

01167

2ej.
5

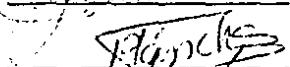
MODELO DE ASIGNACION DE RECURSOS
EN ORGANISMOS DESCENTRALIZADOS DEL
SECTOR PUBLICO

CRÉDITOS ASIGNADOS A LA TESIS díez 10
letra y número

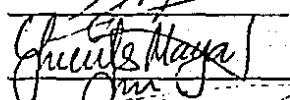
APROBADO POR EL JURADO

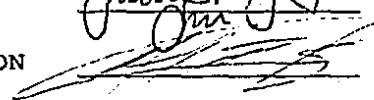
FIRMA

Presidente: DR. JORGE DIAZ PADILLA GUERRERO 

Vocal: M. EN I. RUBEN TELLEZ SANCHEZ 

SECRETARIO: M. en I. FRANCISCO ALVAREZ CASO 

SUPLENTE: DR. SERGIO FUENTES MAYA 

SUPLENTE: M. en I. ARTURO FUENTES ZENON 

1989

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 está 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.

	INDICE	PAGINA
AGRADECIMIENTOS.....		11
RESUMEN.....		111
INTRODUCCION.....		1
I EL PROBLEMA DE ASIGNACION DE RECURSOS EN LOS ORGANISMOS DESCENTRALIZADOS.....		5
1.1 El Sistema Nacional de Planificacion.....		5
1.2 Descripcion de la problematica.....		12
II MODELOS DE ASIGNACION DE RECURSOS EN EN ORGANISMOS DESCENTRALIZADOS.....		15
2.1 El Modelo de Rusfli.....		16
2.2 Algoritmo de Solucion.....		20
2.3 Observaciones al modelo.....		23
III PROPUESTA Y DESARROLLO DE UN MODELO PARA ASIGNACION DE RECURSOS.....		27
3.1 Conceptualizacion del Modelo.....		27
3.2 Algoritmo de solucion.....		43
3.3 Ejemplo Ilustrativo.....		46
IV CONCLUSIONES Y RECOMENDACIONES.....		59
BIBLIOGRAFIA.....		158
APENDICES:		
I La Planificacion y el Sector Publico.....		64
II Programacion por Metas: Conceptos Basicos.....		72
III Principio de Descomposicion de Dantzig-Wolfe.....		77
IV El Modelo de Programacion Lineal Generalizada....		92
V El Algoritmo de Descomposicion de Benders.....		95
VI Paquete Computacional para el Modelo Propuesto...		93

R E S U M E N

Un aspecto fundamental en la planeación del desarrollo de un país es el establecimiento de los lineamientos cualitativos a considerar en cada uno de los niveles jerárquicos de decisión para el corto, mediano y largo plazo. En nuestro país, el Plan Nacional de Desarrollo opera en el más alto nivel y contiene las metas, previsiones sobre los recursos a utilizar, y los lineamientos de política de carácter Global, Sectorial y Regional. Como consecuencia, al Sistema Nacional de Planeación Democrática realiza un proceso de planeación, a través del cual se distinguen cuatro etapas: Formulación, Instrumentación, Control y Evaluación; que se vinculan funcionalmente con los niveles global, sectorial e institucional. En este trabajo, se analiza el Sector Público y su desarrollo dentro del Sistema Nacional de Planeación Democrática. Como resultado de este análisis se desprende la necesidad de profundizar en el estudio e implantación de herramientas auxiliares que permitan cuantificar y optimizar el uso de recursos escasos en el logro de metas. La idea de analizar el problema de asignación de recursos descentralizados no es nueva y diversos modelos han sido propuestos. Uno de ellos es el modelo clásico de Rueffl y sus modificaciones. Dicho modelo es revisado en detalle en este trabajo y debido a sus fallas metodológicas, se propone un modelo modificado que se adapta a la problemática de asignación de recursos para organizaciones descentralizadas de tres niveles jerárquicos. Asimismo, se propone un procedimiento de solución del modelo implantado en una microcomputadora compatible I.B.M. Se anexa un ejemplo ilustrativo resuelto con el paquete computacional formulado para este propósito e incluido en el Apéndice VI, y otros apéndices, que contienen los fundamentos matemáticos usados en este trabajo.

AGRADECIMIