las trayectorias que el móvil debe seguir para llegar a su destino. Los métodos de planeación de trayectorias para móviles terrestres parten del siguiente escenario elemental: dado un robot R y un entorno que contiene un conjunto de obstáculos fijos, se debe encontrar un camino, desde una configuración inicial I hasta una configuración final F, tal que R pueda viajar libremente desde I hasta G sin colisionar con ninguno de los obstáculos. Una configuración consiste en un par (posición, orientación) para del robot R en un instante cualquiera.

Los métodos que existen para realizar la planificación se dividen en tres grandes categorias: métodos de descomposición en celdas; métodos de mapa de caminos (road-map); y métodos de campos potenciales [1]. Estos métodos pueden actuar bien en el 'espacio de trabajo' del robot, es decir, el espacio en el que están definidos el robot y los obstáculos; o en el 'espacio de configuración', que es el espacio que consiste en todas las posibles configuraciones del robot. La ventaja de este último es que cualquier configuración del robot se representa por un solo punto en este espacio y así el problema de planificar el movimiento del robot (es decir, con sus dimensiones) se reduce a planificarlo para sólo un punto.

Descomposición en celdas.- En este método se construye un camino en el espacio de configuración, dividiendo el espacio libre (la parte del espacio de configuración donde el robot no colisiona con ningún obstáculo) en simples celdas; esto puede hacerse de forma exacta o aproximada. Después, las celdas son insertadas en un grafo en el que celdas adyacentes están conectadas. En estas celdas el movimiento del robot es normalmente fácil de calcular. Así, el movimiento que se busca realizar entre la configuración inicial y la final puede calcularse determinando las celdas que contienen esas configuraciones, encontrando un camino entre estas celdas en el grafo y calculando el movimiento entre cada arista del camino en el grafo.

Mapa de caminos.- En el método de mapa de caminos el problema básico del planificador consiste en que dados el punto inicial y el punto final, así como un 'Mapa de Nodos y Conexiones' que representan el entorno del robot, se debe planificar una trayectoria. Los nodos son puntos en los cuales puede estar el robot sin superponerse con algún objeto de su espacio de trabajo. Tanto el punto inicial como el punto final son considerados nodos del mapa. Sólo hay conexión entre dos nodos si no hay ningún objeto que eruce la línea recta que los une, es decir, las conexiones son caminos por los cuales es seguro viajar entre dos obstáculos. Debido a esta característica, al mapa de nodos y conexiones se le conoce como 'Mapa de Caminos', y de manera formal se le llama 'grafo de visibilidad'. Una vez que se tiene el grafo disponible, el movimiento se calcula desplazando el robot desde la configuración inicial hasta alguna posición en un camino cercano, siguiendo después las diferentes rutas hasta acercarse a la configuración final, y finalmente dejando la última ruta hasta la configuración final.

El método de Descomposición en celdas y el de Mapas de caminos son llamados métodos globales: primero construyen una estructura de datos que luego es usada para encontrar los caminos entre dos configuraciones distintas del robot. Una ventaja de esto es que la estructura de datos sólo debe ser calculada una vez, y luego puede ser usada para muchas configuraciones inicial - final distintas. Sin embargo, estas estructuras de datos tienden a ser muy grandes, y los cálculos geométricos requeridos son a menudo dificiles y computacionalmente costosos.

Campos Potenciales.- Los métodos de campos potenciales son conocidos también como métodos locales y presentan una aproximación al problema de planificación radicalmente diferente a la de los métodos globales. En estos métodos sólo se calcula el movimiento para una configuración inicial-final dada. El método comienza en la configuración inicial e intentan mover el robot en pequeños pasos hacia el punto de destino. La dirección de estos pasos es determinada por una 'fuerza'. Se asume que el punto de destino produce una 'fuerza de atracción' en el robot; y los obstáculos en la trayectoria producen sobre él una 'fuerza repulsiva'. De esta forma el robot es 'atraído' hacia el objetivo o punto de destino mientras a su vez es 'repelido' por los obstáculos y así logra evitar las colisiones. El principal inconveniente de estos métodos es que en su forma más básica, para problemas no triviales, a menudo conducen al robot hacia un 'mínimo local' en donde las diferentes fuerzas se cancelan entre si y el robot se detiene sin alcanzar su destino.

5.3 ALGORITMO DE NAVEGACIÓN PARA UN VEHÍCULO MARÍTIMO

Para el desarrollo del algoritmo de navegación del sistema propuesto, primero se intentó adaptar alguno de los métodos de planificación de trayectorias descritos en la sección 5.2. En poco tiempo fue claro que los métodos globales no son aplicables eficientemente a este sistema específico debido a que consideran condiciones iniciales que son diferentes a las que se plantean en este proyecto. Los métodos globales parten de la consideración de que el espacio de configuración del robot móvil puede modelarse en una estructura de datos con base en el conjunto de configuraciones del móvil y de las posiciones de los obstáculos en ese espacio. Esto presupone que las configuraciones del móvil son suficientemente estables como para configurar la estructura, es decir, que la posición del móvil y su orientación mantendrán un valor determinado de manera precisa mientras el robot por sí mismo no produzca los comandos dirigidos a cambiar esos valores. En otras palabras, la estructura de datos que modela el espacio de trabajo del robot no considera la posibilidad de perturbaciones en el medio físico que conforma dicho espacio.

En el caso de un vehículo marítimo, el espacio o medio físico de desplazamiento presenta por principio perturbaciones de diferentes tipos que modifican la configuración del móvil continuamente y sin un patrón definido (corrientes marinas, oleaje, viento, etc.). Esto prácticamente imposibilita la aplicación de los métodos globales de planificación, que dependen de la estabilidad del móvil. Adicionalmente, en este proyecto se toma en cuenta la posibilidad de que en la trayectoria del vehículo se presenten obstáculos dinámicos (aunque en un principio no fueron asentadas las características específicas de los obstáculos, estas podían inferirse fácilmente de las características del medio) que en el planteamiento de los métodos globales por lo general tampoco aparecen.

También se estudió el método de campos potenciales, encontrando que es un método que permite un buen grado de distorsión en la configuración del móvil pues continuamente procesa datos actualizados de la posición y la orientación del mismo para realizar ajustes en la trayectoria de desplazamiento. Se optó entonces por desarrollar un algoritmo del tipo de campos potenciales. Sin embargo, fue evidente que la mayor virtud de este método se desperdicia cuando el espacio de trabajo del móvil carece de una considerable concentración de obstáculos, puesto que entonces desaparece la mayoría de las 'fuerzas' o 'potenciales' que participan en el algoritmo de control de navegación. Además, tras un análisis más detallado, se observa que la implementación de un sistema de navegación basado en ese método requiere de un sistema de sensores más complejo del que se contempla para el sistema propuesto.

Finalmente, se concluyó que si bien no era posible desarrollar el algoritmo de control de navegación basándose estrictamente en el método de campos potenciales, el método de planificación de trayectorias más adecuado para el sistema de navegación debía tener un enfoque local y seguir un análisis de la 'cinemática inversa' del móvil tal como el método de campos potenciales. En términos generales, en la planeación global el sistema robótico es fijo, mientras que en la planificación local lo fijo es el ambiente. Al diseñar el algoritmo de control se consideró que el móvil mantendría un movimiento constante, por lo que el esfuerzo se concentró en el cálculo de la corrección de su trayectoria, con el fin de que se dirija a su destino.

El análisis del movimiento de un robot móvil puede realizarse bajo dos criterios: cuando se calcula el movimiento de las variables del sistema para conocer el punto de destino final del mismo, se trata de un análisis de la 'cinemática directa' del sistema; en caso de que los movimientos de los elementos del sistema se deriven de la posición final que se pretende alcanzar, el análisis se conoce como de 'cinemática inversa'. De cierto modo, el uso de la cinemática inversa se desprende de manera natural de las características de los vehículos marítimos que se desean controlar, pues se considera que el motor de dirección del móvil es independiente del motor de propulsión.

Como el motor que indica el ángulo que debe girar el móvil para lograr una orientación no interfiere con el motor que proporciona la fuerza para su desplazamiento, el procedimiento más simple para el control del vehículo consiste precisamente en encontrar el ángulo de giro necesario para que el móvil alcance la coordenada deseada, es decir, trabajando con cinemática inversa.

El resto del capítulo se dedica a la explicación del algoritmo de navegación marítima que se diseñó. Puede observarse que en un sentido estricto no se trata de un algoritmo de navegación, pues se parte del supuesto de que el espacio de configuraciones del móvil es prácticamente espacio libre. A diferencia de los métodos de planificación de trayectorias expuestos, que buscan encontrar la mejor solución a la ruta entre las configuraciones inicial y final del móvil, este algoritmo de control únicamente garantiza que el móvil encontrará una ruta hacia su destino, y no tiene la capacidad de realizar una optimización de la trayectoria.

Aunque dentro del planteamiento del problema de navegación del móvil se incluyó como parte esencial la evasión de obstáculos, esta se trata de forma separada del algoritmo de navegación, de modo que ante la presencia de un obstáculo en la trayectoria el sistema conmuta el control del móvil a una subrutina específica que no forma parte integral del algoritmo de navegación y que no considera la configuración del móvil para su ejecución. Por estas razones, el algoritmo de navegación puede clasificarse también como un algoritmo de posicionamiento; sin embargo, a lo largo de este escrito se mantiene el nombre de 'algoritmo de navegación' porque éste ilustra de una mejor manera la función esencial del algoritmo.

5.3.1 Estructura Del Algoritmo De Navegación Marítima

La primera parte del algoritmo consiste en posibilitar la determinación de la configuración actual del móvil. Puesto que se maneja un espacio bidimensional para el desplazamiento del mismo, sus configuraciones están dadas por tres variables: dos de traslación y una de rotación. Así, se representa la configuración del móvil por (X,Y,γ) , donde X y Y son las coordenadas del móvil en el sistema absoluto y γ es su ángulo de trayectoria. Se llama ángulo de trayectoria γ al ángulo que se forma con la horizontal o eje de las longitudes y la recta que pasa por los puntos definidos por la posición instantánea y la posición inicial del móvil. Debe notarse que las coordenadas de la posición instantánea sustituyen a las de la posición inicial en cada lectura que se realiza de la señal GPS. La figura 5.3 ilustra esta operación.

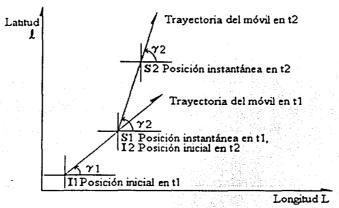


Figura 5.3 Actualización de Coordenadas del Móvil

En el instante t1 se toma una lectura de la señal GPS, cuando el móvil se encuentra en la posición S1. Para ese instante t1 existe una posición inicial I1, que es la posición del móvil en el momento de la lectura anterior de la señal GPS. El ángulo de trayectoria de este instante t1 se calcula con base en estas dos posiciones, γ1. En un instante t2 se toma otra lectura GPS, con el móvil en la posición S2. Para t2 existe una posición inicial I2, que es la posición del móvil en el momento de la lectura anterior del GPS, esto es, S1. Para t2 se calcula otro ángulo de trayectoria γ2, con base en las posiciones S2 e I2.

Se desarrolló el proceso de actualización de la configuración del móvil porque se considera que la trayectoria del móvil ha de cambiar entre lecturas por causas diversas, como la presencia de un obstáculo, una desviación provocada por el medio, etc. Se debió tomar en cuenta que para la obtención de una configuración del móvil son necesarias dos lecturas del receptor GPS en posiciones distintas, pues el sistema GPS no aporta información acerca de la orientación del móvil. Por tanto, en la primera lectura de la señal GPS no puede calcularse el ángulo y, pues no existe lectura anterior en ese instante, de modo que se espera una segunda lectura para calcular la trayectoria del móvil y su configuración por primera vez.

Para el cálculo del ángulo de trayectoria γ , se procede de la siguiente manera: primero se obtienen las diferencias entre las longitudes (ΔL) y latitudes ($\Delta \ell$) de las posiciones instantánea e inicial, luego se realiza el cociente de la diferencia de latitudes entre la diferencia de longitudes y así se obtiene la tangente del ángulo buscado ($\tan \gamma = \Delta L/\Delta \ell$). Enseguida se compara el valor encontrado con los valores de la tabla de tangentes previamente creada y así se obtiene el ángulo deseado con un rango de precisión de tres grados a partir del valor de tangente calculado (refiérase al capítulo 6, sección 6.3.2 para una explicación más detallada). La ubicación de la posición instantánea respecto de la posición inicial puede presentarse en cuatro casos, esto afectará los cálculos realizados posteriormente. La figura 5.4 ilustra estos cuatro casos para el cálculo del ángulo de trayectoria.

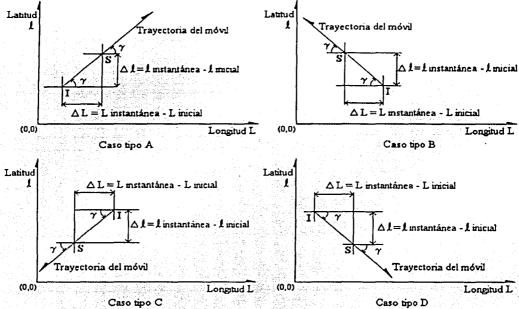


Figura 5.4 Posición Relativa: Posición Instantánea Respecto a Inicial Para el Ángulo y

La tabla 5.2 condensa las condiciones que se aplican a cada caso posible para el cálculo del ángulo de trayectoria.

Caso	Diferencia de longitudes	Diferencia de latitudes	Angulo y
Tipo A:	$\Delta L = (+)$	$\Delta \ell = (+)$	$\gamma = (+)$
Tipo B:	ΔL = (-)	$\Delta \ell = (+)$	γ = (-)
Tipo C:	ΔL = (-)	$\Delta \ell = (-)$	γ = (-)
Tipo D:	$\Delta L = (+)$	$\Delta \ell = (-)$	γ = (+)

Tabla 5.2 Condiciones Para los Distintos Casos en el Cálculo del Ángulo y

Una vez calculado el ángulo de trayectoria γ , se guardan los signos de las diferencias de longitud ΔL y de latitud $\Delta \ell$ y se procede a llenar un registro de control con la información de cual fue el tipo de caso que se presentó. Esta operación se realiza de acuerdo al diagrama de flujo que muestra la figura 5.5. El registro de control se utiliza posteriormente dentro del algoritmo de navegación en el cálculo del ángulo de corrección β .

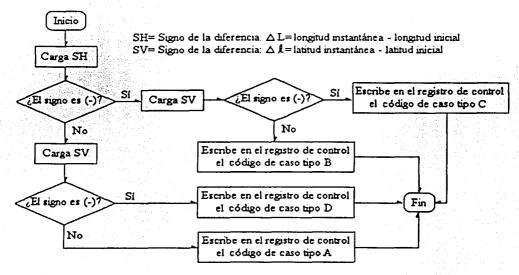


Figura 5.5 Diagrama de Flujo Para el Llenado del Registro de Control

La segunda parte del algoritmo consiste en calcular otro ángulo, llamado ángulo de dirección a, y que es el ángulo que se forma entre la horizontal o eje de las longitudes, con la recta que pasa por los puntos definidos por las coordenadas de la posición final o de destino, y la posición actual o instantánea del móvil en cada lectura de la señal GPS.

El ángulo de dirección α se obtiene de forma muy parecida al ángulo de trayectoria γ , la única diferencia consiste en que para su cálculo se utilizan las coordenadas de la posición final en vez de las de la posición instantánea y las coordenadas de la posición instantánea en vez de las de la posición inicial. Al igual que para γ , hay cuatro casos que pueden presentarse al momento de calcular α , dependiendo de la ubicación de la posición final respecto de la instantánea. La tabla 5.3 resume las condiciones de estos cuatro casos.

Caso	Diferencia de longitudes	Diferencia de latitudes	Angulo a
Tipo 1:	$\Delta L = (+)$	$\Delta \ell = (+)$	$\alpha = (+)$
Tipo 2:	$\Delta L = (-)$	$\Delta \ell = (+)$	α = (-)
Tipo 3:	ΔL = (-)	$\Delta \ell = (-)$	α = (-)
Tipo 4:	$\Delta L = (+)$	$\Delta \ell = (-)$	$\alpha = (+)$

Tabla 5.3 Condiciones para los distintos casos en el cálculo del ángulo α

Asimismo, debe llenarse de nuevo el registro de control, para que indique el caso que se presentó en el cálculo del ángulo α , el proceso para llenar el registro de control con el tipo de caso para α es el mismo que se utilizó para γ , únicamente cambia el código que se escribe en el registro de control. Cuando se registra el tipo de caso para α , no se afecta la parte del registro previamente escrita, de modo que el registro de control final refleja una combinación entre el caso de γ y el caso de α .

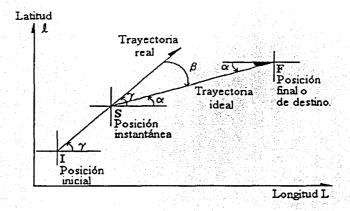


Figura 5.6 El Ángulo de Trayectoria Gamma, El ángulo de Dirección Alfa y el Ángulo de Corrección Beta.

En la tercera parte del algoritmo, se utilizan los dos ángulos ya calculados para obtener un tercer ángulo, el ángulo de corrección β . Éste es el ángulo que girará el motor de dirección del móvil, con el fin de corregir la trayectoria del mismo y de que se dirija a su destino. El cálculo de β depende de los casos que se hayan presentado en los cálculos de α y de γ . Para ilustrar las distintas posibilidades se presentan las figuras 5.7, 5.8, 5.9 y 5.10 obtenidas al combinar los casos correspondientes tanto para el cálculo de γ como el de α .

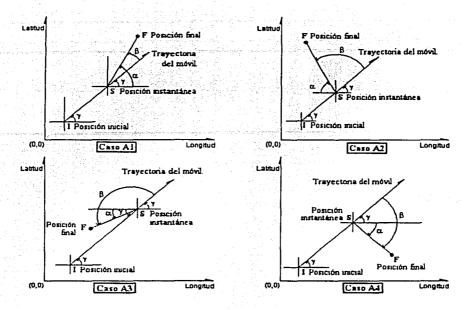


Figura 5.7 Casos de Orientación Tipo Ax.

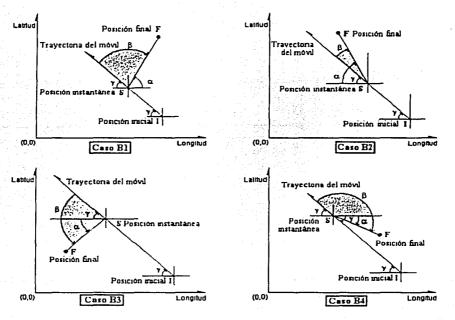


Figura 5.8 Casos de Orientación Tipo Bx.

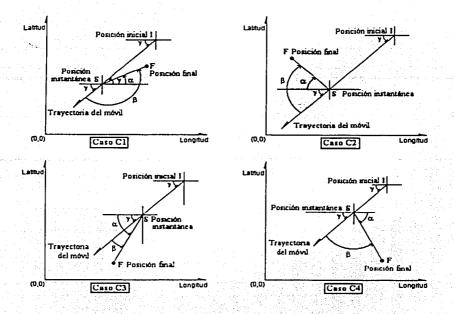


Figura 5.9 Casos de Orientación Tipo Cx.

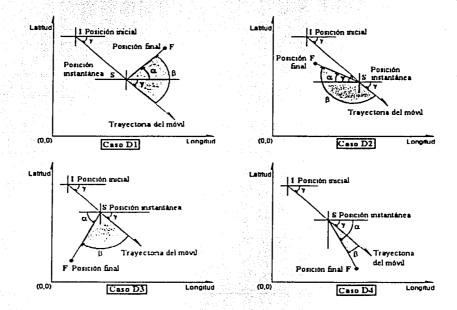


Figura 5.10 Casos de Orientación Tipo Dx

A continuación, la tabla 5.4 concentra todas las expresiones matemáticas que definen los valores del ángulo beta; también se muestran las condiciones de las diferencias de latitud y longitud, el signo del ángulo gamma y ángulo alfa en cada caso, los valores límites que puede tomar el ángulo beta y el sentido de giro que realizará el motor de dirección.

Caso	Lly	Lla	Expresión para /β/	Rango de /β/	Sentido
Alα>γ	+ + +	+ + +	$/\beta/=(\alpha-\gamma)$	0° a 90°	Der (-)
Al γ>α	+++	+ + +	$/\beta/=(\gamma-\alpha)$	0° a 90°	Izq (+)
Α2 α>γ	+++	- + -	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Der (-)
Α2 γ>α	+++	- + -	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Der (-)
Α3 α>γ	+ + +	+	$/\beta/ = 180^{\circ} - (\alpha - \gamma)$	90° a 180°	Izq (+)
Α3 γ>α	+++	+	$/\beta/ = 180^{\circ} - (\gamma - \alpha)$	90° a 180°	Der (-)
Α4 α>γ	+++	+	$/\beta/ = (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	lzq (+)
Α4 γ>α	+ + +	+	$/\beta/ = (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Izq (+)
ΒΙ α>γ	- + -	+ + +	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	lzq (+)
ΒΙ γ>α	- + -	+ + +	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	lzq (+)
Β2 α>γ	- + -	- + -	$/\beta/ = (/\alpha/-/\gamma/)$	0° a 90°	Izq (+)
B2 γ>α	- + -	- + -	$/\beta/ = (/\gamma/-/\alpha/)$	0° a 90°	Der (-)
Β3 α>γ	- + -	+	$/\beta/ = (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Der (-)
Β3 γ>α	- + -	+	$/\beta/ = (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Der (-)
Β4 α>γ	- + -	+	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/-/\gamma/)$	90° a 180°	Der (-)
Β4 γ>α	- + -	+	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\gamma/-/\alpha/)$	90° a 180°	Izq (+)
Cl α>γ	+	+ + +	$/\beta/ = 180^{\circ} - (\alpha - \gamma)$	90° a 180°	lzq (+)
Cl y>a	+	+ + +	$/\beta/ = 180^{\circ} - (\gamma - \alpha)$	90° a 180°	Der (-)
C2 α>γ	+	- + -	$/\beta/ = (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Izq (+)
C2 γ>α	+	- + -	$/\beta/ = (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Izq (+)
C3 α>γ	+	+	$/\beta/=(\alpha-\gamma)$	0° a 90°	Der (-)
C3 γ>α	+	+	$/\beta/=(\gamma-\alpha)$	0° a 90°	Izq (+)
C4 α>γ	+	• •	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Der (-)
C4 γ>α	+	+	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Der (-)
D1 α>γ	+	+ + +	$/\beta/ = (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Der (-)
Dl γ>α	+	+++	$/\beta/ = (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Der (-)
D2 α>γ	+	- + -	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/-/\gamma/)$	90° a 180°	Der (-)
D2 γ>α	+	- + -	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\gamma/-/\alpha/)$	90° a 180°	lzq (+)
D3 α>γ	+	- +	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	lzq (+)
D3 γ>α	+	+	$/\beta/ = 180^{\circ} - (/\alpha/+/\gamma/)$	0° a 180°	Izq (+)
D4 α>γ	+	+	$/\beta/ = (/\alpha/-/\gamma/)$	0° a 90°	lzq (+)
D4 γ>α	+	+	$/\beta/ = (/\gamma/-/\alpha/)$	0° a 90°	Der (-)

Tabla 5.4 Condiciones para obtener el ángulo Beta

Al analizar la tabla 5.4 se observa que en varios casos las expresiones matemáticas para calcular el ángulo beta y el sentido del movimiento del motor de dirección son idénticos, debido a que las posiciones relativas entre los puntos definidos coinciden. Por este motivo, pueden integrarse en una sola expresión los casos repetidos obteniendo la tabla 5.5.

Caso		Beta	Sentido
A1,C3	α>γ	$ \beta = \alpha - \gamma$	DER
	γ>α	β =γ - α	IZQ
A2,C4		$ \beta = 180^{\circ} - (\alpha + \gamma)$	DER
A3,C1	α>γ	β =90°	IZQ
	γ>α	β =90°	DER
A4,C2		$ \beta = \alpha + \gamma$	IZQ
B1,D3		$ \beta = 180^{\circ} - (\alpha + \gamma)$	IZQ
B2,D4	α>γ	$ \beta = \alpha - \gamma$	IZQ
	γ>α	$ \beta = \gamma - \alpha$	DER
B3,D1		$ \beta = \alpha + \gamma$	DER
B4,D2	α>γ	β =90°	DER
	γ>α	β =90°	IZQ

Tabla 5.5 Tabla Condensada de Condiciones Para Beta

En el algoritmo de navegación se lee el registro de control que contiene la combinación correspondiente, y a partir de la tabla anterior se calcula el ángulo beta. Nótese que la expresión para beta depende de las magnitudes relativas entre los ángulos gamma y alfa, y así también el sentido de giro del motor de dirección.

Siguiendo las correcciones calculadas el móvil alcanzará el punto de destino. Dentro del capítulo siguiente, de integración del sistema, se explican con detalle las especificaciones técnicas consideradas para el cálculo de cada ángulo mencionado a lo largo de este capítulo (rango de valores posibles y precisión, tiempo de muestreo de señal GPS, velocidad del móvil, etc.).

REFERENCIAS BIBLIOGRÁFICAS

[1] Guardiola, Eduardo, "Planificación de movimientos con rotaciones, Robótica"; 2000 http://www.dccia.ua.es/dccia/inf/asignaturas/ROB/optativos/Planificación/

Integración del Sistema

En este capítulo se describe la integración, es decir, cómo todos los elementos del sistema de control de navegación se conjuntan de una manera funcional. La explicación procedente se realiza desde dos enfoques simultáneos: se trata de presentar paso por paso el funcionamiento del programa principal escrito para el sistema a la vez que se describen las características técnicas e interfaces que restan por discutir para lograr la integración del mismo.

6.1. PROTOCOLO DE ENCENDIDO DEL SISTEMA

WALL STREET, CONTROL OF THE STREET, ST

Durante la fase de diseño y experimentación del sistema, se utilizaron dos fuentes de alimentación para los distintos subsistemas: una batería recargable de ácido de 6 (V) y 10 (Ah) para el receptor GPS y el motor de dirección, y una batería recargable de 12 (V) y 10 (Ah) para el microprocesador y el motor de propulsión. Independientemente, se realizaron pruebas para el subsistema de sensores con una fuente de 12 (V). Con base en esta configuración se siguió el siguiente protocolo de encendido y puesta en marcha del sistema:

- 1. Encendido del receptor GPS y polarización del motor de dirección (Switch S1).
- 2. Tiempo de espera (50 segundos) para que se estabilice el receptor GPS.
- 3. Encendido del microprocesador y polarización del motor de propulsión (Switch S2).
- 4. Inicialización del programa del microprocesador, introducción y confirmación de las coordenadas de destino a través de una PC.
- 5. Habilitación de la comunicación serial entre receptor GPS y microprocesador (Switch S3).

Como referencia rápida se muestra a continuación la tabla 6.1 que relaciona cada dispositivo empleado en el sistema con su fuente de alimentación así como con el interruptor que habilita cada fuente. Se ha incluido el sistema de sensores ultrasónicos. Los interruptores o switches marcados S1 y S2 son interruptores manuales, el interruptor C1 para los sensores es el circuito integrado 4016 (figura 4.9) controlado por el microprocesador.

Dispositivo	Fuente de alimentación (V)	Switch de habilitación
Microprocesador	12	S2
Motor de propulsión	12	S2
Sensores ultrasónicos	12	CI
Motor de dirección	6	SI
Receptor GPS	6	S1

Tabla 6.1 Fuentes de Alimentación e Interruptores de Habilitación del Sistema

Una vez que se han cumplido los cinco pasos de este protocolo de encendido, y hasta que el móvil alcance su destino, el sistema es completamente autónomo. Puede notarse, sin embargo, que durante la puesta en marcha del sistema, la intervención del usuario es mínima, y que ciertamente el paso crítico del protocolo de encendido es la inicialización del programa del microprocesador y la introducción de las coordenadas de destino para el móvil. En la explicación siguiente, por tanto, se tratan con detalle estos procedimientos.

6.2 INICIALIZACIÓN DEL PROGRAMA

Tanto para la inicialización del programa del microprocesador como para la introducción y confirmación de las coordenadas de destino del móvil, se utiliza la interfaz de comunicación serial del programa IASM11, con el que se crearon los programas para el microprocesador. Adicionalmente, se utiliza esta misma interfaz para el monitoreo de las lecturas GPS y los cálculos que arrojan las subrutinas. A continuación, en la figura 6.1, se muestra esta interfaz y la forma en como se desplegó la información mencionada. La comunicación se da con una PC.

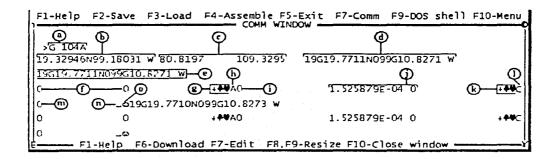


Figura 6.1 Interfaz de Comunicación del Programa IASM11

En la figura 6.1 se observa:

- a) Comando de inicio del programa en memoria: G o GO y dirección de inicio en memoria del programa que será ejecutado (en este caso: 104A en sistema hexadecimal).
- b) Coordenadas del destino del móvil, o "Coordenadas Finales"
- c) Coordenadas Finales referidas al sistema absoluto.
- d) Primera lectura recibida del GPS.
- e) Segunda lectura del GPS.
- Diferencias entre las coordenadas instantáneas e iniciales (longitud y latitud) para calcular el ángulo gamma. En la figura ambas diferencias son cero.
- g) Dirección de la tangente del ángulo gamma y ángulo gamma en sistema hexadecimal.
- h) Registro de control para el caso de gamma.
- i) Tangente del ángulo gamma.
- j) Diferencias entre las coordenadas instantáneas e iniciales (longitud y latitud) para calcular el ángulo alfa.
- k) Dirección de la tangente del ángulo alfa y ángulo alfa en sistema hexadecimal.
- Registro de control para el caso de alfa.
- m) Tangente del ángulo alfa.
- n) Angulo de corrección beta en sistema hexadecimal.
- o) Número de pasos para el movimiento del motor de dirección, en sistema hexadecimal.

Cuando se inicia el programa principal, el sistema realizará las diferentes tareas que le indica cada una de las etapas que conforman el programa; la primera etapa del programa consiste en la obtención de las coordenadas del destino del móvil a partir de la introducción de los valores correspondientes en el formato definido a continuación:

- 1) Ocho caracteres para el valor de latitud: un entero de dos dígitos con el valor de los grados de latitud, punto decimal y cinco caracteres indicando las fracciones de grado de latitud.
- 2) Un carácter, "N" o "S", que indica la orientación de la latitud.
- 3) Ocho caracteres para el valor de longitud: un entero de uno, dos o tres digitos con el valor de los grados de longitud, punto decimal y seis, cinco o cuatro caracteres respectivamente, indicando las fracciones de grado de longitud.
- 4) Un espacio en blanco, seguido de un carácter "E" o "W" que indica la orientación de la longitud.

Como ejemplo, si se analiza la figura 6.1, se observa la introducción de las coordenadas de destino;

19.32946N99.18031 W

Lo anterior corresponde a: 19 grados de latitud; 3 décimas, 2 centésimas, 9 milésimas, 4 diezmilésimas, y 6 cienmilésimas de grado de latitud; "N" indicando que la latitud es norte; 99 grados de longitud; 1 décima, 8 centésimas, 0 milésimas, 3 diezmilésimas, y 1 cienmilésima de grado de longitud; un espacio y "W" que indica que la longitud es oeste.

El formato anterior se introdujo con el fin de facilitar al programa la identificación de los valores. El carácter "N" o "S" para el caso de la latitud no sólo indica la orientación de la coordenada correspondiente, sino que sirve de marca al programa para identificar la terminación del valor introducido. En el caso de la longitud es necesario incluir además del carácter "E" o "W" un espacio como marca, pues de lo contrario el programa interpretaria erróneamente que el carácter "E" precede a un exponente (por ejemplo, 9.9E04 significa 9.9x10^4), lo que ocasionaría la incorrecta ejecución del programa.

Una vez introducidas las coordenadas del destino, éstas se despliegan para su confirmación. El programa esperará la señal de confirmación, el carácter "S" si son correctas o "N" si son incorrectas; en caso de ser incorrectas, el programa no tomará en cuenta tales coordenadas y esperará a que se introduzcan unas nuevas. Esta tarea se repetirá hasta que se hayan confirmado como correctas las coordenadas introducidas. Posteriormente, se podrá desconectar la PC del microprocesador con el fin de dar paso a las siguientes etapas del programa que serán ejecutadas consecutivamente y de manera completamente autónoma.

6.3 AUTONOMÍA DEL SISTEMA

6.3.1 Toma De Lecturas Del Receptor GPS

Únicamente después de confirmar las coordenadas del destino se deberá encender el switch S3 que habilita la comunicación serial con el receptor GPS. Como segunda etapa, se realiza la primera lectura del receptor GPS, que determina la posición instantánea del móvil y se manda un tren de pulsos con un ciclo de trabajo del 80% al motor de propulsión para que avance el móvil.

El receptor GPS entrega varios mensajes, cada uno de ellos con información dirigida a diferentes aplicaciones. En este proyecto se utiliza el mensaje GPGGA para navegación marítima. Para poder usar este mensaje primero fue necesario identificarlo y separarlo del resto de los mensajes obtenidos del receptor GPS. Para ello se desarrolló un algoritmo que consiste en la comparación de los encabezados de todas los mensajes recibidas con el encabezado "GPGGA" y la verificación de que la trama del mensaje esté completa.

Después de identificar el mensaje GPGGA y con base en la posición definida en la norma NMEA-083, se extraen los valores de las coordenadas terrestres generando una cadena de caracteres en un formato conveniente para realizar operaciones mediante las rutinas de punto flotante de Motorola [1], obteniendo los valores de las coordenadas terrestres en unidades de grados y fracciones de grado, eliminando la notación de grados y minutos. Finalmente, los valores se transforman al sistema de referencia absoluto de modo que pueden ser empleados en cualquier parte del algoritmo de navegación.

6.3.2 Rastreo De Posición y Corrección De Trayectoria

La tercera etapa del programa se encarga de verificar si el móvil llegó a su destino, para esto se definió un límite de acercamiento dentro del cual se considera que el móvil ha alcanzado su destino. Este límite se puede ajustar siempre que no resulte menor a la precisión propia del GPS (valor mínimo nominal de 8 (m) aproximadamente). El procedimiento para obtener el límite de acercamiento consiste en la comparación de las coordenadas de destino con las coordena0das instantáneas (tanto latitudes como longitudes). Cuando la diferencia entre ambas coordenadas sea menor o igual al límite, el motor de propulsión se detiene y el programa finaliza. Mientras la diferencia sea mayor que el límite establecido, el programa continúa con la siguiente etapa. El valor actual del límite de acercamiento es de 0.00011 grados, equivalente a 12 (m) aproximadamente. Este valor se derivó de las características consideradas para el móvil. \(^{\frac{1}{2}}\)

La siguiente etapa es el cálculo de las correcciones de trayectoria a partir de los datos obtenidos con el receptor GPS, calculando los ángulos gamma, alfa y beta según el algoritmo expuesto en el capítulo 5. Es importante recordar que para el cálculo de los ángulos alfa y gamma se recurre a una tabla de valores de tangentes de ángulos contra la cual se compara la tangente del ángulo que se quiere calcular. Al ocurrir una comparación exitosa se obtiene el ángulo buscado.

Se utiliza este procedimiento para la obtención de los ángulos debido a que es mucho más sencillo programar la comparación entre un valor calculado y una tabla de valores fijos que programar la función de tangente inversa o 'ángulo cuya tangente'. Sin embargo, esto necesariamente conlleva una pérdida en la precisión del cálculo puesto que en una tabla el número de valores es limitado, mientras que con una función se tiene un número infinito de resultados posibles. La tabla de valores de tangentes que se utiliza contiene treinta valores definidos de tangente, esto corresponde a un rango de 0° a 90° dividido en 30 intervalos de 3° cada uno.

Cuando se calcula el ángulo alfa o el ángulo gamma, primero se obtiene la tangente de ese ángulo, luego se compara este valor con los valores definidos en la tabla de tangentes, comenzando por la tangente de cero grados e incrementándose progresivamente. Si el valor de la tangente del ángulo buscado resulta ser mayor que el primer valor de la tabla de tangentes, se realizará la comparación con el siguiente valor en la tabla. La comparación continúa de esta manera hasta que el valor de la tangente del ángulo buscado no sea mayor que uno de los valores de la tabla de tangentes, lo que significa una comparación 'Negativa'. Entonces al ángulo buscado se le asigna el valor cuya tangente arrojó esa comparación Negativa. La explicación anterior se comprende mejor con un ejemplo:

Ejemplo para la obtención del ángulo gamma o del ángulo alfa.

 Se supone que la tangente del ángulo buscado es: 0.624869 este valor se obtiene siguiendo el procedimiento descrito en el Capítulo 5 (5.2 Algoritmo de Navegación) según sea el caso para alfa o gamma.

^{*} El móvil que se pretende controlar es un vehículo marítimo de aproximadamente 2 (m) o 2.5 (m) de envergadura, con una velocidad de 5 (m/s) o 18 (Km/Hr).

- 2) Se comienza a comparar el valor 0.624869 con los valores de la tabla de tangentes (el primer valor es 0, pues tan(0°) = 0). Así, la primera comparación es: ¿ 0 < 0.624869 ? La comparación es Positiva.</p>
- 3) Se prosigue la comparación con el siguiente valor (0.052407 = tan (3°)) la segunda comparación es: ¿ 0.052407 < 0.624869 ? La comparación es Positiva nuevamente.
- 4) La comparación continúa con los valores de las tangentes de 6°, 9°, 12°, etc. y luego con el valor de la tangente de 30°; tan(30°) = 0.577350
 Así que se compara: , 0.577350 < 0.624869 ? La comparación también es Positiva.
- 5) La siguiente comparación es con el valor de la tangente de 33°; tan(33°) = 0.649407 Se compara: ¿ 0.649407 < 0.624869 ? La respuesta es Negativa, por lo tanto, según este procedimiento el ángulo buscado es 33°.

En el ejemplo anterior, el ángulo cuya tangente es 0.624869 es 32°, por lo que hubo un error en el cálculo del ángulo de 1°, dado que se identificó el valor del ángulo como 33°. La mayor diferencia que puede existir entre el ángulo cuya tangente es un determinado valor y el ángulo que se obtiene por la comparación de ese valor con la tabla de tangentes es de 3° pues es el valor definido de cada intervalo de la tabla.

Esta diferencia entre el valor real del ángulo y el valor obtenido por comparación con la tabla es aceptable para los fines que se persiguen en este proyecto, ya que el algoritmo de navegación se diseñó pensando en que se generen correcciones de la trayectoria del móvil de manera relativamente continua, por lo que una desviación del orden de 6º (considerando que se sume el máximo error en la obtención del ángulo alfa con el máximo error en la obtención del ángulo gamma) afecta de forma mínima la trayectoria recorrida por el móvil. Además, debe mencionarse que la precisión del método descrito para la obtención de los ángulos puede incrementarse fácilmente si así se requiere, bastará definir una mayor cantidad de valores en la tabla de tangentes utilizada para la comparación.

Obtenidos los ángulos alfa y gamma, se calcula beta de acuerdo al procedimiento explicado en el capítulo 5, sección 5.3.1. Con base en el valor del ángulo beta el motor de dirección girará un número determinado de pasos hacia el sentido establecido para cada caso. Debido a que el motor de dirección proporciona un movimiento de 7.5° por paso, y para conseguir una desviación significativa del móvil, se establecieron los rangos de movimiento respecto al valor del ángulo beta mostrados en la tabla 6.2.

Beta	Entero	Estados	Ángulo de giro
(0° - 13°)	0	1	0°
[13° - 26°)	1	3	15°
[26° - 39°)	2	5	30°
[39° - 52°)	3	7	45°
[52° - 65°)	4	9	60°
[65° - 78°)	5	11	75°
[78° - 90°]	6	13	90°

Tabla 6.2 Angulos de Giro del Motor de Dirección Respecto al Valor de Beta

El procedimiento para obtener el ángulo de giro del motor de dirección a partir de los intervalos definidos para beta es dividir el valor del ángulo beta entre trece (tamaño del intervalo), conservando el entero. Posteriormente, se duplica este entero y se incrementa en uno, lo que resulta en el número de estados necesarios para obtener el giro correspondiente. El valor de estados lo utiliza el programa como un contador que se decrementa cada vez que se escribe una combinación en el puerto B del microprocesador para mover el motor de dirección hasta que su valor es cero. Se establece un tiempo de espera para que el móvil corrija su trayectoria y que el motor de dirección regrese a su posición inicial.

Este tiempo depende de la velocidad que presenta el móvil, ya que entre mayor sea ésta, menor será el tiempo que requiera para corregir su trayectoria. La velocidad del móvil no se modificará durante la corrección de trayectoria.

Para comprobar que los ángulos calculados por el microprocesador fueran correctos y correspondieran a los valores registrados en la tabla 6.2, se realizó una prueba en la que diferentes coordenadas de destino fueron introducidas al sistema mientras el receptor GPS permaneció estático. De este modo el microprocesador utilizó sólo el ángulo alfa para el cálculo del ángulo beta pues el valor del ángulo gamma sería siempre cero. Las coordenadas del destino que se introdujeron al sistema están relacionadas con valores predeterminados de ángulos que el microprocesador debió calcular para poder verificar su valor. Se le llama a esta prueba la prueba de constelación por su apariencia. A continuación se presenta la figura 6.2 con una de las pruebas de constelación realizadas. Enseguida, se describe la manera en que debe interpretarse esta gráfica.

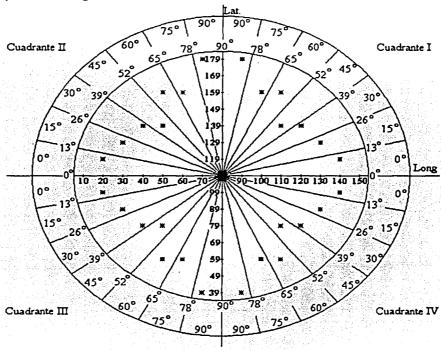


Figura 6.2 Gráfica de la Prueba de Constelación

En el centro de la gráfica aparecen las coordenadas de la posición del receptor GPS: sobre el eje horizontal la longitud y sobre el eje vertical la latitud. La posición del receptor es entonces 80° de longitud y 109° de latitud referidos al sistema absoluto de posicionamiento. Sobre este centro se trazan dos circunferencias; la circunferencia interior presenta varias divisiones que corresponden a los intervalos en que se distribuyo el rango de valores permitidos del ángulo beta. Cada cuadrante tiene siete divisiones de 13° cada una, comenzando por 0° hasta 90°. Los ángulos se miden desde el semieje horizontal más cercano y las diferencias de latitud y longitud entre la coordenada final de destino y la posición del receptor indican el sentido de giro o signo del ángulo en cada caso.

La circunferencia exterior en la figura 6.2 presenta otras divisiones, éstas corresponden a los intervalos del ángulo de giro en que se convierte el ángulo beta tal como se presentó en la tabla 6.2. Por ejemplo, todo ángulo marcado en la circunferencia interior cuyo valor se encuentre entre 13° y 26°, producirá un ángulo de giro de 15°. Si el ángulo interior se encuentra entre 65° y 78°, producirá un ángulo de giro de 75° en el motor de dirección.

Puesto que el valor del ángulo gamma es cero en todos los casos (ya que al permanecer estático el receptor GPS no hay diferencia de latitud o de longitud entre su posición inicial y su posición instantánea), cuando el microprocesador calcula el valor del ángulo beta en realidad está calculando el valor del ángulo alfa, que corresponde al ángulo medido entre la posición instantánea del receptor y la posición de destino o final. En la interfaz de comunicación del programa IASM11 (sección 6.2) se pueden monitorear el valor del ángulo alfa, los registros de control para el cálculo del ángulo beta, el número de pasos del motor de dirección y el ángulo de giro calculado por el microprocesador.

Introduciendo distintas coordenadas de destino (representadas por asteriscos en la gráfica de constelación) para las cuales se conocía previamente el valor del ángulo alfa que les corresponde, se pudo verificar que los cálculos del microprocesador fueran correctos. Por medio de esta prueba se comprobó que el ángulo alfa estuviera bien calculado y que los distintos casos posibles para el cálculo del ángulo beta fueran reconocidos adecuadamente por el programa en el microprocesador. Para verificar que el cálculo del ángulo gamma fuera igualmente correcto, se realizó una prueba distinta que se presenta en el capítulo 7 de este escrito.

Durante el tiempo dedicado a la corrección de trayectoria, el programa deshabilita automáticamente los sensores mediante el interruptor C1 para evitar cualquier interrupción ocasionada por estos. Se toma esta medida con el fin de prevenir una alteración de la trayectoria del móvil desde una posición del motor de dirección distinta de su posición inicial, ya que esto ocasionaría la pérdida del seguimiento de la trayectoria, o bien, un valor del ángulo de giro mayor que el límite permitido de 90°. Una vez corregida la trayectoria, el microprocesador habilita nuevamente el sistema de sensores permitiendo que ocurran interrupciones generadas por este sistema; así el programa vuelve a tomar otra lectura del receptor GPS para entrar en un ciclo de corrección de trayectoria hasta el momento en que se cumpla la condición límite de acercamiento al punto de destino.

Debido a la precisión del GPS (ver capítulo 7 sobre pruebas al respecto) y a las características del móvil, se decidió utilizar un movimiento de tipo celular para el recorrido de la trayectoria desde el punto inicial hasta el punto final, esto significa que el rastreo de la posición del móvil (toma de lecturas del receptor GPS) se realiza por segmentos o células sobre la trayectoria recorrida, con el fin de evitar errores en el cálculo de ángulos de corrección de la misma debidas a posicionamientos inexactos del móvil. La figura 6.3 ilustra la idea.

La trayectoria que el móvil describe de acuerdo al GPS se deriva del radio o zona de precisión del mismo. Usando el GPS, un punto en el espacio se verá representado por una circunferencia de 4 (m) de radio pues sabemos que la localización de un punto cualquiera tiene un error de precisión asociado de aproximadamente 4 (m) en cualquier dirección. De este modo se traza una línea uniendo estos 'puntos GPS' y así se obtiene la trayectoria del móvil. Sin considerar las dimensiones del móvil, puede trazarse otra trayectoria uniendo puntos que representan la posición real del móvil. La diferencia entre la posición real del móvil y la reportada por el GPS es el error de precisión que afectó el cálculo de la posición GPS en cada lectura particular. Por ejemplo, en el punto 1 de la figura 6.3 el error fue mínimo, pues la posición real se encuentra casi en el centro del área de precisión del GPS. En el punto 5 el error fue mayor, pues el punto que marca la posición real se encuentra muy alejado del centro de la circunferencia.

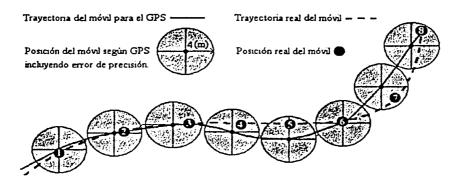


Figura 6.3 Rastreo de la Posición del Móvil en Forma Celular

Se observa que pueden existir diferencias entre las trayectorias sin que ello implique un problema mayor en lo que al sistema de navegación respecta. Esta condición se cumple siempre que los 'puntos GPS' o radios de precisión GPS no se confundan entre si, es decir, que las circunferencias que definen la zona de precisión del GPS no se traslapen. De lo contrario, se tendrán errores mayores en el trazo de la trayectoria como se aprecia en la figura 6.4.

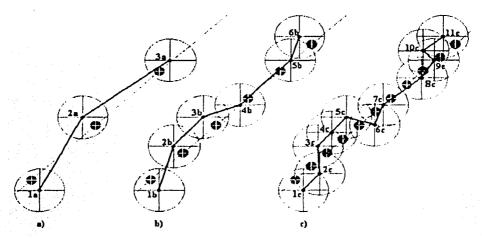


Figura 6.4 Diferentes Trayectorias GPS con Base en el Tiempo de Muestreo: a) Tiempo de muestreo = T; b) Tiempo de Muestreo = T/2; c) Tiempo de Muestreo = T/4

En los tres casos mostrados en la figura 6.4, a) b) y c), el recorrido real del móvil fue una trayectoria recta en un ángulo de 45° respecto a la horizontal. En la trayectoria a) el tiempo de muestreo fue lo bastante grande como para garantizar que en ninguna lectura la zona de precisión GPS se traslapara. La trayectoria GPS correspondiente se dibujó con una línea gruesa uniendo los puntos la, 2a y 3a que indican la posición del móvil reportada por el GPS. En la trayectoria b) se redujo el tiempo de muestreo a la mitad, por ello se tienen el doble de puntos GPS (1b, 2b, 3b, etc.). En este caso la zona de precisión GPS se traslapó en la mayoria de las lecturas con un porcentaje variable en cada ocasión. Para la trayectoria e) se redujo nuevamente el tiempo de muestreo a la mitad de modo que la zona de precisión GPS se traslapó en todas las lecturas considerablemente.

Lo que es importante observar de estos ejemplos es el grado de desviación que cada trayectoria presenta respecto a la que se considera que es la trayectoria real. Esto se registra en la tabla 6.3.

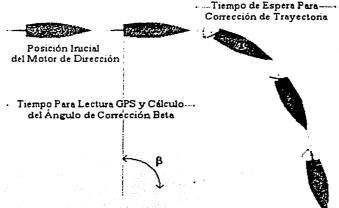
a) Tiempo o	le muestreo = t	b) Tiempo de	muestreo = t/2	c) Tiempo de muestreo = $t/4$	
Ángulo	Desviación	Ángulo	Desviación	Ángulo	Desviación
63°	18°	73.5°	28.5°	49.8°	4.8°
37.5°	7.5°	49.6°	4.6°	93.5°	49.5°
		21.3°	23.7°	47.3°	2.3°
		46°	1°	50.4°	5.4°
		70°	25°	-19.6°	64.6°
				67.9°	22.9°
				38.9°	6.1°
				59.5°	14.5°
AUSTRALIA INC.				135°	90°
alif. Alifold Cathodistica Ly				41°	4°

Tabla 6.3 Desviación Entre Distintas Trayectorias GPS Comparadas con la Trayectoria Real.

En la tabla 6.3 se muestran los ángulos formados por cada segmento de cada trayectoria GPS respecto a la horizontal. La desviación se da en valor absoluto respecto a los 45°. Puede verse que la mayor desviación se presenta en la trayectoria e) como se esperaba, llegando incluso a los 90°. Además, encontramos también que uno de los ángulos medidos para la trayectoria e) resultó negativo, es decir que se midió debajo de la horizontal de referencia. La conclusión es que para esta trayectoria no sólo se presentan errores de magnitud en los ángulos sino también de lógica (por el sentido de los ángulos registrados) en la trayectoria.

Puede demostrarse făcilmente que incrementando el tiempo de muestreo en la señal GPS (es decir, tomando menos muestras) se disminuye el error en el cálculo de los ángulos de trayectoria del móvil y por consiguiente el error en el cálculo de los ángulos de corrección de la misma. Sin embargo, no debe caerse en el exceso pues se debe recordar que en su movimiento el móvil se encuentra sujeto a muehos elementos que perturban su trayectoria, por lo que un rastreo efectivo de la misma obliga a que la tasa de muestreo no sea demasiado baja (que el tiempo no sea muy alto) o de lo contrario el control del móvil será poco eficiente. Entre cada lectura GPS que se utiliza para el rastreo y corrección de la trayectoria del móvil debe existir un tiempo t determinado que garantice que la zona de precisión GPS no se traslape entre lecturas.

Con la intención de prevenir que el móvil pase de largo el punto de destino al no tomar una lectura oportuna del receptor GPS, se toman cinco lecturas intermedias entre las lecturas que producen una corrección de trayectoria del móvil y se verifica si se ha alcanzado el límite de radio de aproximación. Este número de lecturas puede ajustarse para que responda a las características de velocidad del móvil. La figura 6.5 representa la ejecución de una corrección en la trayectoria del móvil. A continuación, en la figura 6.6 se muestra el diagrama de flujo del programa principal en donde se observa el ciclo descrito. Cada proceso representado corresponde a una subrutina del programa principal, excepto los que toman lugar cuando el móvil ha alcanzado su destino, que son parte de una misma subrutina y por ello se representan englobados en un solo cuadro externo de proceso. Además, el pequeño ciclo donde se decrementa N y posteriormente se compara con cero, pertenece directamente al programa principal, es decir, no corresponde a una subrutina.



- 1. El motor gira para corregir trayectoria.
- 2. Se conserva la posición del motor mientras se completa la corrección.
- 3 El motor regresa a su posicion inicial, terminó corrección de trayectoria

Figura 6.5 Proceso de Corrección de Trayectoria del Móvil

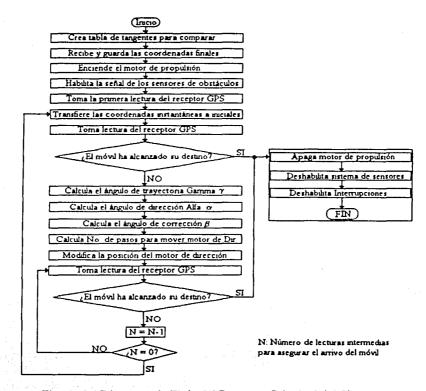


Figura 6.6 Diagrama de Flujo del Programa Principal del Sistema

6.3.3 Interrupción Por Sensores

El programa principal se encuentra sujeto a dos tipos de interrupciones; la primera es interrupción por software (SWI) que genera la señal de ciclo de trabajo definido para controlar el motor de propulsión, y se encuentra habilitada durante toda la ejecución del programa, excepto cuando ocurre el otro tipo de interrupción, que es una interrupción externa enmascarable activada por el pin IRQ conectado al sistema de sensores (subsección 4.1.3).

Cuando el sistema de sensores detecta un obstáculo, se genera una señal que se envía al microprocesador de modo que ocurre una interrupción externa. Dependiendo de la combinación de sensores que se hayan activado, la trayectoria del móvil se modificará de acuerdo con la tabla 6.4 en donde un sensor activado se representa por 1 y un sensor desactivado por 0.

Caso	Sensor Izq.	Sensor Central	Sensor Der.	Respuesta del móvil.
1	1	0	0	Disminuye vel. y espera a que se presente otra combinación.
2	0	0	1	Disminuye vel. y espera a que se presente otra combinación.
3	0	1	U	Disminuye vel. y gira 15° a la Izquierda.
4	l	1	Ú	Disminuye vel. y gira 60°a la Derecha
5	0	1	I	Disminuye vel. y gira 60°a la Izquierda
6	1	1	1	Disminuye vel. y gira 90°a la Derecha

Tabla 6.4 Respuesta del móvil ante una interrupción de los sensores de obstáculos

En las primeras dos combinaciones de la tabla 6.4, en las que sólo se activa un sensor, el programa termina la interrupción y regresa al programa principal esperando que una nueva interrupción se genere por una combinación de al menos dos sensores activados. Esto se hace con la intención de asegurar la presencia de un obstáculo en la trayectoria del móvil y no modificar esta última por un objeto cercano que no obstruye el camino del móvil. Debe quedar claro que el sistema de sensores únicamente indica la presencia de un objeto dentro del rango de detección de los sensores ultrasónicos, no arroja ninguna información respecto a las dimensiones del objeto ni ninguna otra característica propia del mismo.

La respuesta del móvil en el resto de las combinaciones de sensores en la tabla 6.4 se diseñó considerando el ángulo de detección de los sensores (60°), de modo que con el movimiento, aquel sensor que se haya activado alcance a librar el obstáculo detectado y el móvil quede libre en su trayectoria.

Al igual que en el caso de la corrección de trayectoria para navegación, se incluye un tiempo de espera para que el móvil pueda evadir un obstáculo y que el motor de dirección regrese a su posición inicial. Durante este tiempo de espera se deshabilita el sistema de sensores y el ciclo de trabajo del motor de propulsión se reduce al 50 % pues la interrupción por software que lo genera también se deshabilita.

Es importante mencionar que el sistema no fue diseñado para llevar un rastreo de la posición del móvil durante una interrupción de los sensores. La razón es que no es posible prever el momento en el que el programa principal será interrumpido por una lectura de los sensores, de modo que no se conoce el proceso que será interrumpido y por tanto durante la interrupción no deben llevarse a cabo operaciones que modifiquen el flujo de esos procesos como sería la toma de una lectura del sensor GPS.

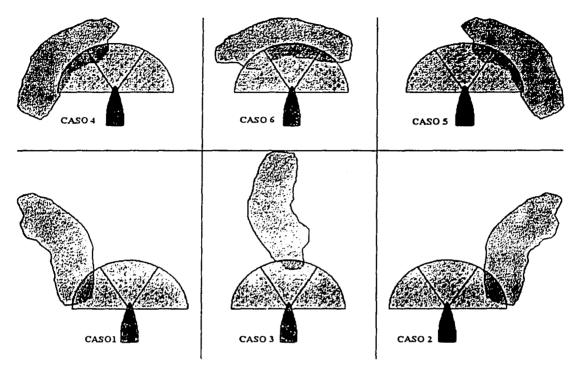


Figura 6.7 Combinaciones Para el Movimiento de Evasión de Obstáculos

Luego de una interrupción por sensores, el programa continúa con el proceso que estaba ejecutando antes de ser interrumpido. Puede ser que el programa estuviera calculando el ángulo de dirección α en el momento que fue interrumpido, de modo que al salir de la interrupción terminará el cálculo y procederá con otros cálculos. Se observará que los cálculos derivados de esa situación serán incorrectos, pues el móvil, luego de una interrupción, ya no se encuentra en la posición tomada para realizar los cálculos. Este problema, sin embargo, no afecta gravemente el desempeño del sistema pues bastará esperar poco tiempo para que se tome una nueva lectura GPS y se calculen nuevamente las correcciones pertinentes en la trayectoria del móvil.

6.4 IMPLEMENTACIÓN DE PROTOTIPOS

Para concluir este capítulo, se presentan imágenes de los dispositivos utilizados con el fin de ilustrar sus dimensiones, las conexiones realizadas entre subsistemas y las condiciones en las cuales se desarrollaron el diseño y la depuración del sistema. También se presenta un diagrama general de entradas y salidas al microprocesador donde aparecen todos los elementos del sistema de navegación diseñado.

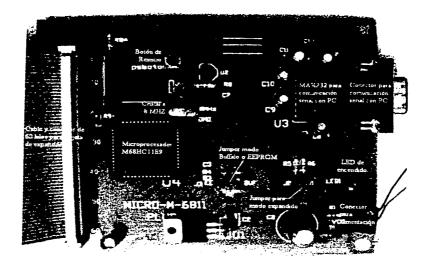


Figura 6.7 Tarjeta de Desarrollo del Microprocesador M68HC11. Dimensiones: 10.5 (cm) x 12.5 (cm).

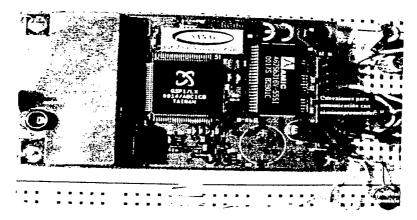


Figura 6.8 Tarjeta del Receptor GPS FV-12 Dimensiones: 7.1 (cm) x 4.1 (cm)



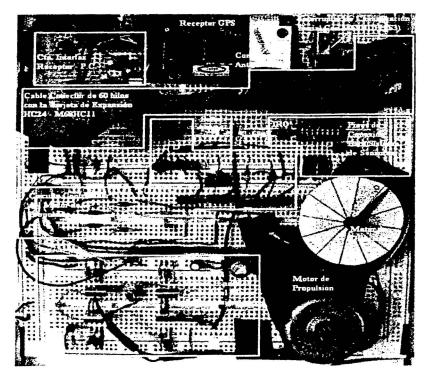


Figura 6.9 Implementación de los Circuitos de Control de Hardware Prototipo

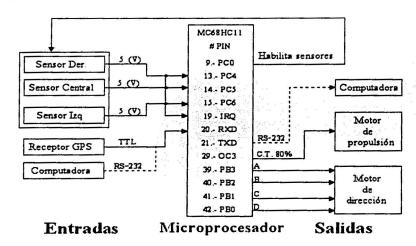


Figura 6.10 Diagrama General de Entradas y Salidas del Sistema

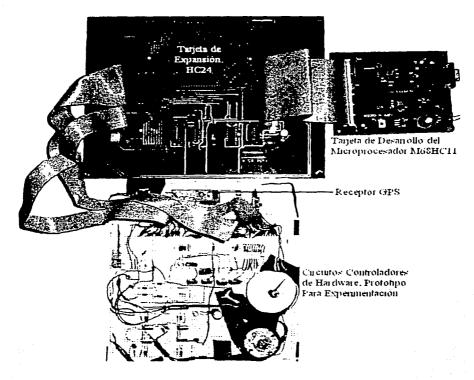


Figura 6.11 Prototipo del Sistema de Navegación

REFERENCIAS BIBLIOGRÁFICAS

[1] Doughman, Gordon; "MC68HC11 Floating Point Package"; 1986; http://www.nixu.fi/~lauri/hc11loki/fp11/hc11fp.doc.html

PRUEBAS Y RESULTADOS

Durante el desarrollo del proyecto se realizaron diversas pruebas a cada uno de los subsistemas de manera independiente. Estas pruebas se llevaron a cabo como parte del diseño del sistema, con la finalidad de evaluar el desempeño de cada elemento en particular y para garantizar una buena integración de los subsistemas.

En una etapa posterior a la integración del sistema completo, se practicaron las pruebas dirigidas a la evaluación de su desempeño. Como se adelantó en la introducción de este escrito, estas pruebas se agrupan en tres tipos: pruebas de monitoreo del sistema, pruebas de desempeño bajo condiciones controladas y pruebas de desempeño autónomo. En este capítulo se presentan estas pruebas con los resultados y conclusiones que de éstas se desprenden.

7.1 PRUEBAS DE MONITOREO DEL SISTEMA

7.1.1 Pruebas De Rastreo De Trayectorias

Las primeras pruebas practicadas sobre el sistema en su etapa de depuración se hicieron con la intención de verificar que el funcionamiento del receptor GPS fuera correcto en el rastreo de trayectorias, ya que hasta esta etapa sólo se le había probado en condiciones estáticas, es decir, sin desplazamiento del mismo. Se recopilaron lecturas de las coordenadas recibidas por el receptor GPS mientras éste se desplazaba en varias direcciones a bordo de un automóvil; posteriormente se trazaron mapas de las coordenadas recopiladas y se compararon con otros mapas del área trazados por otros medios.

Se recorrieron segmentos de los circuitos existentes dentro de Ciudad Universitaria, pues se dispuso de planos del área con la suficiente resolución y precisión como para usarlos en la comparación con las lecturas del receptor GPS graficadas. Se buscó mantener la velocidad del automóvil en un promedio de 20 Km/Hr (5.5 m/s), sin embargo, esto no fue posible en todos los tramos del recorrido debido al tráfico presente en los circuitos. Las lecturas del receptor GPS se tomaron aproximadamente cada 6 segundos.

Se recopilaron lecturas de coordenadas por medio del GPS en varias ocasiones, en diferente hora del dia y bajo distintas condiciones climáticas (lluvia ligera, zonas de alta concentración de vegetación, y con alta temperatura por luz solar) observando que el funcionamiento del receptor GPS no se vio afectado de forma apreciablemente. Aunque las condiciones en que se probó el receptor no fueron las más adversas posibles, puede concluirse que el GPS funciona bien en un amplio rango de posibilidades climáticas. Las figuras 7.1 y 7.2 presentan dos de las pruebas de rastreo de trayectorias, con el fin de ilustrar los resultados que se obtuvieron al respecto.

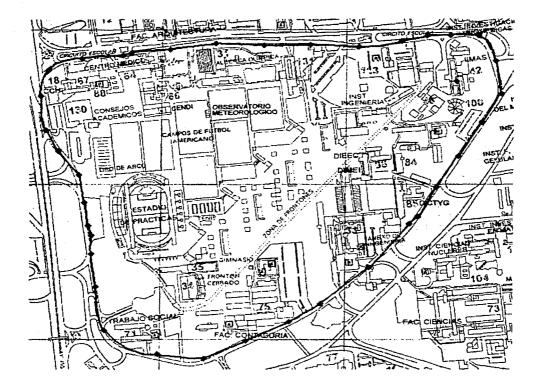


Figura 7.1 Prueba de Rastreo de Trayectoria, Circuito Escolar de Ciudad Universitaria

En la figura 7.1 se observa con una línea gruesa el recorrido del receptor GPS, cada punto destacado sobre esta línea corresponde a una lectura recibida por el receptor.

Puede apreciarse que existe uniformidad en la distancia que se presenta entre las lecturas, exceptuando cuatro casos en los que esta distancia disminuye un poco. Esto se debió a que cerca de esos puntos se requirieron pausas en el recorrido para registrar datos de apoyo para la verificación del estado del sistema, lo que ocasionó que se presentaran lecturas relativamente más cercanas entre sí.

Los puntos donde se hicieron pausas se encuentran a la izquierda del estadio de prácticas, frente al centro médico en la esquina superior izquierda de la figura, sobre el IIMAS en la esquina superior derecha y cerca del Anexo de Ingeniería. Adicionalmente, aparece en el conjunto de edificios del IIMAS un punto que corresponde a las coordenadas geográficas del laboratorio donde se desarrolló el proyecto. Este punto se obtuvo colocando la antena del receptor GPS fuera del edificio a través de una ventana del laboratorio.

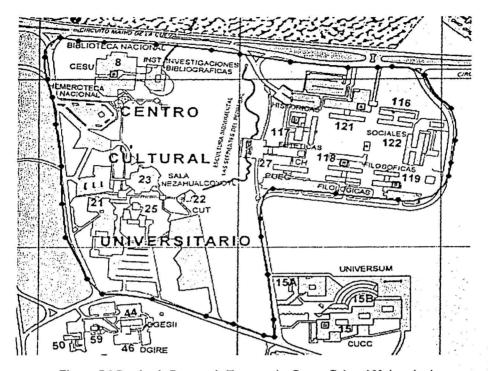


Figura 7.2 Prueba de Rastreo de Trayectoria, Centro Cultural Universitario

En la figura 7.2 se presenta un recorrido realizado en la zona del Centro Cultural Universitario. En comparación con la figura 7.1 del recorrido sobre el circuito escolar, la figura 7.2 se encuentra en una escala mayor, lo que significa que el recorrido en este caso fue de menores dimensiones. Los errores de precisión de las lecturas tomadas del receptor GPS son más notorios en este caso. Por ejemplo, pueden destacarse los puntos que se encuentran en la parte derecha del recorrido, que aparecen como si el receptor se hubiese desplazado sobre los edificios de Investigaciones Filológicas, lo que por supuesto nunca ocurrió. Asimismo, muchos de los puntos salen ligeramente del circuito, ya sea hacia el exterior o hacia el interior del mismo.

Estas discrepancias deben atribuirse principalmente a tres fuentes: el error en la precisión del receptor GPS; el error en el ajuste de la escala del mapeo de los puntos GPS respecto a la escala del plano usado como comparación; y el error en el trazo del plano de comparación.

Pese a estas pequeñas diferencias puede concluirse que el receptor GPS es adecuado para utilizarse en sistemas de navegación o localización de mediana precisión. Para comprobarlo y para complementar las pruebas de rastreo de trayectorias, se llevaron a cabo pruebas de caracterización del receptor GPS, con el fin de medir su precisión experimentalmente.

7.1.2 Pruebas De Precisión Estática

Para medir la precisión real del receptor GPS se mantuvo al receptor fijo en un punto y se recopilaron las lecturas recibidas por el mismo. Las coordenadas reportadas por el receptor mostraron una pequeña variación conforme pasó el tiempo, y al cabo de un número suficiente de lecturas (alrededor de 100 o 150) del mismo punto, se desactivó el receptor y se analizaron las lecturas obtenidas. Las gráficas que se presentan en las figuras 7.3 y 7.4 se realizaron con base en esas lecturas. La prueba 1 consta de 100 muestras, y se presentan por separado los valores de longitud (prueba 1a, figura 7.3) y de latitud (prueba 1b, figura 7.4) de un mismo punto geográfico. El valor más cercano al centro del círculo en la gráfica es el menor, y el más alejado el mayor.

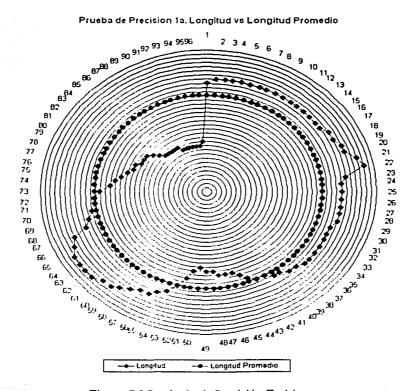
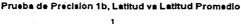


Figura 7.3 Prueba la de Precisión Estática



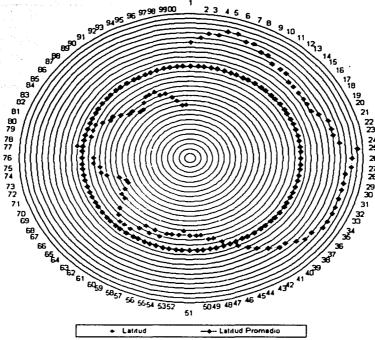


Figura 7.4 Prueba 1b de Precisión Estática

De las pruebas de precisión estática del receptor, se observa que desde el punto de vista estadístico el receptor presenta una muy buena precisión, que converge al valor de 3.05E-05 grados para la longitud, equivalente a 3.20 (m), y 4.38E-05 grados para la latitud, es decir 4.87 (m). La resultante de estas dos diferencias es de 5.34079E-05 grados, o 5.83 (m). Este resultado proviene de una prueba con 1000 muestras tomadas sobre el mismo punto con el receptor GPS.

Sin embargo, este valor de precisión no es el que debe considerarse para el diseño de un sistema de navegación puesto que para estos sistemas no se toman varias lecturas para luego utilizar un valor promedio, sino que se usa la lectura instantánea. Por ello se realizaron pruebas de precisión tomando en cuenta menos muestras, con la finalidad de evaluar la variación en los valores de coordenadas reportados por el receptor en un lapso de tiempo más corto aproximándonos a las condiciones dinámicas. Así, la prueba 2 consiste de 22 muestras. Las gráficas que se presentan en las figuras 7.5 y 7.6 reportan los valores correspondientes.

DE LA BIBLIOTECT

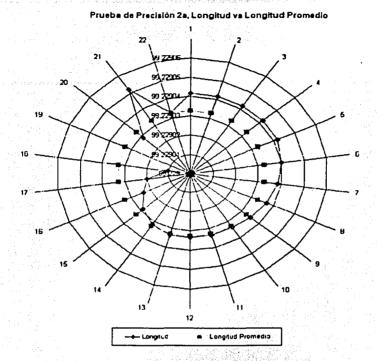


Figura 7.5 Prueba 2a de Precisión Estática

En la figura 7.5 se reporta el valor menor en el centro de la gráfica, el número de muestra aparece en el perímetro exterior de la misma. Por ejemplo, el valor menor de longitud en esta prueba fue de 99.229 grados, y se registró en la muestra número 19. El valor mayor fue de 99.22905 grados, que corresponde a la nuestra número 21.

Se graficó también el valor promedio obtenido para compararlo con el valor de cada muestra. Como puede verse, el receptor GPS comenzó reportando un valor mayor al promedio, luego fue reportando valores cada vez más pequeños hasta que alcanzó su valor menor en la muestra 19. El valor de la longitud volvió a aumentar en dos puntos consecutivos (muestras 20 y 21) y terminó en la muestra 22, siendo igual que el valor promedio de la prueba.

Este análisis muestra que el receptor GPS no presenta una tendencia constante, puesto que los valores reportados no aumentan o disminuyen continuamente con el tiempo. Lo mismo se observa en la prueba 1 mostrada en las figuras 7.4 y 7.3. En la siguiente gráfica, figura 7.6, se completa la prueba 2 de precisión estática.

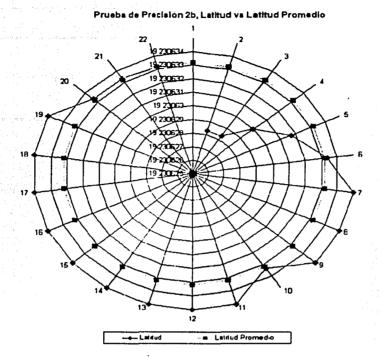


Figura 7.6 Prueba 2b de Precisión Estática

Comparando la gráfica de la figura 7.6 con la anterior, figura 7.5, se aprecia que la variación en los valores de latitud tiene una distribución diferente de la que se presentó para los valores de longitud. Lo mismo puede observarse en las gráficas de la prueba 1 de precisión, figuras 7.3 y 7.4, pero es más claro en el caso de la prueba 2.

Analizando las dos últimas gráficas, figuras 7.5 y 7.6, se logra llegar a una conclusión importante: los valores de las coordenadas, en longitud y en latitud, no varian abruptamente entre lecturas consecutivas. Esto significa que en una aplicación dinámica en la que el receptor tome lecturas de coordenadas con un intervalo de tiempo pequeño (entre 1 y 7 segundos), los valores de las lecturas consecutivas mantendrán coherencia entre si, es decir, presentarán un error relativo similar.

Se confirma así que el receptor GPS puede utilizarse en aplicaciones dinámicas de mediana precisión (el error de precisión, aunque pequeño, no se elimina), y se puede añadir la condición de que la tasa de muestreo del receptor debe ser lo suficientemente alta, dependiendo de las características del sistema. Más adelante se verá que hay otra consideración importante derivada de las pruebas de precisión, que afectará el límite del radio de accreamiento definido para el sistema.

7.2 PRUEBAS DE DESEMPEÑO BAJO CONDICIONES CONTROLADAS

Una vez evaluada la capacidad del sistema para el rastreo de trayectorias, se realizaron pruebas para confirmar que el sistema realizara adecuadamente las operaciones básicas para el cálculo de la corrección de trayectoria. En el capítulo 6 se presentó una prueba diseñada para verificar que el cálculo del ángulo alfa fuera correcto; enseguida se describen las pruebas realizadas para verificar que el cálculo del ángulo gamma también se aplicara correctamente.

7.2.1 Prueba De Identificación De Casos

El ángulo de trayectoria gamma se calcula tomando las diferencias de longitud y latitud entre las coordenadas de la posición instantánea del móvil (S) y la posición inicial del mismo en un momento dado (I). Además del valor del ángulo es necesario conocer su sentido de modo que el sistema pueda reconocer la operación que ha de realizar para calcular el ángulo de corrección de trayectoria beta.

El ángulo gamma puede calcularse de acuerdo a cuatro casos generales que dependen de la posición relativa que ocupa S respecto a I (capítulo 5). Para asegurar que el ángulo gamma se calcula correctamente, debe comprobarse que el sistema reconoce adecuadamente cada uno de estos cuatro casos generales. De este modo, la prueba para verificar el cálculo del ángulo gamma consistió en hacer que el móvil recorriera una serie de trayectorias fácilmente identificables con la intención de verificar que el sistema reconociera cada caso correctamente. Esencialmente se utilizaron las trayectorias de prueba que se presentaron en la parte final del capítulo 5, incluyendo para cada caso del ángulo gamma (A, B, C y D) las cuatro posibilidades del ángulo alfa. Como resulta obvio, la prueba concluyó una vez que se confirmó que el sistema reconoce todos los casos posibles y sus combinaciones adecuadamente, pues el funcionamiento del sistema depende completamente de este supuesto. Se realizaron ajustes menores al programa de control y se obtuvieron dos conclusiones importantes:

- 1) Puesto que el programa de control se basa en los signos de las diferencias entre las posiciones del receptor GPS según sea el caso, es muy importante que la magnitud de estas diferencias sean lo suficientemente grandes para que no haya confusión en el sistema, ya que si el valor de la diferencia se aproxima mucho a cero por la izquierda (signo negativo), el valor será redondeado a cero (signo positivo) y se perderá el signo correspondiente. Se concluye que es necesario que las lecturas del sensor GPS que se utilizan para el cálculo de la corrección de trayectoria se encuentren separadas una distancia promedio de 10 o 12 (m) como mínimo con el fin de que la diferencia entre posiciones se aleje lo suficiente de cero, evitando así la confusión del sistema. El tiempo en la tasa de muestreo debe entonces ajustarse para conseguir esta condición según la velocidad propia del móvil.
- 2) Existe una excepción importante al punto anterior, que se presenta cuando el móvil se mueve con una trayectoria que coincide o se aproxima mucho a alguno de los dos ejes de referencia, latitud o longitud. En este caso alguna de las diferencias invariablemente será cero aun cuando la distancia entre lecturas del receptor GPS sea grande. El sistema tomará el caso que corresponde al signo positivo aunque el movimiento real haya sido el contrario. Claramente esta es una situación que causará un error en el cálculo de la corrección de trayectoria del móvil, aunque también es una situación que se presenta muy raramente y el error que produce es mínimo.

7.2.2 Prueba De Recorrido De Trayectoria Fija

Considerando que los resultados de las pruebas preliminares fueron positivos, se inició otro tipo de pruebas recorriendo una trayectoria conocida y verificando que las respuestas del sistema (la magnitud de los ángulos en cada caso) fueran las adecuadas en cada punto de lectura. Para ello se recogieron las coordenadas de varios puntos de la trayectoria, se calcularon los ángulos de corrección que el sistema debía obtener y se compararon con los ángulos de las pruebas. Un ejemplo aparece en la figura 7.7.

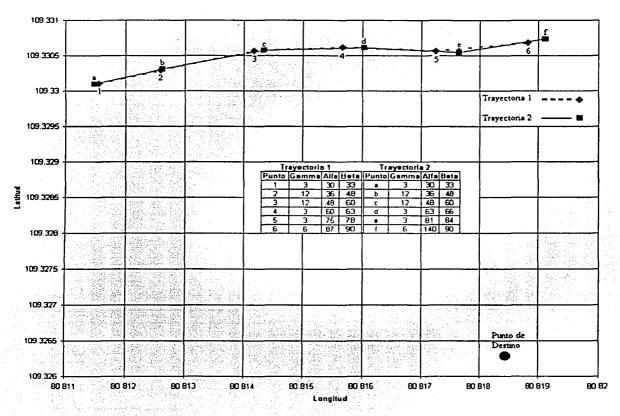


Figura 7.7 Prueba de Trayectoria Fija

En la figura 7.7 se muestran los valores de todos los ángulos que calculó el sistema; como estos valores son aproximados, en la tabla 7.1 se presentan los valores calculados con mayor precisión, que se utilizaron para comprobar los de la prueba.

	Trayector	ia 1			Trayecto	ria 2	
Punto	Gamma	Alfa	Beta	Punto	Gamma	Alfa	Beta
	0.0	29.0	29.0	a	26.6	28.7	55.3
2	10.6	34.4	45.0	Ь	10.5	34.6	45.0
3	9.6	45.0	54.6	С	8.9	46.2	55.1
4	1.9	57.4	59.4	d	1.2	60.7	62.0
5	1.8	74.3	76.1	e	2.5	79.3	81.8
6	4.3	85.0	89.4	f	7.5	81.4	88.9

Tabla 7.1 Valores Teóricos de Prueba de Trayectoria Conocida

La diferencia entre los valores de la tabla 7.1 y los de la figura 7.7 calculados por el sistema radica en que para los primeros la función 'ángulo cuya tangente' (atan(θ)) se aplicó directamente a los valores de las tangentes de los ángulos, mientras que para los valores prácticos el sistema usó una tabla de correspondencia construida con menor precisión (véase capítulo 6 sección 6.3.2). A pesar de esta diferencia, se comprobó que cuando los valores teóricos se comparan con los intervalos definidos en el sistema, se obtienen los valores prácticos reportados.

La conclusión que puede obtenerse con estas pruebas es que los ángulos de corrección que se calculen en el recorrido de cualquier trayectoria serán correctos, de modo que se podrán producir diferentes conclusiones acerca del comportamiento o desempeño autónomo del sistema con la seguridad de que el cálculo de los ángulos no afecta el mismo.

7.3 PRUEBAS DE DESEMPEÑO AUTÓNOMO

Tomando en cuenta que las pruebas realizadas para verificar el cálculo de los ángulos alfa, gamma y beta, así como la prueba del reconocimiento de casos fueron positivas, en esta sección se presentan las pruebas realizadas con la finalidad de evaluar el comportamiento autónomo del sistema en general. Se trata de dos tipos de pruebas: recorrido de trayectoria indicada por el sistema; y verificación del límite de acercamiento.

Estas pruebas se realizaron por separado debido a que la prueba de verificación del límite de acercamiento no permitía recabar los datos necesarios para la prueba de trayectoria. Además, para la verificación del límite de acercamiento no es necesario recorrer toda la trayectoria indicada por el sistema, pues basta recorrer una pequeña distancia desde una posición cualquiera, con dirección hacia el punto de destino definido y comprobar que el sistema reconoce el límite definido.

7.3.1 Prueba De Recorrido De Trayectoria Indicada Por El Sistema

Para el desarrollo de esta prueba primeramente se seleccionó un área de terreno libre de obstáculos donde fuera posible efectuar los distintos desplazamientos que el sistema calcula para la corrección de una trayectoria dada. Dicha área debía ser lo suficientemente extensa como para permitir varias tomas de lectura del receptor GPS con una distancia entre lecturas de 12 (m) como mínimo para evitar confusiones en el reconocimiento de los distintos casos de orientación y disminuir los errores en el cálculo de los ángulos debidos a la precisión del GPS.

Se buscó que el terreno fuera lo más regular posible para facilitar el desplazamiento del vehículo y que su movimiento correspondiera efectivamente a los comandos generados por el microprocesador. Es así como se escogió un estacionamiento adyacente al Estadio Olímpico México 86 en Ciudad Universitaria. Dentro de este terreno se encontró un punto que sirvió como destino al móvil y a partir del cual se tuvo el mayor espacio disponible para diseñar distintas trayectorias que el sistema debió recorrer. Se registraron las coordenadas de ese punto y se definieron las trayectorias de prueba con base en un conjunto de movimientos que se consideran representativos para evaluar el desempeño autónomo del sistema.

Finalmente se colocó el móvil en el punto de origen de cada trayectoria definida y se inicializó el sistema de control de navegación; se introdujeron las coordenadas de destino y se comenzó el desplazamiento del móvil. Posteriormente, se observaron las correcciones de trayectoria calculadas por el sistema y se simuló su ejecución, modificando la dirección del móvil de acuerdo a esos valores. La prueba concluyó en el momento en que la diferencia calculada entre las posiciones final e instantánea del móvil fue menor que el límite de radio de acercamiento definido y el motor de propulsión se detuvo. Entonces, se registraron los valores de las posiciones que recorrió el móvil; los ángulos que calculó en su trayectoria; y los casos de orientación que identificó. A partir de estos parámetros, se trazaron gráficas de las trayectorias recorridas y se compararon los movimientos del móvil con aquellos que fueron planeados. Se recorrió cada trayectoria dos veces para confirmar los resultados del sistema. Las figuras 7.8 a 7.11 corresponden a las trayectorias de prueba registradas.

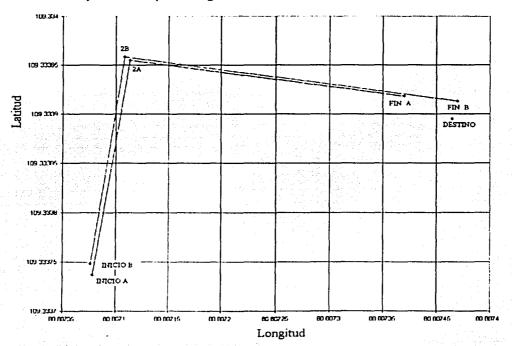


Figura 7.8 Travectoria de Prueba 1

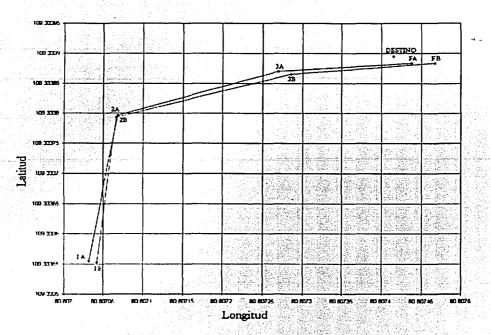


Figura 7.9 Trayectoria de Prueba 2

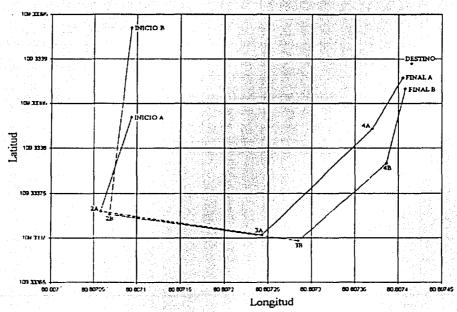


Figura 7.10 Trayectoria de Prueba 3

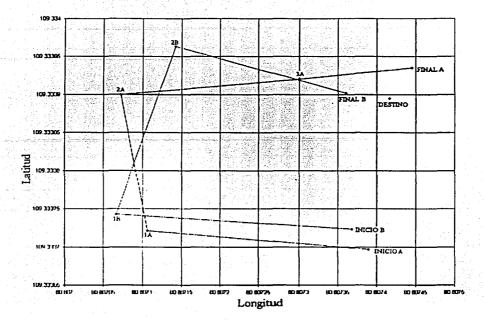


Figura 7.11 Trayectoria de Prueba 4

En las figuras de las pruebas 1 a 4, se observa que las trayectorias recorridas efectivamente guiaron al móvil hasta el punto de destino. En cada trayectoria se marcaron los puntos en que el sistema calculó una corrección de trayectoria. Se verificó que los casos de orientación y las magnitudes de los ángulos concordaran con aquellos que fueron planeados para cada trayectoria en particular. Adicionalmente, se realizó un análisis sobre cada conjunto de datos de las pruebas. Se muestra a continuación un ejemplo del análisis realizado sobre los datos recabados de las trayectorias de prueba, en particular se trata de los datos de la prueba 2. Estos datos aparecen en la tabla 7.2.

		Prueb	a 2, Reco	rrido A					
Punto	Coordenadas	Dir. y	Gamma	Caso y	Dir. α	Alfa	Caso a	Beta	Giro
IA	19G20.0133N99G11.5781W			willer de	ingo ing a			1888 CV	200
2A	19G20.0278N99G11.5759W	2B8Ch	84°	Α	2B19h	15°	С	69°	75°
3A	19G20.0322N99G11.5638W	2B28h	24°	A	2B05h	3°	C	210	15°
FA	19G20.0330N99G11.5537W	2B05h	3°	A	2B05h	3°	E	1740	90°
		Prueb	n 2, Reco	rrido B					
Punto	Coordenadas	Dir. y	Gamma	Caso y	Dir. a	Alfa	Caso a	Beta	Giro
IB	19G20.0132N99G11.5775W	***************************************		1,141 1.				145.4	11154114
2B	19G20.0276N99G11.5760W	2B8Ch	84°	Α	2B46h	15°	C	69°	75°
3B	19G20.0319N99C!1.5629W	2B28h	24°	A	2B05h	3°	С	21°	15°
FB	19G20.0330N99G11.5520W	2B05h	3°	A	2B05h	3°	E	1740	90°

Tabla 7.2 Hoja de Datos de la Prueba 2

El primer paso del análisis fue la comparación entre los puntos de los recorridos A y B, para comprobar que los recorridos fueran similares. Por ejemplo, entre los puntos 2A y 2B, la diferencia fue de 0.0002 minutos en la latitud y de 0.0001 minutos en la longitud. Al transformar estas diferencias a grados, como son muy pequeñas, el programa las elimina y considera que ambos puntos son idénticos. Por este motivo, en ambos puntos se obtuvieron los mismos datos de direcciones, ángulos, casos de orientación y ángulo de giro del motor de dirección. Esta situación se repite para el resto de los puntos de ambas trayectorias.

El segundo paso del análisis fue la verificación de la correspondencia entre las direcciones de memoria, los ángulos desplegados y valores de las tangentes calculadas para cada par de puntos. Por ejemplo, entre los puntos lA y 2A se calcula un ángulo de trayectoria γ de 81.3°, como este valor es mayor que 81°, le corresponde el valor de 84° en la tabla de tangentes definida para el sistema. La dirección de la tangente de 84° es 2B8Ch tal como se observa en la tabla 7.2. De la misma manera, se verifican los valores del ángulo de orientación α para cada par de puntos.

Como último paso del análisis, se corrobora que los casos de orientación reportados concuerden con las posiciones registradas y que el ángulo de corrección β haya sido correctamente calculado. Es importante mencionar que en los puntos lA e IB, por ser los puntos de inicio de la trayectoria, no existen los datos correspondientes, pues no hay referencia de donde obtenerlos. En los puntos FA y FB de la tabla 7.2, que son los puntos finales de cada recorrido (donde se cumplió el límite de acercamiento al punto de destino), los datos sombreados no deben considerarse dentro del análisis de la trayectoria pues en estos puntos el móvil se ha detenido. Además, la distancia del móvil al punto final no es suficiente para garantizar el cálculo correcto de estos datos.

De manera similar, se realizaron los análisis del resto de las pruebas concluyendo que el comportamiento del sistema es el correcto, mostrando buen desempeño en todos los recorridos. Puede comentarse que en los recorridos de las pruebas 1 y 2 (figuras 7.8 y 7.9) se presentan diferencias muy pequeñas, mientras que en los recorridos de las pruebas 3 y 4 (figuras 7.10 y 7.11) las diferencias son mayores. Sin embargo, estas discrepancias no tienen relevancia en la evaluación del sistema, pues se deben a la imprecisión de las desviaciones simuladas en la dirección del móvil y a la variación en la velocidad de su desplazamiento entre cada recorrido, no a los comandos de control procesados por el sistema.

7.3.2 Prueba De Verificación Del Límita De Acercamiento

El procedimiento para la realización de estas pruebas consistió en registrar la coordenada de un punto que sería el de destino y luego desplazar al móvil desde un punto cualquiera hacia él. El sistema debía detener el motor de propulsión del móvil cuando se cumpliera la condición del límite de acercamiento definido. Repitiendo el procedimiento varias veces, se obtuvo un conjunto de valores de distancia en que el sistema cumplió con dicha condición. Para un límite de acercamiento definido de 9 (m) el conjunto de datos es el que muestra la tabla 7.3.

Prueba	Distancia	Prueba	Distancia
1	2.7	9	4.9
2	3.9	10	6.4
3	6.2	11	4.7
4	6.3	12	4.6
5	1.9	13	8.8
6	1.9	14	12.4
7	2.1	15	16.9
8	3.4	Promedio	5.81

Tabla 7.3 Datos para Límite de Acercamiento de 9(m)

Como puede observarse en la tabla 7.3, el rango de valores de distancia para los que se cumplió la condición del límite de acercamiento es bastante grande, desde 1.9 (m) hasta 16.9 (m). Debe mencionarse que la magnitud de la distancia en la que se cumple el límite de acercamiento es variable y está sujeta a la dirección con la que se aproxime el móvil al punto de destino, pues el área definida por el límite de acercamiento es un cuadrilátero. La figura 7.12 muestra el área alrededor de un punto conocido demarcada por medio del límite de acercamiento de 9 (m).

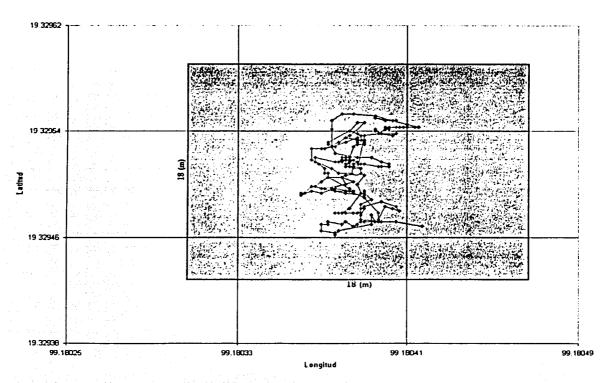


Figura 7.12 Área del Limite de Acercamiento de 9 (m)

En la figura 7.12 se aprecia un conjunto de puntos que representan una serie de 1000 lecturas del receptor GPS tomadas sobre una posición fija. Se graficaron 200 de estas 1000 lecturas, es decir, se omiten cinco lecturas intermedias por cada lectura graficada. De esta forma puede observarse el comportamiento del receptor GPS. En el centro de la gráfica aparece un pequeño círculo blanco para destacar el promedio de todas las lecturas del receptor GPS.

El área sombreada en la figura 7.12 resulta de marcar el límite de acercamiento: son 9 (m) a cada lado de la posición promedio sobre el eje de longitud y 9 (m) a cada lado sobre el eje de latitud. El resultado es un cuadrilátero de 18 (m) de lado alrededor del valor promedio.

Otro factor que afecta la distancia a la que el móvil se detiene del punto de destino es la precisión del receptor GPS. Para la figura 7.2 se calcularon las diferencias en latitud y longitud entre el valor promedio y el mayor de los valores registrados en cada caso. Para la longitud, la diferencia calculada fue de 4.38 E-05 grados o 4.87 (m). Para la latitud, el valor de la diferencia fue de 3.05 E-05 grados o 3.20 (m). La resultante de estas dos diferencias es de 5.83 (m), este es el valor de la desviación del receptor GPS calculada en un solo sentido. Para considerar el otro sentido deben agregarse otros 5.83 (m), con lo que la precisión total del receptor GPS es de 11.66 (m).

Finalmente, la distancia a la que el móvil considera que alcanzó su punto destino también será afectada dependiendo de la etapa del programa de control en que se encuentre el sistema, ya que existe una parte del programa en la que el móvil avanza sin comparar su posición.

A pesar de las variaciones en la distancia de acercamiento al punto de destino, el móvil se detuvo en todas las pruebas realizadas dentro de un valor aceptable de radio de acercamiento, dadas las aplicaciones para las que se diseñó el sistema.

Conclusiones

El sistema de control de navegación diseñado garantiza que, dados un tiempo de muestreo y un límite de radio de acercamiento calculados de acuerdo con la precisión del sistema satelital GPS, y contando con la disponibilidad de la señal proveniente del mismo, un vehículo marítimo que se desplace a través de un medio con pocas perturbaciones tendrá la capacidad de generar correcciones a su trayectoria, basándose únicamente en su posición, hasta alcanzar un punto de destino. Adicionalmente, ante la presencia de algún obstáculo en su trayectoria, el vehículo modificará su dirección de desplazamiento sin tomar en cuenta su posición para evitar una colisión con el mismo, esto significa que la evasión de obstáculos tiene prioridad sobre la corrección de trayectoria hacia el punto de destino.

El sistema desarrollado tiene la capacidad de adaptarse a las características de una amplia gama de vehículos marítimos que utilicen para su desplazamiento una propela y un timón, y por tanto, puede ser usado en diversas aplicaciones.

Al disponer de sistemas de navegación autónoma se deben aprovechar este tipo de medios en ocasiones en las que la utilización de vehículos tripulados puede representar peligro para el ser humano, como es el caso de rescates en zonas peligrosas, ante fugas químicas o radioactivas, en la extinción de incendios, en búsqueda y rescate de accidentados, o en reconocimiento de zonas costeras desconocidas.

Se ha pensado en algunas de las aplicaciones específicas en las que se podría utilizar el sistema de navegación presentado. Por ejemplo, si se quiere realizar un estudio de contaminación en el mar se puede enviar un vehículo, hacia una zona de interés y tomar las muestras necesarias. Durante el tiempo del estudio, el móvil cambiará su posición debido a las corrientes marinas que lo arrastran, cubriendo toda el área de investigación; posteriormente, se actualizarán las coordenadas del punto de destino del móvil para que regrese a su punto de partida y se lleve a cabo el análisis de las muestras recopiladas.

Una aplicación similar es cuando se quieren recuperar las radiobalizas marinas para su mantenimiento, o boyas que sirven a alguna aplicación y se encuentran a la deriva en el mar. El sistema de navegación propuesto podría instalarse en conjunción con estos equipos de modo que fuera posible la movilización automática de los mismos hacia un punto de concentración cercano a las costas para luego ser recuperados por conjunto de manera sencilla.

Otra aplicación está dirigida hacia la vigilancia de los puertos, las costas, o bien en mar abierto. En esta aplicación se equipa a un vehículo con cámaras de video para vigilar los lugares en los que sea necesario. Se definirá una ruta de monitoreo entre una base localizada en un puerto y un punto dentro del mar. El vehículo recorrería esta trayectoria monitoreando la actividad presente en esa región y las imágenes obtenidas serían transmitidas hacia la base en el puerto donde los elementos de seguridad calificarian las actividades y en caso de encontrar alguna actividad ilícita se mandaría a la guardia costera para la detención de los implicados. Una vez que el vehículo autónomo de vigilancia completa su ruta, se actualizarian sus coordenadas de destino para iniciar el regreso de la unidad hacia el puerto.

Una aplicación de índole militar puede ser el reconocimiento de áreas donde se piensa que existe peligro y no se quiera mandar equipo humano para verificar. Desde alguna embarcación que quisiera llegar a un puerto donde hay posible actividad hostil, puede enviarse un vehículo con el equipo necesario para determinar si es seguro desembarcar, de modo que se evita el exponer a las tropas a algún ataque.

Existen varios aspectos que pueden ser modificados para mejorar el desempeño del sistema, o para adaptarlo a ambientes con mayor número de variables que aquellas consideradas en este proyecto. Por ejemplo, pueden incluirse mecanismos auxiliares de posicionamiento que mejoren la precisión de la localización del móvil, como la utilización de GPS diferencial u otro sistema de aumento de precisión (WAAS, EGNOS, etc.). Asimismo, puede implementarse un subsistema de sensores con más elementos, más alcance, o un algoritmo de decisión más versátil y complejo. Una forma de optimizar el algoritmo de control del móvil es utilizando dispositivos que ayuden al cálculo de la trayectoria del móvil, tal es el caso de una brújula electrónica que aporta información sobre la orientación del vehículo de forma instantánea.

La implementación, por ejemplo, de un canal de radiocomunicación con el móvil, sería de gran ayuda para muchas aplicaciones en las que se deba actualizar la coordenada de destino del vehículo en forma remota.

Pese a las muchas mejoras que pueden lograrse sobre el sistema presentado, con este proyecto se aporta un conjunto de experiencias suficientes para establecer un modelo base sobre el cual se puede desarrollar la nueva tecnología enfocada hacia el diseño de sistemas similares. La materialización del sistema propuesto se logra a un costo bastante bajo, pues utiliza elementos sencillos y de fácil implementación. Esto lo pone al alcance de la mayoría de las instituciones educativas y de investigación, así como de particulares que necesiten disponer del sistema. Además, se desarrollaron subrutinas de software muy útiles y versátiles para sistemas de control similares al que se presentó en este escrito.

APÉNDICE

1.	Programa MAIN.ASM 1.1. Rutina MAIN 1.2. Subrutina DRDC		94 94 95
2.	Programa 68HC11E9.INC		95
3.	Programa GPS.ASM		96
	3.1. Subrutina RECIBEI		96
, . 	3.2. Subrutina COORGPS	والمراجع والمستري والمستمين والمسترين والمسترين والمسترين والمسترين والمسترين والمسترين والمسترين والمسترين	99
	3.3. Subrutina GDCOORD		103
	3.4. Subrutina DESP		104
4.	Programa TAB.ASM		104
	4.1. Subrutina INSAINI		105
	4.2. Subrutina GAMA		105
	4.3. Subrutina LLENAG		106
	4.4. Subrutina BETA		107
5.	Programa PALFA.ASM		109
	5.1. Subrutina ALFA		109
	5.2. Subrutina LLENAA		110
	5.3. Subrutina CHKTAN		110
6.	Programa MOTOR ASM		112
	6.1. Subrutina MOTORP		112
	6.2. ISR de motor de propulsión		112
	6.3. Subrutina PASOS		113
	6.4. Subrutina NUMERO		115
	6.5. Subrutina ESPERA	그 그 그는 이번 하지만 하는 점점하다.	115
			ind.
7.	Programa SENSOR.ASM		116
	7.1. Subrutina SENSOR		116
	7.2.ISR de sensores		116
8.	Programa COMPARA.ASM		117
	8.1. Subrutina LLEGA		117
9.	Programa TABLA2.ASM		118
•	9.1. Subrutina DOTAB		119
10.	Programa GD1.ASM		122
	10.1. Subrutina GDCOORI		122

Nota: en este escrito no se presenta el listado de las subrutinas del paquete para aritmética de punto flotante (PNT.ASM) desarrolladas por Motorola, 1987 que se utilizaron en el programa de control. Se utilizó este paquete revisado por el Ing. José Antonio Arredondo Garza, del Depto. de Control de la Facultad de Ingeniería de la UNAM. Revisión de 1996.

1. MAIN.ASM

Programa principal que incluye todas las subrutinas utilizadas y controla su secuencia de ejecución

```
$INCLUDE "68HCllE9.INC" ; Contiene la definición de puertos del micro.
SINCLUDE "GPS.ASM"
                       ;Contiene subrutinas COORGPS y RECIBE1.
$INCLUDE "TAB.ASM"
                       ;Contiene ALFA, GAMA, BETA e INSAINI.
$INCLUDE "PNT.ASM"
                       ; Contiene las subrutinas numéricas de pto. flotante.
$INCLUDE "MOTOR.ASM"
SINCLUDE "SENSOR.ASM"
                       ;Contiene subrutina MOTORP.
                       ;Contiene subrutina SENSOR.
$INCLUDE "COMPARA.ASM"
                       ;Contiene subrutina LLEGA.
$INCLUDE "TABLA2.ASM"
                       ;Contiene subrutina DOTAB.
$INLCUDE "GD1.ASM"
                       ;Contiene subrutina GDCOOR1.
```

CONT EQU \$1040 ; Contador de lecturas de comparación

1.1. RUTINA MAIN, CONTIENE LA SECUENCIA DE EJECUCIÓN DE LAS SUBRUTINAS DARA CONTROLAR EL SISTEMA DE NAVEGACIÓN

PARA CO	ONTROL	AR EL SIS	TEMA DE NAVEGACIÓN
	ORG	\$1041	;Dir. inicial del programa principal.
MAIN	JSR	DOTAB	;Realiza la tabla de valores tangentes.
	JSR	RECIBE1	;Espera coordenadas finales.
	JSR	MOTORP	;Enciende el motor de propulsión.
	JSR	SENSOR	;Enciende sensores.
	JSR	COORGPS	;Obtiene coordenadas del GPS.
	JSR	INSAINI	Transfiere coordenadas instantáneas a iniciales.
OT	JSR	COORGPS	;Obtiene nuevas coordenadas del GPS.
	JSR	LLEGA	;Verifica si ha llegado al punto final.
		GAMA	;Calcula el ángulo de trayectoria GAMMA.
		ALFA	;Calcula el ángulo de dirección ALFA.
	-	BETA	;Calcula ángulo de corrección BETA.
	JSR	NUMERO	;Calcula número de pasos para mover motor dirección.
		PASOS	;Mueve el motor de dirección.
	JSR	INSAINI	;Transfiere coordenadas instantáneas a iniciales.
		#\$05	;Número de comparaciones intermedias con el límite de
		CONT	;acercamiento, comparaciones entre correcciones.
CICLO		#\$01CC	;Ciclo en el que se realizan las comparaciones
N2	LDY	#\$0CA0	;del limite de acercamiento.
N1	DEY		
	BNE	N1	
	DEX		
	BNE	N2	
	JSR	COORGPS	
	JSR	LLEGA	
	LDAA	CONT	
	DECA	~~	
	STAA	· · -	
	BNE	CICLO	;Si la condición del límite de acercamiento no se cumple
	BRA	OT	toma lectura para calcular corrección de trayectoria.
			;Repite ciclo OT hasta que el móvil llegue a su destino.

1.2. SUBRUTINA DRDC, DESPLIEGA EL REGISTRO DE CONTROL DE CASO DE ORIENTACIÓN

```
ORG $10CE ;Con esta subrutina se despliega el registro de control
DRDC LDX #RCTRL ;que ayuda a verificar el caso de orientación con el que
LDY #RCTRL ;se desplaza el vehículo.
LDAB #$01 ;La subrutina DESP despliega en pantalla el contenido de
ABY ;los registros de memoria que se encuentren entre la dir.
JSR DESP ;de X y la de Y.
RTS
```

FIN DE SUBRUTINA DRDC

CONSTANTES EN EL PROGRAMA MAIN.ASM

```
ORG
              $1090
                              ;Este conjunto de datos limpia los registros
LIMPIA: FDB
              $2020,$2020
                            ; de memoria que utilizan los programas
        FDB
              $2020,$2020
                              ;GPS.ASM y TAB.ASM
        FDB
              $2020,$2020
        FDB
              $2020,$2020
       ORG
            $10A0
                              ¡Tabla de estados para mover el motor de dirección
MXX:
       FDB
            $0102,$0408
                              ; contiene una serie de números (1,2,4,8) que
       FDB
            $0102,$0408
                              ;indican el giro del motor de pasos.
       FDB
            $0102,$0408
                              ;Estos datos se mandan al puerto B.
       FDB
            $0102,$0408
       FDB
            $0102,$0408
       FDB
            $0102,$0408
       FDB
            $0102,$0408
       FDB
            $0102,$0408
       FDB
            $0102,$0408
       END
```

2. 68HC11E9.INC En este programa se definen los registros del microprocesador M68HC11E9

```
PORTB
        EOU
              $1004
                      ; Puerto B que controla al motor de dirección.
PORTC
        EOU
              $1003
                      ; Puerto C en que se recibe la señal de los sensores.
PORTCL
       EQU
              $1005
                      ;Registro que guarda el último edo. del puerto C.
DDRC
       EQU
              $1007
                      ;Registro de control para el puerto C.
OPTION
       EQU
             $1039
                      ;Para controlar interrupciones.
PORTD
       EQU
             $1008
                      ; Puerto D de comunicación serial.
BAUD
       EQU
             $102B
                      ;Registro de control de baudaje.
SCCR1
       EQU
             $102C
                      ;Registro de comunicación serial 1.
SCCR2
       EQU
            $102D
                      ;Registro de comunicación serial 2.
SCSR
       EQU
             $102E
                      ; Registro de comunicación serial.
SCDR
       EQU
             $102F
                      ;Registro de comunicación serial.
TCTL1
             $1020
       EQU
                      ;Registro de reloj interno.
PACTL
             $1026
       EQU
                      ;Registro del puerto A.
TMSK1
       EQU
             $1022
                      ;Registro para reloj interno 1.
TFLG1
       EOU
             $1023
                      ;Registro para reloj interno bandera 1.
TCNT
       EQU
             $100E
                      ;Registro para reloj interno contador.
TOC3
       EQU
             $101A
                      ;Registro de salida de comparación 3.
```

3. GPS.ASM

Este programa contiene las funciones para manejar la información del GPS.

DECLARACION DEL ENCABEZADO DE LA CADENA GPS UTILIZADA: \$GPGGA, <CR><LF>

		1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	- 프로젝트 - CS - 1 - 1 - 1 - 1 - 1 - 1 - 1 - 1 - 1 -
CHR1	EQU	\$3000	Guarda la Primera 'G' de la cadena hex= 47.
CHR2	EQU	\$3001	Guarda la letra 'P' de la cadena 50.
CHR3	EQU	\$3002	Guarda la Segunda 'G' de la cadena 47.
CHR4	EQU	\$3003	Guarda la Tercera 'G' de la cadena 47.
CR	EQU	\$3004	Guarda el Carriege Return de la cadena OD.
LF	EQU	\$3005	;Guarda el Line Feed de la cadena OB.
INIGPGGD	EQU	\$3006	;Inicio sentencia GPGG, registro doble.
FINGPGGD	EQU	\$3008	;Fin sentencia GPGG, registro doble.
ITRAMAD	EQU	\$300A	;Inicio trama GPS, es un registro doble.
FTRAMAD	EQU	\$300C	;Fin trama GPS, registro doble.
NCDA	EQU	\$300E	;No. de caracteres definidos después de '*'.
DITRAMAD	EQU	\$3010	;Dirección base cadena 'GPGG' registro doble.
RGEQUS	EQU	\$3012	;Registro auxiliar X.
RGYE	EQU	\$3014	;Registro auxiliar Y.
INITABD	EQU	\$3016	;Inicio de la tabla de coordenadas.
FINTABD	EQU	\$3018	;Fin de la tabla de coordenadas.
;Memoria	de \$3	020 a \$312	2 ocupada por la sentencia del GPGG
MIN1	EQU	\$3023	;Dir de inicio de minutos de latitud.
GRD2	EQU	\$302B	;Dir de inicio de grados de longitud.
MIN2	EQU	\$302F	;Dir de inicio de minutos de longitud.
LATFIN	EQU	\$3124	; Va de \$0600-\$060A, son 12 caracts.
LONFIN	EQU	\$3126	; Va de \$060D-\$0617, son 12 caracts.
LATINS	EQU	\$3128	;Va de \$0619-\$0623, son 12 caracts.
LONINS	EQU	\$312A	;Va de \$0628-\$0635, son 12 caracts.
INICORF	EQU	\$312C	;Registro de inicio de coordenadas.
FINCORF	EQU	\$312E	;Registro de fin de coordenadas.
RESULT	EQU	\$3130	;Dir donde se coloca resultado.

3.1. SUBRUTINA RECIBE1

DEFINICIÓN DE LAS DIRECCIONES DE VARIABLES A UTILIZAR

```
$3200
          ORG
                          ;Dirección de inicio de programa.
RECIBE1
          LDX
                #$0600
          STX
                          ;Guarda dir. de latitud final.
                LATFIN
          LDX
                #$060D
          STX
                LONFIN
                          ; Guarda dir. de longitud final.
          LDX
                #$0619
                          ¿Guarda dir. de latitud instantánea.
          STX
                LATINS
          LDX
                #$0628
          STX
                LONINS
                          ;Guarda dir. de longitud instantánea
          LDX
                #$0703
          STX
                INICORF
                          ¿Guarda dir. del inicio de coordenadas finales.
          LDX
                #$0716
          STX
                FINCORF
                          ; Guarda dir. del fin de coordenadas finales.
          LDAA
                #$20
          STAA
                $0700
                          ;Guarda en dir. $0700 un ESPACIO.
          LDAA
                #$0A
          STAA
                $0701
                          ;Guarda en dir. $0701 un LINE FEED.
          LDAA
                #$0D
          STAA
                $0702
                          ; Guarda en dir. $0702 un CARRIEGE RETURN.
```

RECIBE LAS COORDENADAS FINALES (DESTINO) DESDE TECLADO

LONG1

```
LDAA
                #$04
                          Habilita la recepción del micro cargando un 1
          STAA
                SCCR2
                          ;en bit 2 (RE) de SCCR2 (SCI Control Register 2).
                #$30
          LDAA
                          Especifica velocidad de recepción de 9600 bauds
          STAA
                BAUD
                          ; cargando un 1 en bits 4 y 5 (SCPO y SCP1) de BAUD.
          LDX
                INICORF
                          ; Carga en X la dir. base para coord finales.
CHRDRF1
          LDAA
                SCSR
                          ;Lee el registro SCSR.
          ANDA
                #$20
                          ¡Verifica si el bit RDRF de SCSR está en alto y
          BEO
                CHRDRF1
                         ; hasta que se levante lo esta checando.
          LDAA
                SCSR
                          ¿Lee registro SCSR y al leer enseguida el registro
          LDAA
                SCDR
                          ;SCDR borra bandera RDRF. En SCDR recibe un carácter
          STAA
                0,X
                          ; que guarda a partir de la dir. INICORF.
          INX
                          ;Incrementa X para tener la sig. dir. de memoria.
          CPX
                FINCORF
                          Compara X con dir. FINCORF, (que sean 18 caracteres).
          BEO
                DESP1
                          ;Si son 18 caracteres va a desplegarlos.
          JMP.
                CHRDRF1
                          ;Si aun NO son 18 caracteres vuelve a recibir.
DESP1
                INICORF
          LDX
                          ;Carga en X la dir. INICORF.
          LDY
                FINCORF
                         ;Carga en Y la dir. FINCORF.
          JSR.
                DESP
                          ; Va a subrutina DESP (despliega 18 caracteres).
CONFIRMA SI LAS COORDENADAS DE DESTINO SON CORRECTAS
          LDAA #$04
                          ; Habilita la recepción del micro cargando un 1
          STAA
                SCCR2
                          ;en bit 2 (RE) de SCCR2 (SCI Control Register 2).
          LDAA
                #$30
                          ;Especifica velocidad de recepción de 9600 bauds
          STAA BAUD
                          ; cargando un 1 en bits 4 y 5 (SCPO y SCP1) de BAUD.
CHKRDRF
          LDAA
                SCSR
                          ;Lee el registro SCSR.
          ANDA
                #$20
                          ¿Verifica si el bit RDRF de SCSR está en alto y
          BEO
                CHKRDRF
                         ; hasta que se levante lo esta checando.
          LDAA SCSR
                          ;Lee registro SCSR y al leer en seguida el registro
          LDAA SCDR
                          ;SCDR borra bandera RDRF. En SCDR recibe un carácter
          CMPA
                #$53
                         ;y compara con 'S' para confirmar que las coordenadas
          BEO
                CAMBIO1
                         ;tomadas son correctas. Si es así, va a CAMBIO1 y
          JMP
                RECIBE1
                         ;si NO son correctas regresa a RECIBE1.
REVISA LATITUD DE COORD FINALES, SI ES NORTE O SUR
CAMBIO1
          LDX
                INICORF
                          ;Carga en X la dir. inicial de coord. finales y en A
          LDAA
                08.X
                          ; lo de dir. INICORF+8, carácter que indica 'N' o 'S'.
          CMPA
                #$4E
                          ;Compara A con el carácter 'N' y si es igual
          BEQ
                NORTE1
                          ; va a NORTE1.
          JMP
                SUR1
                          ;Si la comparación no es igual, va a SUR1
SI LA LATITUD ES NORTE, CAMBIA SISTEMA Y GUARDA LATFIN
NORTE1
          LDX
                INICORF
                         ;Carga en X la dir inicial de coord. finales
          LDY
                #NOVENT
                         ;Carga en Y la dir de un 90 en ascii
                         ;Cambia sistema: LATFIN=latitudN+90, queda en FPACC1
          JSR
                SUMA
                         ;Carga en X dir inicial para guardar coord en ascii
          LDX
                #RESULT
                         ;y salta a subrutina para pasar de flt. a ascii.
          JSR.
                FLTASC
          LDX
                         ;Carga en X dir base donde est el resultado y
                #RESULT
                         ;en Y dir donde se guardar como LATFIN (ascii).
          LDY
                LATFIN
          JSR
                GDCOOR
                         ; Va a guardar coordenada de RESULT a LATFIN.
          JMP
```

¿Va a función para cambiar de sistema LONGITUD.

SI LA LATITUD ES SUR, CAMBIA DE SISTEMA Y GUARDA LATFIN

SUR1 LDX #NOVENT ;Carga en X la dir. de un 90 en ascii. INICORF LDY ; Carga en Y la dir. inicial de coord. finales. JSR RESTA ;Cambia sistema: LATFIN=90-LatitudS, queda en FPACC1 LDX #RESULT ;Carga en X dir. inicial para guardar coord. en ascii JSR FLTASC ;y salta a subrutina para pasar de flot. a ascii. LDX #RESULT ;Carga en X la dir. base donde está el resultado y LDY LATFIN ; en Y dir. donde se quardará como LATFIN (ascii). JSR. GDCOOR ¡Va a guardar coordenada de RESULT a LATFIN. LONG1 JMP ¿Va a función para cambiar de sistema LONGITUD.

REVISA LONGITUD DE COORD FINALES, SI ES ESTE U OESTE

LONG1 LDX INICORF ; Carga en X dir. inicial de coord. finales y en A
LDAA 12,X ; lo de dir. INICORF+12, carácter que indica 'E' o 'W'.
CMPA #\$45 ; Compara A con el carácter 'E', y
BEQ ESTE1 ; si es igual va a ESTE1.
JMP OESTE1 ; Si la comparación NO fue igual va a OESTE1.

SI LA LONGITUD ES ESTE, CAMBIA DE SISTEMA Y GUARDA LONFIN

ESTE1 LDX #CTOCH ;Carga en X la dir. de un 180 en ascii. LDY INICORF ; Carga en Y la dir. inicial de coord. finales. LDAB #\$09 ; Carga en B un 9h para sumar a la dir. en Y. ABY ;Suma B+Y y queda en Y la dir. \$070C (longitud). JSR SUMA ;Cambia sistema:LONFIN=180+LongitudE, queda en FPACC1 LDX #RESULT ;Carga en X dir. inicial para guardar coord. en ascii. JSR FLTASC ;y salta a subrutina para pasar de flot. a ascii. LDX #RESULT ;Carga en X dir. base donde está el resultado y LDY LONFIN ;en Y dir. donde se quardar como LONFIN (ascii). JSR GDCOOR ; Va a guardar coordenada de RESULT a LONFIN. JMP DESPFIN ;Salta a subrutina para desplegar coord. finales.

SI LA LONGITUD ES OESTE, CAMBIA DE SISTEMA Y GUARDA LONFIN

OESTE1 LDX #CTOCH ;Carga en X la dir. de un 180 en ascii. LDY INICORF ; Carga en Y la dir. inicial de coord. finales. LDAB #\$09 ;Carga en B un 9h para sumar a la dir. en Y ABY ;Suma B+Y y queda en Y la dir. \$070C (longitud) JSR ;Cambia sistema:LONFIN=180-LongitudW, queda en FPACC1 RESTA LDX ¡Carqa en X dir. inicial para quardar coord. en ascii. #RESULT JSR FLTASC ;y salta a subrutina para pasar de flot. a ascii. LDX ;Carga en X dir. base donde est el resultado y #RESULT LDY LONFIN ;en Y dir. donde se quardar como LONFIN (ascii). JSR GDCOOR ; Va a guardar coordenada de RESULT a LONFIN DESPFIN LDX LATFIN ;Despliega las coordenadas finales LDY LATFIN ;en sistema absoluto. LDAB #\$0C ;Carga las direcciones de inicio y fin de ABY ;la información a desplegar en X y Y respectivamente.

```
JSR -
               ; y manda a subrutina DESP.
      DESP
LDX
      LONFIN
               ; Lo mismo para la longitud.
LDY
      LONFIN
      #$0C
LDAB
               ¿El número de registros de memoria desplegados es OCh.
ABY
JSR
               ; Subrutina despliega.
RTS
               ;Termina subrutina RECIBE1, regresa a MAIN.
```

FIN DE SUBRUTINA RECIBE1, REGRESA A MAIN

3.2. SUBRUTINA COORGPS, TOMA LECTURA DE POSICIÓN DEL RECEPTOR GPS.

GUARDA CARACTERES QUE SIRVEN PARA IDENTIFICAR SENTENCIA 'GPGG'

```
COORGPS
          LDAA
                #$47
          STAA
                CHR1
                          ;La localidad CHR1 de memoria contiene 'G'.
          STAA
                CHR3
                          ;CHR3 contiene 'G'...
          STAA
                CHR4
                          ; CHR4 contiene 'G'.
          LDAA
                #$50
          STAA
                CHR2
                          ;CHR2 contiene 'P'.
                #$0D
          LDAA
          STAA
                CR
                          ;CR contiene un Retorno de Carro.
          LDAA
                #$0A
          STAA
                LF
                          ;LF contiene un Linefeed.
          LDD
                #$3020
                          ;Carga en D dir. inicial para trama GPS
          STD
                ITRAMAD
                          ;y guarda este valor en InicioTRAMADoble.
          LDD
                #$3122
                          ;Carga en D dir. final para trama GPS
          STD
                FTRAMAD
                          ;y guarda este valor en FinTRAMADoble.
          LDD
                #$0005
                          ;Guarda en NCDA 5h, que indica el No. de caracteres
                          ;definidos luego de un '*' en la trama.
          STD
                NCDA
          LDD
                #$3000
                          ;Carga en D dir. inicial de la trama 'GPGG' capturada
          STD
                DITRAMAD ; y la guarda en DirInicioTRAMADoble.
          LDX
                #$3020
                          ;Carga en X dir. inicio para crear tabla de
          STX
                INITABD
                          ; coordenadas y lo guarda en INIcioTABlaDoble.
          LDX.
                #$303A
                          ¿Carga en X dir. fin para crear tabla de coordenadas
          STX
                FINTABD
                          ;y lo guarda en FINTABlaDoble.
```

RECIBE Y ALMACENA TRAMA GPS COMPLETA, DE ITRAMAD A FTRAMAD

RECIBE	LDX	ITRAMAD	;Inicia X en la dir. base para la trama GPS
4.7	LDAA	#\$04	90 1
	STAA	SCCR2	; Habilita recepción del microprocesador.
	LDAA	#\$31	
	STAA	BAUD	;Define velocidad de transmisión a 9600 bauds.
CHRDRF	LDAA	SCSR	;Lee registro SCSR y verifica si
	ANDA	#\$20	;la bandera RDRF esta en alto.
	BEQ	CHRDRF	;Continua checando hasta que se levante RDRF.
	LDAA	SCSR	;Borra bandera
	LDAA	SCDR	;y carga en A el caracter recibido.
	STAA	0,X	;Guarda caracter en memoria, inicia en ITRAMAD, \$3020
	INX		;Incrementa X para tener sig. dir. de memoria.
	CPX	FTRAMAD	;Compara X con FTRAMAD, \$3122 deben ser 228 caracteres.
	BEQ	SELEC	;Si son 228 caract, termina quardar y va a seleccionar.
	JMP	CHRDRF	;Si aun NO son 228 caracteres vuelve a recibir otro.



IDENTIFICA SENTENCIA GPGG Y GUARDA DIR DE INICIO Y FIN DE LA MISMA

```
SELEC
          ; CLI
          LDX
                ITRAMAD ; Carga en X dir. inicial de trama GPS recibida.
          LDY
                DITRAMAD , Se carga la dir. de inicio del conjunto 'GPGG'
PRIMERO
          LDAA 0.Y
                         ; Carga en A primer carácter (G) de 'GPGG'.
          CMPA 0,X
                         ¿Compara con primer carácter recibido de trama GPS.
          BEO
                          Si son iguales va a revisar en donde lo encontró.
                LUGAR
                          ;Si NO son iguales incrementa X y continua buscando,
          INX
          JMP
                PRIMERO ; vuelve a comparar los caracteres.
          XGDX
                          ; Cambia X con D, en X está dir. donde encontró 'G'.
LUGAR
                         Resta: D-30C0h, si el resultado es mayor o iqual,
          SUBD #$30C0
          BHS
                RECIBE
                         ;la cadena GPS fue mal guardada y pedirá otra.
          ADDD
                          ;Suma a D el valor que se había restado.
SEGUNDO
                #$30C0
          XGDX
                         ;Se intercambia D con X para recuperar X.
          INX
                         ;Incrementa X, es el carácter después de una 'G'.
          INY
                         ;Incrementa Y, tiene segundo carácter de 'GPGG', P.
                0, Y
          LDAA
                         ;Carga en A segundo carácter (P) de GPGG.
          CMPA
                0, X
                          ;Compara el carácter de X con 'P'.
          BEQ
                TERCERO
                         ;Si son iquales busca el tercer carácter de GPGG.
          JMP:
                PRIMERO
                         ;Si NO son iguales, buscará nuevamente la primera 'G'.
TERCERO
          INX
                         ;Incrementa X, es el carácter después de 'GP'.
                         ;Incrementa Y, tiene tercer carácter de GPGG, G.
          INY
          LDAA 0, Y
                         ;Carga en A tercer carácter (G) de GPGG.
          CMPA
                0,X
                         ;Compara el carácter de X con G.
          BEQ
                CUARTO
                         ;Si son iquales busca el cuarto carácter de GPGG.
                         ;Si NO son iguales, buscará nuevamente la primera 'G'.
          JMP
                PRIMERO
                         ;Incrementa X, es el carácter después de 'GPG'.
CUARTO
          INX
          INY
                         :Incrementa Y, tiene cuarto carácter de GPGG, G.
          LDAA
                0,Y
                         ;Coloca en A cuarto carácter (G) de GPGG.
          CMPA
               0.X
                          ¿Compara el carácter de X con G.
          BEQ
                RGRESAX
                         ;Si son iguales decrementa X hasta dir. de primera G.
          JMP
                PRIMERO
                         ;Si NO son iquales comienza a buscar nuevamente.
RGRESAX
          DEX
                          ;Decrementa X hasta dir. de la primera 'G'
          DEX
                          ;que marca el principio de la sentencia encontrada.
          DEX
          STX
                INIGPGGD ; Guarda dirección de inicio de sentencia GPGG.
          LDD
                #$0043
                         ;Suma un valor a dir. inicio de sentencia GPGG para
                INIGPGGD ; acercarse a dir. donde haya un '*' en la sentencia.
          ADDD
          XGDX
                         ;Intercambia X con D para recorrer la sentencia.
                         ;Carga el carácter de la dir X en A y
BSCAA
          LDAA
                0,X
          CMPA
                         ;revisa si es un asterisco '*'.
                #S2A
                         ;Si es igual guarda dir. final de la Sentencia GPS.
          BEO
                GFGPGG
          INX
                         ;Si NO, incrementa X y
          JMP
                BSCAA
                         ; sigue comparando con '*'.
                         ;Intercambia X con D.
GFGPGG
          XGDX
          ADDD
                NCDA
                         ;Suma el No. de caracteres después de '*'.
                FINGPGGD ; Guarda este valor en FINGPGGD.
          STD
SEPARA LAT Y LONG DE SENTENCIA GPGG Y GUARDA EN TABLA DE INITABO A FINTABO,
EL FORMATO ES: 19G19.7638N099G10.8300 W
```

EXTRACC	LDX	INIGPGGD	;Carga en X dir. de inicio de sentencia GPGG
	LDY	INITABD	;Carga en Y dir. de inicio de tabla.
	LDAB	#\$02	;B sirve como contador.
STLAT1	LDAA	11,X	;Carga en A el contenido de localidad INIGPGGD+17d,
	STAA	0, Y	; es un dígito de latitud y se guarda en la dir. en Y.

```
;Incrementa X, siguiente digito latitud.
          INX
                          ;Incrementa Y, siguiente localidad de tabla.
          INY
                          ;Decrementa B, contador.
          DECB
          BNE
                STLAT1
                          ;Si B!=0 quarda otro dígito Si B=0 terminó el entero.
                #$47
                          ; Carga en A una G de 'Grados' (señalización).
          LDAA
          STAA
                0,Y
                          ;Guarda la G después del entero de latitud.
                          ;Incrementa Y, siguiente localidad para tabla.
          INY
                #$07
                          ;Inicializa contador en B con 7d.
          LDAB
STLAT2
          LDAA
                11,X
                          ; Carga en A contenido de localidad en X, (X+17d).
                0,Y
                          ;Guarda dígito de fracción de latitud en dir. de Y.
          STAA
          INX
                          ;Incrementa X, sig. dígito de fracción de latitud.
          INY
                          ;Incrementa Y, sig. localidad memoria para tabla.
          DECB
                          ;Decrementa B, contador.
          BNE
                STLAT2
                          ;Si B!=0 guarda otro dígito Si B=0 termino fracc. Lat.
          INX
                          ;Incrementa X, tiene el sig. carácter después de lat.
          LDAA
                11.X
                          ;Carga en A el carácter, es 'N' o 'S'.
          STAA
                          ; Guarda carácter 'N' o 'S' (Señalización).
                0,Y
          INY
                          ;Incrementa Y, sig. localidad de memoria para tabla.
          INX
                          ;Incrementa X 2 veces para llegar al primer digito
          INX
                          ;de la longitud.
                #$03
                          ;Inicializa contador B con 3d.
          LDAB
STLON1
          LDAA
                11,X
                          ;Carga en A contenido de localidad X (X+17d)
          STAA
                0,Y
                          ;Guarda digito de long en dir. de Y.
                          ;Incrementa X, siguiente dígito.
          INX
          INY
                         ;Incrementa Y, siguiente localidad para tabla.
          DECB
                          ;Decrementa B, contador.
                         ;Si B!=0 guarda otro dígito. B=0 terminó entero long.
          BNE
                STLONI
          LDAA
                #$47
                          ;Carga en A carácter 'G' de 'Grados' (señalización).
          STAA
                0,Y
                          ;Guarda carácter G después de entero de longitud.
          INY
                          ;Incrementa Y, sig. localidad de memoria para tabla.
                #$07
          LDAB
                          ;Inicializa contador otra vez para las fracc. de long.
STLON2
          LDAA
                11,X
                          ;Carga en A contenido de localidad X (X+17d).
          STAA
                0,Y
                          ;Guarda digito de fracción de longitud en dir. de Y.
          INX
                          ;Incrementa X, siguiente dígito fracc. de longitud.
          INY
                          ;Incrementa Y, siguiente localidad para tabla.
          DECB
                          ;Decrementa B, contador.
          BNE
                STLON2
                         ;Si B!=0 guarda otro digito Si B=0 terminó fracc. long.
          INX
                         ;Incrementa X, siguiente carácter.
          LDAA
                #$20
                         ; Carga en A un ESPACIO, (señalización).
          STAA
                0,Y
                          ;Guarda el Espacio después de la longitud.
          INY
                         ;Incrementa Y, sig. localidad para tabla.
                         ;Carga en A el carácter, es 'E' o 'W'.
          LDAA
                11,X
          STAA
                0,Y
                         ; Guarda carácter E o W (señalización).
          INY
                         ;Incrementa Y, sig. localidad de memoria para tabla.
          LDAA
                CR
                         ;Carga en A un CARRIEGE RETURN (señalización)
          STAA
                0, Y
                         ;Guarda el Carriege Return.
          INY
                         ;Incrementa Y, siq. localidad de memoria para tabla.
          LDAA
                LF
                         ;Carga en A un LINE FEED (señalización).
          STAA
                0.Y
                         ;Guarda Line Feed, FIN de tabla de coord. FINTABD
          LDX
                INITABD
                         ;Despliega la cadena GPS, en formato de grados,
          LDY
                FINTABD
                         ; minutos y fracciones de minutos.
          JSR
                DESP
                         ;Subrutina despliega.
```

CONVIERTE MINUTOS DE LATITUD A DÉCIMAS DE GRADO Y SUMA A GRADOS

```
LATITUD
          LDX
                 #LIMPIA
          LDY
                 LATINS
                          ;Limpia las localidades de memoria
          JSR
                GDCOOR
                          ; que utilizará en esta subrutina.
          LDX
                 #MIN1
                          ¿Carga en X los minutos de latitud.
          LDY
                #OPER2
                          ;Carga en Y un 60d, desde dir. OPER2.
          JSR
                DIVISION ; Divide minutos/60, obtiene décimas de grado.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga en X dir. base para el resultado en ascii.
          JSR
                FLTASC
                          ;Convierte de flot. a ascii y guarda en dir. de X.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga en X dir. de operando de SUMA (décimas de grado)
          LDY
                INITABD
                          ¿Carga en Y dir. donde están los grados de latitud.
          JSR
                SUMA
                          ;Las décimas de grado las suma a los grados.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga en X dir. base para resultado en ascii.
          JSR
                FLTASC
                          ;Convierte de flot. a ascii y guarda en dir. de X.
REVISA SI LA LATITUD ES NORTE O SUR Y LA CAMBIA AL SISTEMA X Y Y
          LDX
                INITABD
                          ;Carga en X dir. de inicio de tabla.
          LDAA
                OA,X
                          ;Carga en A el carácter N o S, dir. INITABD+10d.
          CMPA
                #$4E
                          ;Compara el carácter con 'N'.
                NORTE
          BEQ
                          ;Si es N va a NORTE.
          JMP
                SUR
                          ;Si no es N, va a SUR.
NORTE
          LDX
                #RESULT
                          ¡Carga en X dir. de latitud en grados y décimas de qdo.
          LDY
                #NOVENT
                          ;Carga en Y dir. de un 90d.
          JSR
                SUMA
                          ;Cambia sistema: LATINS=LatitudN+90d.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga dir. donde estará el resultado en ascii,
          JSR
                FLTASC
                          ; convierte de flot. a ascii y guarda en dir. de X.
                #RESULT
          LDX
                          ;Carga en X dir. del resultado en ascii y
          LDY
                LATINS
                          ;en Y dir. donde se quardará como LATINS.
          JSR
                GDCOOR
                          ; Guarda latitud, de RESULT A LATitudINStantanea.
          JMP
                LONG
                          ;Salta a procesar información de longitud.
SUR
          LDX
                #NOVENT
                          ;Carqa en X dir. de un 90d.
          LDY
                #RESULT
                          ;Carga en Y dir. de latitud en grados y décimas de gdo.
          JSR
                RESTA
                          ;Cambia sistema: LATINS=90d-LatitudS.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga dir. donde estará el resultado en ascii,
          JSR
                FLTASC
                          ;convierte de flot. a ascii y guarda en dir. de X.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga en X dir. del resultado en ascii y
          LDY
                LATINS
                          ;en Y dir. donde se quardará como LATINS.
          JSR
                GDCOOR
                          ;Guarda latitud, de RESULT a LATINS.
CONVIERTE MINUTOS DE LONGITUD A DÉCIMAS DE GRADO Y SUMA A GRADOS
LONG
          LDX
                #LIMPIA
                          ;Limpia las localidades de memoria que
          LDY
                LONINS
                          ;utiliza el programa.
          JSR
                GDCOOR
          LDX
                #MIN2
                          ;Carga en X los minutos de longitud.
          LDY
                #OPER2
                          ;Carga en Y un 60d, desde dir. OPER2.
          JSR
                DIVISION ;Divide minutos/60, obtiene décimas de grado.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga en X dir. base para el resultado en ascii.
          JSR
                FLTASC
                          ;Convierte de flot. a ascii y guarda en dir. de X.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga en X dir. de operando de SUMA (décimas de grado)
          LDY
                #GRD2
                          ;Carga en Y dir. donde inician grados de longitud.
          JSR
                SUMA
                          ;Las décimas de grado las suma a los grados.
          LDX
                #RESULT
                          ;Carqa en X dir. base para resultado en ascii.
          JSR
                FLTASC
                          ;Convierte de flot. a ascii y quarda en dir. de X.
```

REVISA SI LA LONGITUD ES ESTE U OESTE Y LA CAMBIA AL SISTEMA X Y Y

```
LDX
                INITABD
                         ;Carga en X dir. de inicio de tabla
                         ;Carga en A el carácter 'W' o 'E', dir. INITABD+23d.
          LDAA
                17,X
                #$45
          CMPA
                         ;Compara el carácter con 'E'.
          BEO
                ESTE
                         ; Si es E va a ESTE.
                         ;Si no es E, va a OESTE.
          JMP
                OESTE
ESTE
          LDX
                #CTOCH
                         ;Carga en X dir. de un 180d.
          LDY
                #RESULT
                         ; Carga en Y dir. de longitud en grados y décimas gdo.
          JSR
                SUMA
                         ;Cambia sistema: LONINS=LongitudE+180d.
          LDX
                #RESULT
                         ;Carga dir. donde estará resultado en ascii,
          JSR
                FLTASC
                         ; convierte de flot. a ascii y guarda en dir. de X.
          LDX
                #RESULT
                         ;Carga en X dir. del resultado en ascii y
          LDY
                LONINS
                         ; en Y dir. donde se guardará como LONINS.
          JSR
                GDCOOR
                         ; Guarda longitud, de RESULT a LONgitudINStantanea.
          JMP
                DESPINS ; Despliega coordenadas instantáneas.
OESTE
          LDX
                #CTOCH
                         ;Carga en X dir. de un 180d.
          LDY
                #RESULT
                         ;Carga en Y dir. de latitud en grados y décimas gdo.
          JSR
                RESTA
                         ;Cambia sistema: LONINS=180d-LongitudO
          LDX
                #RESULT
                         ; Carga dir. donde estará resultado en ascii,
                         ;convierte de flot. a ascii y guarda en dir. de X.
          JSR
                FLTASC
                #RESULT
          LDX
                         ;Carga en X dir. del resultado en ascii y
          LDY
                LONINS
                         ; en Y dir. donde se guardará como LONINS.
          JSR
                GDCOOR
                         ;Guarda longitud, de RESULT a LONINS.
          LDX
                         ;Despliega Latitud Instantánea
DESPINS
                LATINS
          LDY
                LATINS
                         ; en formato de grados y fracciones de grado.
          LDAB
                #$0C
          ABY
          JSR
                DESP
          LDX
                LONINS
                         ;Despliega Longitud Instantánea en formato
          LDY
                LONINS
                         ; de grados y fracciones de grado.
                #SOC
          LDAB
          ABY
          JSR
                DESP
          RTS
                         :Termina subrutina.
```

FIN DE SUBRUTINA COORGPS, REGRESA A MAIN

3.3. SUBRUTINA GDCOOR LLAMADA DESDE SUBRUTINA COORGPS, GUARDA COORDENADAS EN MEMORIA DEFINIDA.

GDCOOR	LDAB #\$0C	;B sirve de contador.
GUARDA	LDAA 0,%	;Carga A con el contenido de la dir. en X.
	STAA 0,Y	;Guarda contenido de A en dir. de Y.
	INX	;Incrementa X, sig. carácter.
	INY	;Incrementa Y, siguiente localidad para guardar.
	DECB	;Decrementa B, contador.
	BNE GUARD	A ;Si B!=0 guarda otro carácter Si B=0 terminó de guardar
	RTS	;coordenadas y regresa de subrutina.

FIN DE SUBRUTINA GDCOOR, REGRESA A COORGPS

3.4. SUBRUTINA DESP, DESPLIEGA EN PANTALLA CARACTERES SITUADOS ENTRE DOS LOCALIDADES INICIAL Y FINAL CARGADAS ANTES EN X y Y.

```
DESP
          LDAA
                #$08
          STAA SCCR2
                         ; Habilita transmisión del microprocesador.
         LDAA #$30
          STAA BAUD
                         ;Define velocidad de transmisión de 9600 baud.
          STY
                RGYE
                         ; Guarda dir. de carácter final en variable RIGE.
CHKTDRE
         LDAA SCSR
                         ;Lee SCSR, TDRE está en 1 cuando SCDR esta vacío.
         BMI
               TX2
                         ;TDRE es el primer bit de SCSR (bit de signo).
         JMP
               CHKTDRE ; Verifica bandera hasta que se vacie TDR.
         LDAA 0,X
TX2
                         ;Carga en A primer carácter de cadena seleccionada.
         LDAB SCSR
                         ;Para borrar bandera TDRE lee de SCSR y
         STAA SCDR
                         ;escribe en SCDR;
CHKTC
         LDAA SCSR
                         ¿Lee SCSR para saber si se transmitió todo el carácter.
         ANDA #$40
                        ;Compara bandera TransmitionComplete del SCSR,
               CHKTC
         BEQ
                         ; checa bandera hasta que se levante.
         INX
                         ;Incrementa X para tener el siguiente carácter.
         CPX
               RGYE
                         ;Compara con dir. final de último carácter a desplegar.
         BEO
                FIN
                         ;Si dir. es la final, termina,
               CHKTDRE ; si no, transmite otro carácter.
         JMP.
FIN
         RTS
                         ;Termina de desplegar, regreso de subrutina.
```

FIN DE SUBRUTINA DESP, REGRESA A RECIBE1

OPERANDOS EN GPS.ASM, VALORES QUE SE MANIPULAN PARA CAMBIO DE SISTEMA

ORG \$35A5

OPER2: FDB \$3630,\$2020 ;Es un 60 decimal en formato ASCII.

FDB \$0A0D

ORG \$35AB

CTOCH: FDB \$3138,\$3020 ; Es un 180 decimal en formato ASCII.

FDB \$2020

ORG \$35B1

NOVENT: FDB \$3930,\$2020 ;Es un 90 decimal en formato ASCII.

END

4. TAB.ASM

Programa que realiza el cálculo de los ángulos Gamma y Beta.

DECLARACIÓN DE VARIABLES

LATINI	EQU	\$35B6	;Dos localidades, latitud inicial.
LONINI	EQU	\$35B8	;Dos localidades, longitud inicial.
DELTALONG	EQU	\$35BA	;Dos localidades, diferencia de longitudes.
DELTALAT	EQU	\$35BC	;Dos localidades, diferencia de latitudes.
RCTRL	EQU	\$10C6	;Registro de control de casos de orientación.
ANGALFA	EQU	\$10C7	;Una localidad de memoria, ángulo alfa.
ANGGAMA	EQU	\$10C8	;Una localidad de memoria, ángulo gamma.
SH	EQU	\$1000	;Signo de la diferencia de longitudes de gamma.
sv	EQU	\$10CA	;Signo de la diferencia de latitudes de gamma.
SIGNO	EQU	\$10CB	;Una localidad de memoria, guarda un signo auxiliar.
ANG	EQU	\$10CC	;Guarda magnitud de ángulo alfa o gamma.
SHA	EQU	\$10DD	;Signo de la diferencia de longitudes de alfa.
SVA	EQU	\$10DE	;Signo de la diferencia de latitudes de alfa.

4.1. SUBRUTINA INSAINI, GUARDA COORDENADAS INSTANTÂNEAS EN INICIALES.

```
ORG
                S35BE
                          ;Dirección de inicio del programa.
INSAINI
          LDX
                #$0637
          STX
                LATINI
                          :Dirección de inicio de latitud inicial.
          LDX
                #$0645
          STX
                LONINI
                          ¿Dirección de inicio de longitud inicial.
          LDX
                #$0718
          STX
                DELTALONG ; Dirección de inicio de delta de longitud.
          LDX
                #$0727
                DELTALAT
          STX
                          ;Dirección de inicio de delta de latitud
          LDX
                #LIMPIA
                          ;Limpia las localidades de memoria que
          LDY
                LATINI
                          ;utiliza el programa.
          JSR
                GDCOOR
          LDX
                #LIMPIA
          LDY
                LONINI
          JSR
                GDCOOR
          LDX
                LONINS
                          ;Carga dir. de long. instantanea en X, (de GPS.asm)
          LDY
                LONINI
                          ;Carga dir. de long. inicial en Y.
          JSR
                GDCOOR
                          ;Guarda coordenada long. instantánea en inicial.
          LDX
                LATINS
                          ;Carga dir. de latitud instantánea en X.
          LDY
                          ;Carga dir. de latitud inicial en Y.
                LATINI
          JSR
                GDCOOR
                          ¡Guarda coordenada de lat. instantánea en inicial:
          RTS
```

FIN DE SUBRUTINA INSAINI, REGRESA A MAIN

4.2. SUBRUTINA GAMA, CALCULA ANGULO GAMMA ENTRE POSICIÓN INSTANTÁNTEA E INICIAL CALCULA DELTALONG PARA GAMMA, DIFERENCIA DE LONGITUDES

```
GAMA
          CLI
                           ; Habilita interrupciones.
          LDX
                #LIMPIA
                           ¡Carga en X dir. de un conjunto de 'espacios'
          LDY
                #RESULT
                           ;Carga en Y dir. de Resultado.
          JSR
                GDCOOR
                           ;Limpia las localidades de RESULT.
          LDX
                LONINS
                           ;Guarda en X dir. de longitud instantánea.
          LDY
                LONINI
                           ;Guarda en Y dir. de longitud inicial $0645.
          JSR
                RESTA
                           ;Calcula diferencia entre LONINS y LONINI.
          LDX
                #RESULT
                           ;Carga en X la dir. donde estará el resultado.
          JSR
                FLTASC
                           ;Convierte resultado en ascii y lo guarda.
          LDAA
                RESULT
                          ; Guarda signo para identificar caso de orientación.
          STAA
                SH
          LDX
                #RESULT
                           ;Carqa en X dir. inicial en donde está el resultado.
                DELTALONG ; Carga en Y dir. inicial donde estará la dif. de long,
          LDY
          JSR
                           ; ($0718 a $0725) y guarda resultado desde DELTALONG.
                GDCOOR1
          LDX:
                DELTALONG ; Carga X con dir. inicial de dif. de longitudes.
          LDY
                DELTALONG ; Carga en Y la misma dir. para incrementarla.
          LDAB
                #SOE
                           ;Incrementa Y para tener la dir. final de DELTALONG
          ABY
                           ;sumando B+Y=733, la dir final.
          JSR
                DESP
                           ¿Despliega dif. entre longitud instantánea e inicial.
```

CALCULA DELTALAT PARA GAMMA, DIFERENCIA DE LATITUDES

```
LDX
      LATINS
                ;Carga en X dir. inicial de latitud instantánea.
LDY
      LATINI
                ; Carga en Y dir. inicial de latitud inicial $0637.
JSR
      RESTA
                ;Calcula dif. entre latitud instantánea e inicial.
LDX
      #RESULT
                ;Carga en X dir. donde estará resultado.
      FLTASC -
JSR
                ;Convierte el resultado en ascii y lo guarda.
LDAA
     RESULT
                ¡Guarda signo para identificar caso de orientación.
STAA SV
LDX
      #RESULT
               ;Carga en X dir. inicial en donde está el resultado
LDY -
      DELTALAT ; Carga en Y dir. inicial donde estará dif. de lat.
                ; ($0727 a $0734) y guarda en memoria DELTALAT.
JSR.
      GDCOOR1
LDX
      DELTALAT
                ;Carga X con dir. inicial de dif. de latitudes $0727.
LDY
      DELTALAT
                ; Carga en Y la misma dir. para incrementarla.
      #$0C
                ;Incrementa Y para tener la dir. final de DELTALAT
LDAB
ABY
                ;sumando B+Y=733, la dir. final.
JSR
      DESP
                Despliega dif. entre latitud instantánea e inicial.
```

CALCULA LA TANGENTE DE GAMMA, COCIENTE: DELTALONG / DELTALAT

```
LDX
     DELTALAT ; Carga en X dir. de diferencia de latitudes $727.
INX
LDY
      DELTALONG ; Carga en Y dir. de diferencia de longitudes $718.
INY
JSR
      DIVISION ; Calcula el cociente entre DELTALAT y DELTALONG
JSR
      CHKTAN
                ; Verifica signo del valor y obtiene el ángulo.
JSR:
     DRDC
                ;Despliega registro de control
LDX .
      #RESULT
                ;Transforma el resultado,
JSR
     FLTASC
                ;de flotante a ascii.
LDX
      #RESULT
                ;Despliega el resultado.
LDY
      #$313E
     DESP
JSR
LDAB
     ANG
                ;Carga en B el valor dado por CHKTAN
STAB
      ANGGAMA
                ; y quarda ese ángulo en la variable ANGGAMA.
RTS
                ;Termina subrutina.
```

4.3. SUBRUTINA LLENAG, LLENA EL REGISTRO DE CONTROL PARA EL CASO DE GAMMA

LLENAG	CLR	RCTRL	;Limpia la variable del registro de control.
	LDX	#\$1000	;Carga X para usar modo indexado.
	LDAA	#\$2D	;Carga el código hexadecimal de un (-).
	CMPA	SH	;Compara con el signo de la diferencia de longitudes.
	BEQ	CSVG	;Si signo es negativo salta a comparar el otro signo.
	CMPA	SV	;Si NO es negativo compara signo de la dif. De lat.
	BEQ	RUTD	;Si la comparación es positiva, escribirá CASO D.
	BSET	\$C6,X,\$41	;(++) RUTINA A, 41h, 65d, A Código de CASO A.
	RTS		
CSVG	CMPA	sv	;Signo de long. Negativo, compara signo de latitud.
	BEQ	RUTC	;Si signo de lat. Es negativo, escribirá CASO C.
	BSET	\$C6, X, \$51	; (-+) RUTINA B, 51h, 81d, Q Código de CASO B.
	RTS		
RUTD	BSET	\$C6, X, \$71	; (+-) RUTINA D, 71h, 113d, q Código de CASO D.
	RTS		
RUTC	BSET	\$C6, X, \$61	; () RUTINA C, 61h, 97d, a Código de CASO C.
	RTS		

FIN DE SUBRUTINA LLENAG

4.4. SUBRUTINA BETA, OBTIENE LA MAGNITUD Y SENTIDO DE LA CORRECCIÓN DE TRAYECTORIA DEL MÓVIL

		DOMBI	
BETA	LDAA	RCTRL #\$57	Carga el registro de control en A.
	CMPA BEO	#357 B3	Compara con 57h, código de Caso B3.
	CMPA	#\$73	;Si el registro de control es 73h
	BEQ	#7.5 B3	; también es CASO B3.
	CMPA	#\$4D	;Compara con 4Dh, código de Caso A4.
	BEQ	A4	;Si el registro es 4Dh, salta a CASO A4.
		#\$65	;Si el registro de control es 65h
	BEQ	A4	;también es CASO A4
	CMPA	#\$53	;53h es el código de CASO Bl.
and a great confidence	BEO	B1	
	CMPA	#\$77	;77h también indica CASO B1.
	BEQ	Bl	그는 그는 그는 그들은 그들은 사람들이 되었다.
	CMPA	#\$45	;45h código de CASO A2.
	BEQ	A2	
	CMPA	#\$6D	;6Dh también es código de CASO A2.
	BEQ	A2	
	BRA	SIGUE	;En resto de casos se compara magnitud de ángulos.
A4	CLR	DIR	; Para A4 limpia variable DIR, mov. a la izquierda.
	BRA	DE	;Calcula Beta= Alfa + Gamma.
В3	LDAA	#\$DE	;Caso B3 carga DEh en DIR, mov. a la derecha.
	STAA	DIR	
DE	LDAA	ANGALFA	;Calcula Beta= Alfa + Gamma.
	ADDA	ANGGAMA	
	STAA	GRADOS	;Guarda resultado en GRADOS
	RTS		;Termina subrutina, casos A4 o B3.
B1	CLR	DIR	;Para Bl, limpia DIR, mov. a la izquierda.
	BRA	NI	;Calcula Beta= 180 - (alfa + gamma).
A2	LDAA	#\$DE	;Para caso A2, movimiento a la derecha.
	STAA	DIR	
NI	LDAA	#\$B4	;Carga un 180d = B4h en A.
	LDAB	ANGALFA	;Carga alfa en B.
	ADDB	anggama	;Suma Alfa + Gamma, resultado en B.
	SBA		; Resta A - B = 180 - (alfa + gamma).
	STAA	GRADOS	;Guarda el resultado en GRADOS.
	RTS		Termina subrutina para casos Bl o A2.
SIGUE	LDAA	ANGGAMA	;Carga ángulo alfa en A.
	LDAB	ANGALFA	;Carga angulo gamma en B.
	CBA		;Compara Alfa con Gamma.
	BMI	AMG	;Si alfa es menor que Gamma, salta a AMG.
	LDAA	RCTRL	;Carga registro de control en A.
	CMPA	#\$43	Compara con 43h, código de caso Al.
	BEQ	A1	;Si el registro es 43h salta a CASO Al.
	CMPA	#\$67	Compara con 67h, también es código de Al.
	BEQ	Al	;Si el registro es 67h, salta a CASO Al.
	CMPA	#\$55 B3	;Si el registro es 55h, salta a CASO B2.
	BEQ	B2	.c. al magistro as 70h, tembién solto - 6000 00
	CMPA	#\$7D	;Si el registro es 7Dh, también salta a CASO B2.
	BEQ CMPA	B2 #\$5D	
		#25D B4	;Si el registro es 5D, salta a CASO B4.
	BEQ		ici al registro as 75h también salta a CASO RA
	CMPA	#\$75 B4	;Si el registro es 75h, también salta a CASO B4
	BEQ	P4	

```
#$47
          CMPA
                               ;Si el registro es 47h, salta a CASO A3.
          BEO
                 A3
          CMPA
                 #$63
                               ;Si el registro es 63h, también salta a CASO A3.
          BEO
                 A3
                 #$64
          LDAA
                               ;Si el registro no corresponde a ningún caso,
          STAA
                 RCTRL
                               ; carga el código de una arroba, lo guarda en el
                 DRDC
          JSR
                               registro y lo despliega como mensaje de error.
          RTS
                               ;Termina subrutina.
                 RCTRL
AMG
          LDAA
                               ;Cuando Alfa > Gamma
          CMPA
                 #$43
                               ;Compara registro de control.
          BEQ
                 AIX
                               ;Si registro es 43h, CASO AlX (alfa>gamma).
          CMPA
                 #$67
                               ;Si registro es 67h, también es CASO AlX.
          BEQ
                 A1X
          CMPA
                 #$55
                               ;Si registro es 55h, CASO B2X.
          BEQ
                 B2X
                 #$7D
          CMPA
                               ;Si registro es 7Dh, también es CASO B2X.
          BEQ
                 B2X
                 #$5D
                               ;Si registro es 5Dh, CASO B4X
          CMPA
          BEQ
                 B4X
          CMPA
                 #$75
                               ;Si registro es 75h, también es CASO B4X.
          BEO
                 B4X
          CMPA
                 #$47
                               ;Si registro es 47h, CASO A3X.
          BEQ
                 A3X
                 #$63
                               ;Si registro es 63h, también es CASO A3X.
          CMPA
          BEQ
                 A3X
          LDAA
                 #$64
                               ;Si no se encontró ningún caso, carga
          STAA
                 RCTRL
                               ;mensaje de error en registro de control y
          JSR
                 DRDC
                               ;se despliega en pantalla.
          RTS
                               ;Termina subrutina, regresa a MAIN.
A1
          CLR
                 DIR
                               ;CASO Al, Gamma >Alfa movimiento a la Izquierda.
          BRA
                 NIZ
B2
          LDAA
                 #$DE
          STAA
                 DIR
                               ;CASO B2, Gamma > Alfa, movimiento a la Derecha.
NIZ
          LDAA
                 ANGGAMA
                               ;Carga Alfa en A.
          SUBA
                 ANGALFA
                               ;Resta: Gamma - Alfa.
                 GRADOS
          STAA
                               ;Guarda Beta en GRADOS.
          RTS
                               ;Regresa a MAIN.
B4
          CLR
                 DIR
                               ;Caso B4, Gamma > Alfa, movimiento a la Izquierda.
          BRA
                 SE
A3
          LDAA
                 #SDE
          STAA
                 DIR
                               ;CASO A3, Gamma > Alfa, movimiento a la derecha.
SE
          LDAA
                 #$5A
                               ;Carga 5Ah = 90d en A.
          STAA
                 GRADOS
                               ;Guarda 90d en GRADOS (Beta = 90)
          RTS
                               ;Termina subrutina, regresa a MAIN.
B2X
          CLR
                 DIR
                               ;CASO B2X, Alfa > Gamma movimiento a la izquierda.
          BRA
                 NIZX
          LDAA
                 #$DE
A1X
                               ;CASO AlX, Alfa > Gamma movimiento a la derecha.
          STAA
                 DIR
NIZX
          LDAA
                ANGALFA
                               ;Carga Alfa en A.
          SUBA
                ANGGAMA
                               ;Resta: Beta = Alfa - Gamma
          STAA
                 GRADOS
                               ;Guarda el resultado en Grados y
          RTS
                               ;Termina subrutina, regresa a MAIN.
A3X
          CLR
                 DIR
                               ;CASO A3X, Alfa > Gamma movimiento a la izquierda.
          BRA
                 FDCX
B4X
          LDAA
                 #$DE
          STAA
                DIR
                               ;CASO B4X, Alfa > Gamma movimiento a la derecha.
```

FDCX LDAA #\$5A ;Carga 5Ah = 90d en A.

STAA GRADOS ;Guarda en GRADOS (Beta = 90).

RTS ;Termina subrutina, regresa a MAIN.

CONSTANTES

ORG \$386A ;Esta constante es 0.0000
UNO1: FDB \$302E,\$3030 ;Es una constante auxiliar para transformar
FDB \$3030,\$2020 ;ascii en flotante.
END

5. PALFA. ASM

Este programa realiza las operaciones para obtener el ángulo ALFA

5.1. SUBRUTINA ALFA CALCULA ÁNGULO ALFA ENTRE POSICIÓN INSTANTÁNEA Y FINAL

CALCULA DELTALONG, DIFERENCIA DE LONGITUDES PARA ALFA

ALFA CLI : Habilita interrupciones. LDX. #LIMPIA ; Carqa dir. de un conjunto de 'espacios'. LDY #RESULT ;Carga dir. de resultado. JSR GDCOOR ; Va a limpiar las dir. del RESULT. LDX LONFIN ; Carga #\$060D dir. de longitud final. LDY LONINS ;Carga #\$0629 (0628) dir. de longitud instantánea. JSR RESTA ;Calcula la diferencia entre LONFIN y LONINS. LDX #RESULT ;Carga X con la dir. del resultado en flotante. JSR FLTASC ;Convierte el resultado en ascii. LDAA RESULT ;Guarda signo para identificar caso de orientación STAA SHA LDX #RESULT ;Carga en X dir. del resultado en ascii. LDY DELTALONG ; Carga en Y dir. donde estar la dif. de longitudes, JSR GDCOOR ; (\$0718 a \$0725) y guarda en memoria DELTALONG. LDX DELTALONG ; Carga en X la dir. inicial de la dif. de longs. DELTALONG ; Carga en Y la misma dir. para incrementarla. LDY LDAB #\$0D ;Incrementa Y para tener la dir. final de DELTALONG ABY ;sumando B a Y=\$0725h, la dir final. JSR DESP ;Despliega diferencia de longitudes.

CALCULA DELTALAT, DIFERENCIA DE LATITUDES PARA ALFA

;Carga en X la dir. inicial de latitud final \$0600. LDX LATFIN LDY LATINS ; Carga en Y la dir. inicial de lat. instantánea \$0619. JSR RESTA ; Calcula diferencia entre LATFIN y LATINS. LDX #RESULT ; Carga X con dir. inicial del resultado en flotante. JSR FLTASC ;Convierte el resultado en ascii. RESULT ; Guarda signo para identificar caso de orientación. LDAA STAA SVA LDX #RESULT ;Carga en X la dir. del resultado en ascii. LDY DELTALAT ;Carga en Y la dir. inicial para la dif. de latitudes JSR GDCOOR ; (de \$0727 a \$0734) y guarda en memoria para DELTALAT. LDX DELTALAT ; Carga en X la dir. inicio de la dif. de latitudes. ; Carga en Y la misma dir. para incrementarla. LDY DELTALAT LDAB #\$0C ;Incrementa Y para tener la dir. final de DELTALAT ;sumando B a Y=\$0733. ABY JSR DESP ;Despliega diferencia de latitudes.

CALCULA TANGENTE DE ALFA, COCIENTE: DELTALAT/DELTALONG

```
LDX DELTALAT ; Carga en X dir. de diferencia de latitudes ($0727).

INX ; Incrementa en uno para evitar el signo.

LDY DELTALONG ; Carga en Y dir. de diferencia de longitudes ($0718).

INY ; Incrementa en uno para evitar el signo.

JSR DIVISION ; Calcula cociente entre DELTALAT y DELTALONG.
```

VERIFICA EL SIGNO DEL VALOR OBTENIDO Y OBTIENE EL ÁNGULO

```
JSR
      CHKTAN
               ; Verifica signo del valor obtenido y obtiene el ángulo.
JSR
      DRDC
               ;Despliega el registro de control para monitoreo.
LDX
      #RESULT ; Convierte el resultado, en FPAC1 a código ASCII.
JSR
      FLTASC
LDX
      #RESULT ; Despliega el resultado, de FPAC1.
LDY
      #$313D
JSR
      DESP
LDAB
     ANG
               ;Carga el valor del ángulo en B.
STAB
     ANGALFA ; El contenido de B lo quarda en variable ANGALFA
RTS
              :Termina subrutina.
```

FIN DE SUBRUTINA ALFA, REGRESA A MAIN

5.2. SUBRUTINA LLENAA, LLENA EL REGISTRO DE CONTROL CON EL CASO DE ALFA

LLENAA LDX #\$1000 ;Carga 1000h en X para dire LDAA #\$2D ;Carga en A el valor 2Dh =	
CMPA SHA ;Compara A con el signo de	
BEQ CSVA ;Si signo es (-) comparará	_
CMPA SVA ;Compara el signo de latito	
BEQ RUT4 ;Signo latitud=(-), RUTINA	4, si no, escribe:
BSET \$C6,X,\$02 ; (++) RUTINA 1, 02h, 02d,	HappyFace en registro.
RTS ;Termina subrutina, RUTINA	1.
CSVA CMPA SVA ;Compara el signo de latito	ud de alfa.
BEQ RUT3 ;Si es negativo, RUTINA 3,	si no, escribe:
BSET \$C6,X,\$04 ; (-+) RUTINA 2, 04h, 04d, 1	Diamond
RTS ;Termina subrutina, RUTINA	. 2.
RUT4 BSET \$C6,X,\$0C ;(+-) RUTINA 4, 0Ch, 12d,	Female
RTS ;Termina subrutina, RUTINA	4.
RUT3 BSET \$C6, X, \$06 ; () RUTINA 3, 06h, 06d, 1	Espadas
RTS ;Termina subrutina, RUTINA	3.

FIN DE SUBRUTINA LLENAA

5.3. SUBRUTINA CHKTAN,

OBTIENE EL VALOR EN FORMATO FLOTANTE DEL VALOR TANGENTE EN LA TABLA EN ASCII

CHKTAN	LDAA	RESULT	;Carga en A byte de signo de la división.
	LDAB	#\$2D	;Cuando es negativo el byte de signo es 2D (-).
	CBA		;Compara A con B, se restan pero no cambian.
	BEQ	NEG	;Si la bandera Z (cero) se activa, fue negativo.
	CLR	SIGNO	;Se limpia la variable SIGNO.
	JMP	CTT	;Salta a Compara Tabla Tangente.
NEG	LDAA	#\$30	;Al ser (-), entonces lo pasa a positivo
	STAA	RESULT	;colocando 00h en el byte de signo, haciéndolo (+)
	LDAA	#\$2D	
**	STAA	SIGNO	;Guarda el (-) en la variable SIGNO.

```
;Despliega resultado en ASCII
CTT
          ; LDX
                 #RESULT
          ; LDY
                 #RESULT
          ; LDAB
                 #$0C
          ; ABY
          ; JSR
                 DESP
          LDX
                #RESULT
                          ;Carga la tangente en X.
          LDY
                #UNO1
                         ;Carga la constante 0.0000 en Y
          JSR
                SUMA
                         ;Suma y así transforma la variable a flotante.
          LDX
                #$2AFB
                          ; Carga en X dir. cercana a tabla tangentes flotantes.
COMPARA
          INX
                         ;Incrementa X para tener el primer valor de la tabla
          INX
                         ;o, dentro del ciclo, para tener el siguiente valor
          INX
                         ; de la tabla de tangentes.
          INX
          INX
          JSR
                GETFPAC2 ; Guarda el flot. que está en la dir de X en FPACC2.
          JSR
                FLTCMP
                          ;Compara FPACC1 con FPACC2
                                                      (FPACC1-FPACC2).
          BHS
                COMPARA
                         ;Si el resultado es mayor que cero, va a COMPARA
SENDGRAD
         STX
                ANG
                         ;Si el resultado es igual o menor que cero,
          LDX
                #ANG
                         ; guarda el contenido de X (dir. de tangente) en ANG y
                #ANG
          LDY
                         ;Despliega el valor de la dirección.
          INY
          INY
          JSR
                DESP
          LDX
                $3664
                          ;Carga en X la variable ANG (está en dir. 3664h).
          XGDX
                         ;Intercambia X con D.
          CPD
                #$2B5A
                         ;Compara D con 2B5Ah, que es el límite de tabla.
                         ;Si D es mayor que el limite, salta a LIM.
          BHI
                LIM
                         ;Si D NO es mayor, limpia parte alta de D (A) para
          CLRA
                         ;tener la dif. entre dir. de flot. y origen de tabla.
          LDX
                #$0005
                          ;Carga 5 en X para obtener el intervalo en que está
          IDIV
                          ;el valor de la tangente que se comparó, cociente en X
          XGDX
                          ;el cociente lo pasa a D (acumulador B).
          LDAA
                #$03
                          ;Carga 3, incremento en grados en A para obtener los
         MUL
                          grados = A*B y el valor queda en la parte baja de D.
                $3664
          STAB
                          ;Guarda el valor del angulo en var ANG (dir. 3664h)
         LDX
                #ANG
                          ;Se despliega ANG, primera vez es Alfa, segunda vez es
                #ANG
                          ; Gamma.
          LDY
          INY
          JSR
                DESP
          LDAB
                $3664
                          ;Compara valor del ángulo tanto en alfa
         CMPB
                #$57
                          ; como en gamma con el valor límite que es 87d (57h)
          BHS
                LIM
                         ;Si el valor es mayor o igual, va a LIM.
          RTS
                         ;Si no es mayor o igual a 87d, termina subrutina.
LIM
          LDAB
                #$57
                         ;Si pasa el límite de dirección o de valor de ángulo,
          STAB
                ANG
                          ;se guarda un 90d en ANG, valor máximo permitido
         LDX
                #ANG
         LDY
                #ANG
                          ; Despliega el ángulo, alfa o gamma según corresponda.
          INY
          JSR
                DESP
         RTS
```

FIN DE SUBRUTINA CHKTAN, REGRESA A ALFA O A GAMA SEGÚN SEA EL CASO

;Termina subrutina.

6. MOTOR.ASM Contiene las subrutinas que controlan a los motores de dirección y propulsión

DECLARACIÓN DE VARIABLES

ENTERO	EQU	\$3872	;Una localidad, la utiliza la subrutina NUMERO.
TALTO	EQU	\$3874	;TALTO 16 bits, dos localidades.
TBAJO	EQU	\$3876	;TBAJO 16 bits, dos localidades.
GRADOS	EQU	\$3878	;Una localidad, la utiliza la subrutina NUMERO.
DIR	EQU	\$387A	;Para indicar mov. derecha o izquierda.
EDO	EQU	\$387C	;Guarda la posición de PORTB al leerlo.
ESTADOS	EQU	\$387E	; Numero de cambios para mover motor de dirección:
HIGH	EQU	\$3880	;Tiempo en estado alto del Ciclo de Trabajo (CT)
ENTERO	EQU	\$3882	;Variable para encontrar intervalo del ángulo de giro.
DIREC	EQU	\$3884	;Sentido de giro del motor de dirección.

6.1. SUBRUTINA MOTORP, ENCIENDE MOTOR DE PROPULSIÓN Y ACTUALIZA CICLO DE TRABAJO

ORG	\$388A		; Posicion inicial del programa en RAM.
MOTORP	LDX	#\$1000	;Carga dir. base de Indice X.
	BSET	\$22,X,\$20	;Enciende bit OC31 en TMSK1, habilita interrupción.
	BCLR	\$23, X, \$DF	;Borra bandera OC3F en TFLG1.
	BSET	\$20, X, \$10	;Enciende bit OL3 en TCTL1 para modo Toggle.
	CLR	\$3880	;Limpia la variable HIGH.
	LDAA	#\$03	;Configura PORTC con 2 pines de salida (PCO, PC1) y
	STAA	DDRC	;6 entrada (PC2, PC3, PC4, PC5, PC6, PC7) para sensores.
	LDX	#\$0320	;0320h = 800d.
	STX	TALTO	;Carga 800 en TALTO, 80% del ciclo de trabajo.
	LDX	#\$00C8	;00c8h = 200d.
	STX	TBAJO	;Carga 200 en TBAJO, 20% del ciclo de trabajo.
	CLI		;Habilita interrupción.
	RTS		;Regresa de subrutina.

FIN DE SUBRUTINA MOTORP, REGRESA A MAIN

6.2. ISR DE MOTOR DE PROPULSIÓN, ACTUALIZA CICLO DE TRABAJO DEL MOTOR DE PROPULSIÓN

ORG	\$38C0	;Dirección de interrupción de TOC3.
LDAA	#\$10	
STAA	TCTL1	;Configura modo Toggle para OC3.
LDAA	\$3880	;Carga la variable HIGH.
BNE	LOW	;Si HIGH != 0, va a LOW, actualizar ciclo bajo.

ACTUALIZA CICLO DE TRABAJO ALTO

LDD	TCNT	;Carga TCNT (Timer Counter Register) en D.
ADDD	TALTO	;Suma TALTO + TCNT y
STD	TOC3	; guarda el valor en registro de comp. TOC3.
LDAA	#\$20	그는 그는 걸리 그 있다면 한다음 내용하다면 가장하는 것은 사람이 되었다. 그리지 않는 것이 없는 것이 없다.
STAA	TFLG1	;Limpia bandera OC3F en TFLG1.
INC	\$3880	;Incrementa HIGH.
RTI		:Fin de interrupción luego de actualizar ciclo alto.

LOW, ACTUALIZA CICLO DE TRABAJO BAJO

LOW	LDD	TCNT	;Carga TCNT (Timer Counter Register) en D.
	ADDD	TBAJO	;Suma TBAJO + TCNT y
	STD	TOC3	; guarda el valor en registro de comp. TOC3.
B	LDAA	#\$20	
at in the construction of	STAA	TFLG1	;Limpia bandera OC3 en TFLG1.
7 g as 2	CLR	\$3880	;Limpia variable HIGH, indica ciclo por actualizar.
	RTI		; Fin de interrupción luego de actualizar ciclo bajo.

FIN DE LA ISR PARA MOTOR DE PROPULSIÓN

6.3. SUBRUTINA PASOS, CONTROLA EL MOVIMIENTO DEL MOTOR DE DIRECCIÓN

PASOS	LDY	#\$1000	;Carga la dir. base de Indice X.
	BCLR	\$03, Y, \$01	;Limpia BITO de PORTC, APAGA SENSORES.
	LDAA	DIR	;Carga en A la variable DIR.
	BEQ	IZO	;Si DIR = 0 va a mover motor a la izquierda.

MUEVE MOTOR A LA DERECHA

DER	LDAA	PORTB	;Lee el estado del motor de dirección.
	LDX	#\$10B8	;#\$0420 Carga en X dir. inicial de mov.
	CMPA	#\$01	Compara con edo. 01.
	BEQ	MDER	;Si es iqual va a moverse a la derecha.
	INX		;Incrementa X para tener el siguiente estado de tabla.
	CMPA	#\$02	;Compara con edo. 02.
	BEQ	MDER	;Si es igual va a moverse a la derecha.
	INX		;Incrementa X para tener el sig. edo. de tabla.
	CMPA	#\$04	;Compara con edo. 04.
	BEQ	MDER	;Si es igual va a moverse a la derecha.
	INX		;Incrementa X para tener el sig. edo. de tabla.
	CMPA	#\$08	;Compara con edo. 08.
	BEQ	MDER	;Si es igual va a moverse a la derecha.
	LDX	#\$10B8	;Si NO cumple ninguna condición, carga en X edo.01.
MDER	LDAB	ESTADOS	;Carga estados en contador B.
MD	DEX		;Decrementa X para tener el estado anterior de tabla.
	LDAA	0,X	;Carga en A el contenido de la dir. X.
	STAA	PORTB	; Pone en Puerto B el estado correspondiente a esa dir.
	LDY	#\$OFF8	Tiempo de polarización de motor de dirección
DYY	DEY		
	BNE	DYY	
	DECB		;Decrementa B que es el contador de estados.
	BNE	MD	;Mientras B'=0, repite la operación, mueve motor.
	STX	DIR	;Mitad del movimiento, guarda X en DIR.
	JSR	ESPERA	;Tiempo para corrección de trayectoria.
	LDY	DIR	;Carga DIR en Y (el valor de estados).
MIZD	LDAB	ESTADOS	;Carga estados en B, contador.
MIZDI	INY		;Incrementa Y, el siguiente estado.
	LDAA	0, Y	;Carga el valor en A.
	STAA	PORTB	Pone el valor de A en el Puerto B, motor de dirección.
	LDX	#\$OFF8	;Tiempo de polarización para motor de dirección.
DYY1	DEX		
	BNE	DAAT	
	DECB		;Decrementa B, contador de estados.
	BNE	MIZD1	;Mientras B!=0, repite movimiento.

```
CLI ;Terminó movimiento, habilita interrupciones.

CLR DIR ;Limpia variable DIR.

LDY #$1000 ;ENCIENDE SENSORES.

BSET $03,Y,$01

RTS ;Termina subrutina, el movimiento fue a la derecha.
```

MUEVE MOTOR A LA IZQUIERDA

```
PORTB
IZO
        LDAA
                         ;Lee el estado del motor de dirección.
        LDX
                 #$10A8
                         ;Carga en X dir. inicial de mov.
        CMPA
                 #S01
                         ;Compara con edo. 01.
        BEO
                MIZO
                         ;Si es igual va a moverse a la izquierda.
                         ;Incrementa X para tener el siguiente estado de tabla.
        INX
                 #$02
        CMPA
                         ;Compara con edo. 02.
        BEQ
                MIZQ
                         ;Si es igual va a moverse a la izquierda.
        INX
                         ;Incrementa X para tener el sig. edo. de tabla.
        CMPA
                 #$04
                         ;Compara con edo. 04.
                         ;Si es igual va a moverse a la izquierda.
        BEO
                MIZQ
        INX
                         ;Incrementa X para tener el sig. edo. de tabla.
        CMPA
                 #$08
                         ;Compara con edo. 08
        BEO
                MIZO
                         ;Si es igual va a moverse a la izquierda.
        LDX
                 #$10A7
                         ;Si NO cumple ninguna condición, carga en X el edo. 01.
                 ESTADOS ; Carga estados en contador B.
MIZQ
        LDAB
MI
        INX
                         ;Incrementa X para tener el sig. estado de la tabla.
                 0,X
        LDAA
                         ;Carga en A el contenido de la dir. X.
        STAA
                 PORTB
                         ; Pone en Puerto B el estado correspondiente a esa dir.
        LDY
                 #$OFF8
                         ;Tiempo para polarizar el motor de dirección.
DY
        DEY
        BNE
                DY
        DECB
                         ;Decrementa B que es el contador de estados.
        BNE
                MI
                         ;Mientras B;=0, repite la operación, mueve motor.
                DIREC
                         ;Mitad del movimiento, guarda X en DIREC y
        STX
        JSR
                ESPERA
                        ;espera para corrección de trayectoria.
        LDY
                DIREC
                         ;Carga DIREC en Y.
MDI
        LDAB
                ESTADOS ; Carga Estados en B.
MDI1
        DEY
                        ;Decrementa en uno Y (estado anterior).
        LDAA
                0, Y
                        ;Carga el valor de Y en A.
        STAA
                PORTB
                         ;Coloca el valor en Puerto B, motor de dirección.
        LDX
                #SOFF8
                        ;Tiempo para polarizar el motor de dirección
DY1
        DEX
                DY1
        BNE
        DECB
                        ;Decrementa B, contador de estados.
                         ;Mientras B !=0, repite la operación, mueve motor.
        BNE
                MDI1
        CLI
                        ;Terminó movimiento, habilita interrupciones.
        CLR
               DIR
                        ;Limpia variable DIR.
                         ; ENCIENDE SENSORES después de completar movimiento.
        LDY
               #$1000
        BSET
               $03, Y, $01
        RTS
                        ;Termina subrutina, el movimiento fue a la izquierda.
```

FIN SUBRUTINA PASOS

6.4. SUBRUTINA NUMERO,

CALCULA EL NÚMERO DE ESTADOS QUE SE USA PARA EL GIRO DEL MOTOR DE DIRECCIÓN

```
LDX
              #GRADOS
                        ;Despliega Grados.
        LDY
              #GRADOS
        INY
        JSR
              DESP
        LDD
              S3870
                        ;Carga GRADOS (dir. 3870h) en D.
              #SOD
        LDX
                        ;Carga en X 13, escala de grados por paso.
        IDIV
                        ;Divide D entre X.
        STX
              ENTERO
                        ;Guarda el cociente en entero.
        LDAA ENTERO
                        ;Carga el entero en A.
       ADDA
              #$01
                        ;Suma 1 al entero que está en A.
        LDAB
             ENTERO
                        ;Carga el entero en B.
       ABA
                        ;Suma A con B (entero + entero + 1).
        STAA ESTADOS
                        ;Obtiene número de estados para girar motor.
       LDAA #$0D
                        ;Carga en A ODh = 13d.
       CMPA ESTADOS
                        ;Compara con el valor de ESTADOS.
             MAYOR13
        BMI
                        ;Si estados es mayor a 13d, va a MAYOR13
              #ESTADOS ;Despliega Estados.
SAL
        LDX
        LDY
              #ESTADOS
        INY
        JSR
              DESI
                        ;Termina subrutina.
        RTS
MAYOR13 STAA ESTADOS
                       ;Guarda 13d en estados.
        BRA
                        ; Va a desplegar estados y terminar subrutina.
              SAL
```

FIN DE SUBRUTINA NUMERO

6.5. SUBRUTINA ESPERA, PRODUCE TIEMPO PARA CORRECCIÓN DE TRAYECTORIA

```
ESPERA LDX #$000F
LDY #$0012
T1 DEX
BNE T1
DEY
BNE T1
RTS
```

FIN DE SUBRUTINA ESPERA

VECTOR DE INTERRUPCIÓN DE MOTOR. ASM

ORG	\$0009	; Vector de Interrupción del motor de propulsión
JMP	\$38C0	그는 그들은 생활하다고 되었다면 그 이 이 이 그 이 얼룩들어 있다.

7. SENSOR.ASM

Programa que contiene las subrutinas que controlan el sistema de sensores

7.1 SUBRUTINA SENSOR, HABILITA EL SISTEMA DE SENSORES

```
ORG
                $3C30
                               ;Dirección de inicio en memoria.
SENSOR LDAA
                #503
                               ;Se configuran 2 pines de salida (PCO, PC1) y 6 de
        STAA
                DDRC
                               ;entrada (PC2, PC3, PC4, PC5, PC6, PC7) en PORTC.
                #$1000
       LDX
        BSET
                $03, X, $01
        CLI
                               ; Habilita interrupciones.
       RTS
                               ;Termina subrutina.
```

7.2 ISR DE SENSORES, DETERMINA QUÉ SENSOR SE HA ACTIVADO

```
ORG
                $3C50
                               ;Dirección de inicio de la ISR.
SENS
        LDAA
                PORTC
                              ;Lee el contenido de PORTC.
        LDX
                #$1000
        BCLR
                $03, X, $01
                              ; APAGA SENSORES.
                               ;Compara con 20h que es código del sensor CENTRAL.
        CMPA
                #$21
        BEO
                52
                              ;Salta a subrutina S2.
        CMPA
                #$31
                              ;Compara con 30h, código sensor DERECHO+CENTRAL.
                53
                              ;Salta a subrutina S3.
        BEO
        CMPA
                #561
                              ; Compara con 60h, código sensor IZQUIERDO+CENTRAL.
        BEO
                S 6
                              ;Salta a subrutina S6.
        CMPA
                #$71
                              ; Compara con 70h, todos los sensores activados.
        BEO
                S7
                              ;Salta a subrutina S7.
        LDX
                #$1000
                              ;Carga 1000h en X para direccionamiento indexado.
                              ;Enciende en la dir. 1003h el bit0.
        BSET
                $03,X,$01
        CLI
                              ; Habilita interrupciones.
        LDAA
                #$20
        STAA
                TFLG1
                              ;Limpia bandera
        RTI
                               ;Termina interrupción.
```

Para Sensor Central: Motor de dir. gira 15 grados a la izquierda

```
S2
        CLR
                DIR
                               ;Limpia variable DIR (mov. a la izquierda)
        LDAA
                #$03
        STAA
                ESTADOS
                               ;Carga 03d en la variable ESTADOS (15 grados)
                               ; Va a subrutina PASOS, mueve motor de dir.
        JSR
                PASOS
        LDY
                #$1000
                               ;Se usa X en modo indexado
        BSET
                $03, Y, $01
                               ;Enciende sensores
        LDAA
                #$20
                               ;Limpia bandera
        STAA
                TFLG1
        CLI
                               ; Habilita interrupciones y
        RTI
                               ; regresa a esperar un nuevo edo. de sensores.
```

Para Sensor Derecho + Central: Motor de dir. gira 60 grados a la izquierda.

S3 CLR DIR ;Limpia variable DIR (mov. a la izquierda).

LDAA #\$08

STAA ESTADOS ;Carga 08d en ESTADOS, (60 grados).

JSR PASOS ;Va a subrutina PASOS, mueve motor de dir.

JSR PASOS ;Va a subrutina PASOS, muevo LDX #\$1000 ;X se usa en modo indexado BSET \$03,%,\$01 ;Enciende sensores y CLI ;habilita interrupciones. LDAA #\$20 STAA TFLG1 ;Borra bandera y

RTI ; termina interrupción.

```
Para Sensor Izquierdo + Central: Motor de dir. gira 60 grados a la derecha.
56
        LDAA
                #SDE
                              ;Carga DEh en DIR (mov. a la derecha).
        STAA
                DIR
        LDAA
                #S08
                              ;Carga 08h en ESTADOS (60 grados).
        STAA
                ESTADOS
        JSR
                PASOS
                              ; Va a subrutina PASOS, mueve motor de dir.
        LDX
                #$1000
                              ;X se usa en modo indexado.
        BSET
                $03, X, $01
                              ;Enciende sensores y
        CLI
                              ; Habilita interrupciones.
        CLR
                DIR
                              ;Limpia variable DIR.
        LDAA
                #$20
        STAA
                TFLG1
                              ;Borra bandera y
        RTI
                              ;termina interrupción.
Para todos sensores activados: Disminuye vel. y gira 90 grados a la derecha.
s7
        LDAA
                #$DE
        STAA
                DIR
                              ;Guarda DEh en DIR (mov. a la derecha).
        LDAA
                #SOD
        STAA
                ESTADOS
                              ;Guarda 13d en estados (90 grados).
        JSR
                PASOS
                              ¡Va a subrutina PASOS, mueve motor de dirección.
        LDX.
                #$1000
                              ;X se usa en modo indexado.
        BSET
                $03, X, $01
                              ;Enciende sensores y
        CLI
                              ; habilita interrupciones.
        CLR
                DIR
                              ;Limpia la variable DIR.
        LDAA
                #$20
                              ;Borra bandera.
        STAA
                TFLG1
        RTI
                               ;Termina la interrupción.
```

VECTOR DE INTERRUPCIÓN DE SENSOR. ASM

ORG \$00EE ; Vector de interrupción del sistema de sensores. JMP \$3C50 END

8. COMPARA.ASM

Este archivo realiza la comparación entre el límite de acercamiento y la posición en la que se encuentra el vehículo

8.1. SUBRUTINA LLEGA, VERIFICA CONDICIÓN DE LÍMITE DE ACERCAMIENTO

	ORG	\$3F40	;Dirección de inicio del programa en memoria.
LLEGA	LDX	LONINS	;Calcula la diferencia entre la longitud inicial y la
	LDY	LONFIN	;final, la cual se comparará con el valor límite de
	JSR	RESTA	;acercamiento a la coordenada final. En caso de que
	CLR	\$0004	;DELTALONG sea negativa se borra el signo para
	LDX	#RESULT	; hacer la comparación con valores absolutos.
	JSR	FLTASC	
•	LDX	#RESULT	;Al valor de DELTALONG le resta el valor del límite
	LDY	#LIMITE	;y si el resultado es negativo, significa que el límite
	JSR	RESTA	es mayor que DELTALONG, por lo que se considera que el
	LDX	#RESULT	;móvil llegó a su destino.
	JSR	FLTASC	
	LDAA	\$0004	;Para verificar el signo de la resta lee el bit de signo
	BNE	LATCOMP	; de FPACC1. Si no es positivo (00h), va a LATCOMP.
	BRA	EXIT	;Si es positivo, sale de la subrutina.

LATCOMP	LDY	LATINS LATFIN RESTA	;Obtiene la diferencia de latitudes para comparar con el ;valor límite de acercamiento a coordenada final.
		\$0004	;Se hace positivo para facilitar el algoritmo
		•	;de comparación.
		FLTASC	
			;Se verifica el signo de la diferencia de DELTALAT y
			;el limite para saber que valor es mayor y poder
	JSR I	RESTA	;decidir la acción siguiente.
	LDX 4	#RESULT	
	JSR I	FLTASC	그 그 그 그 그 그 그 그 그 이 이 이 이 아이는 그 그 그 그 그 그 그 그 그 가는 것이 되었다.
	LDAA S	\$0004	;Si la comparación es negativa el límite es mayor
	BNE C	OFF	;que DELTALAT y el móvil ha llegado a su destino.
	BRA I	EXIT	;En caso contrario sale de la subrutina.
OFF	SEI		;El móvil llegó al destino, deshabilita interrupciones.
	CLR 7	rmsk1	;Para apagar el motor de propulsión se modifica la
	CLR 7	rctl1	; condición de toggle por edo. cero en comparación
	RTS		; exitosa y regresa al programa principal.
EXIT	RTS		;Si la diferencia entre DELTALONG (o DELTALAT)
			;y el limite es positiva, termina la subrutina y regresa
			;al programa principal

FIN DE SUBRUTINA LLEGA

CONSTANTE EN COMPARA. ASM

ORG \$3FD0

LIMITE: FDB \$302E,\$3030 ;Limite de Acercamiento

FDB \$3031,\$3120 ;que puede modificarse para

FDB \$2020,\$2020 ;diferentes distancias en formato ASCCI

END ; Valor actual: 0.00011 grados

9. TABLA2.ASM

Programa que convierte la tabla de valores tangentes en formato ASCII a formato Flotante, se ubica a partir de la dirección \$2800 hasta la dirección \$2895

DECLARACIÓN DE VARIABLES PARA COLOCAR LOS VALORES FLOTANTES DE LA TABLA

TF00 TF03 TF06	EQU EQU EQU	\$2B00 \$2B05 \$2B0A			tangente tangente			
TF09	EQU	\$2B0F	, 200					
TF12	EOU	\$2B14						
TF15	EOU	\$2B19						
TF18	EQU	\$2B1E						
TF21	EQU	\$2B23						
TF24	EQU	\$2B28						
TF27	EQU	\$2B2D						
TF30	EQU	\$2B32						
TF33	EQU	\$2B37						
TF36	EQU	\$2B3C		200				
TF39	EQU	\$2B41			A No according		later de la la L	
TF42	EQU	\$2B46						
TF45	EQU	\$2B4B						
TF48	EQU	\$2B50						
TF51	EQU	\$2B55						

TF54	EQU	\$2B5A
TF57	EQU	\$2B5F
TF60	EQU	\$2B64
TF63	EQU	\$2B69
TF66	EQU	\$2B6E
TF69	EQU	\$2B73
TF72	EQU	\$2B78
TF75	EQU	\$2B7D
TF78	EQU	\$2B82
TF81	EQU	\$2B87
TF84	EQU	\$2B8C
TF87	EQU	\$2B91

9.1 SUBRUTINA DOTAB,

CONVIERTE CADA VALOR ASCII DEFINIDO COMO CONSTANTE AL FORMATO FLOTANTE, Y GUARDA ESTOS VALORES FLOTANTES EN UNA NUEVA TABLA DESDE LA DIRECCIÓN \$2800 A \$2898

DOTAB	ORG LDX LDY JSR LDX JSR CLR	\$01A0 #TAN00 #CERO SUMA #TF00 PUTFPAC1 \$2B04	;Dir. de inicio del programa en memoria. ;Carga el primer valor de tangente ascii en X. ;carga la constante CERO en Y y suma X + Y ;convirtiendo así el valor ascii a flotante. ;Carga dir. destino del valor flotante y ;guarda el valor en esa dirección. ;Limpia signo, la tabla es de valores positivos.
	LDX	#TAN03	;Repite la operación anterior para cada valor de
	LDY	#CERO	; la tabla de valores ascii (El listado de los
	JSR	SUMA	; valores restantes se muestra en dos columnas).
		#TF03	그 그 그 그는 그는 그는 그는 그는 그리고 하는 말을 바꾸는 중요한 그것 같습니다.
	JSR	PUTFPAC1	
	CLR	\$2B09	
		#m>NO.6	7 DV 4 4 D V 1 0
	LDX LDY	#TANO6 #CERO	LDX #TAN18 LDY #CERO
	JSR	SUMA	JSR SUMA
	LDX	#TF06	LDX #TF18
	JSR	PUTFPAC1	JSR PUTFPAC1
	CLR	\$2B0E	CLR \$2B22
	LDX	#TAN09	LDX #TAN21
	LDY	#CERO	LDY #CERO
	JSR	SUMA	JSR SUMA
	LDX	#TF09	LDX #TF21
	JSR	PUTFPAC1	JSR PUTFPACI
	CLR	\$2B13	CLR \$2B27
	LDX	#TAN12	LDX #TAN24
	LDY	#CERO	LDY #CERO
	JSR	SUMA	JSR SUMA
	LDX	#TF12	LDX #TF24
	JSR	PUTFPAC1	JSR PUTFPAC1
	CLR	\$2B18	CLR \$2B2C
	LDX	#TAN15	LDX #TAN27
	LDY	#CERO	LDY #CERO
	JSR	SUMA	JSR SUMA
	LDX	#TF15	LDX #TF27
	JSR	PUTFPAC1	JSR PUTFPAC1
	CLR	S2B1D	CLR \$2B31

LDX	#TAN30	L	DX #TAN57
LDY	#CERO	L	DY #CERO
JSR	SUMA		SR SUMA
LDX	#TF30		DX #TF57
JSR	PUTFPAC1		SR PUTFPAC1
CLR	\$2B36		LR \$2B63
	#TAN33	and a contract of the contract	DX #TAN60
LDX	.,		DY #CERO
LDY	#CERO		:
JSR	SUMA		SR SUMA
LDX	#TF33		DX #TF60
JSR	PUTFPAC1	the contract of the contract o	SR PUTFPAC1
CLR	\$2B3B		LR \$2B68
LDX	#TAN36	L	DX #TAN63
LDY	#CERO	and the control of the form of the control of the c	DY #CERO
JSR	SUMA	្រាស់	SR SUMA
LDX	#TF36	I.	DX #TF63
JSR	PUTFPAC1	$oldsymbol{ extstyle J}$	SR PUTFPAC1
CLR	\$2B40	ė.	LR \$2B6D
LDX	#TAN39		DX #TAN66
LDY	#CERO		DY #CERO
JSR	SUMA		SR SUMA
		the control of the co	DX #TF66
LDX	#TF39		
JSR	PUTFPACI		SR PUTFPAC1
CLR	\$2845		LR \$2B72
LDX	#TAN42		DX #TAN69
LDY	#CERO	L.	DY #CERO
JSR	SUMA	.	SR SUMA
LDX	#TF42	L L	DX #TF69
JSR	PUTFPAC1	J	SR PUTFPAC1
CLR	\$2B4A	C	LR \$2B77
LDX	#TAN45	L	DX #TAN72
LDY	#CERO	T.	DY #CERO
JSR	SUMA		SR SUMA
LDX	#TF45	The state of the s	DX #TF72
JSR	PUTFPAC1	——————————————————————————————————————	SR PUTFPAC1
CLR	\$2B4F	_	LR \$2B7C
	•	_	DX #TAN75
LDX	#TAN48	the control of the co	
LDY	#CERO		DY #CERO
JSR	SUMA		SR SUMA
LDX	#TF48		DX #TF75
JSR	PUTFPAC1		SR PUTFPAC1
CLR	2B54	in de la	LR \$2B81
LDX	#TAN51	. The second of the second of ${f L}$	DX #TAN78
LDY	#CERO	L	DY #CERO
JSR	SUMA	J	SR SUMA
LDX	#TF51	L	DX #TF78
JSR	PUTFPAC1		SR PUTFPAC1
CLR	\$2B59		LR \$2B86
LDX	#TAN54		DX #TAN81
LDX	#CERO		DY #CERO
			SR SUMA
JSR	SUMA		
LDX	#TF54	-	DX #TF81
JSR	PUTFPAC1		SR PUTFPAC1
CLR	\$2B5E	C C	LR \$2888

LDX #TAN84 LDY #CERO JSR SUMA LDX #TF84 JSR PUTFPAC1 CLR \$2B90

LDX #TAN87 LDY #CERO JSR SUMA LDX **#TF87** JSR PUTFPAC1 CLR \$2B95 ;Termina. RTS

FIN DE SUBRUTINA DOTAB

CONSTANTES EN DOTAB.ASM

ORG \$03E8 ;Se ocupa para pasar de ascii a flotante sumando cero CERO: FDB \$3030,\$3030 ;en ascii a otro número ascii, el resultado de la suma FDB \$3030,\$2020 ; queda en flotante en FPACC1.

TABLA DE VALORES EN FORMATO ASCII (Debe estar en una sola columna)

				되는 원보는 경험 시간 경	47.67	
	ORG	\$03F0			FDB	\$3730,\$2020
TANOO:	FDB	\$302E,\$3030			ORG	\$0458
	FDB	\$3030,\$2020		TAN39:	FDB	\$302E,\$3831
	ORG	\$03F8			FDB	\$3030,\$2020
TAN03:	FDB	\$302E,\$3035			ORG	\$0460
	FDB	\$3230,\$2020		TAN42:	FDB	\$302E,\$3930
	ORG	\$0400			FDB	\$3030,\$2020
TANO6:	FDB	\$302E,\$3130			ORG	\$0468
	FDB	\$3530,\$2020		TAN45:	FDB	\$312E,\$3030
	ORG	\$0408			FDB	\$3030,\$2020
: PONAT	FDB	\$302E,\$3135			ORG	\$0470
	FDB	\$3830,\$2020		TAN48:		\$312E,\$3131
	ORG	\$0410			FDB	\$3130,\$2020
TAN12:		\$302E,\$3231			ORG	\$0478
	FDB	\$3330,\$2020		TAN51:		\$312E,\$3233
	ORG	\$0418			FDB	\$3530,\$2020
TAN15:		\$302E,\$3236			ORG	\$0480
	FDB	\$3830,\$2020		TAN54:		\$312E,\$3337
	ORG	\$0420			FDB	\$3630,\$2020
TAN18:		\$302E,\$3332			ORG	\$0488
	FDB	\$3530,\$2020		TAN 57:		\$312E,\$3534
	ORG	\$0428	and the second s		FDB	\$3030,\$2020
TAN21:		\$302E,\$3338			ORG	\$0490
	FDB	\$3430,\$2020		TAN60:		\$312E,\$3733
	ORG	\$0430			FDB	\$3230,\$2020
TAN24:		\$302E,\$3434			ORG	\$0498
	FDB	\$3530,\$2020		TAN63:		\$312E,\$3730
	ORG	\$0438			FDB	\$3530,\$2020
TAN27:		\$302E,\$3531			ORG	\$04A0
	FDB	\$3030,\$2020		TAN66:		\$322E,\$3234
	ORG	\$0440			FDB	\$3630,\$2020
TAN30:		\$302E,\$3537	•		ORG	\$04A8
	FDB	\$3730,12020		TAN69:		\$322E,\$3630
	ORG	\$0448			FDB	\$3530,\$2020
TAN33:		\$302E,\$3634			ORG	\$04B0
	FDB	\$3930,\$2020		TAN72:		\$332E,\$3037
	ORG	\$0450		and the same of th	FDB	\$3830,\$2020
TAN36:	FDB	\$302E,\$3732			ORG	\$04B8

TAN75: FDB \$332E,\$3733

FDB \$3230,\$2020

ORG \$04D0 TAN84: FDB \$392E,\$3531

ORG \$04C0

FDB \$3430,\$2020

TAN78: FDB \$342E,\$3730

ORG \$04D8

FDB \$3530,\$2020

TAN87: FDB \$3139,\$2E30

ORG \$04C8

TAN81: FDB \$362E,\$3331

FDB \$3830,\$2020

FDB \$3430,\$2020

END

10. GD1.ASM Este programa guarda de una localidad de memoria a otra

10.1 SUBRUTINA GDCOOR1, GUARDA UNA CADENA DE DATOS DE 15 CARACTERES DE LONGITUD

;Dir. de inicio del programa en RAM. ORG \$3FFF GDCOOR1 LDAB #SOF ;Carga OFh = 15d en B, como contador. GUARDAI LDAA ;Carga en A el contenido de X (se espera una dirección). 0,X STAA 0,Y ;Guarda el valor de A en la dir. indicada por Y. INX ;Se incrementa X al siguiente valor (sig. Carácter). INY ;Se incrementa Y a la siguiente dirección de destino. DECH ;Se decrementa B, contador de caracteres guardados. BNE ;Mientras B!=0 repite la operación de quardar. **GUARDAI** RTS ;Cuando B = 0, termina la subrutina.

FIN DE SUBRUTINA GDCOOR1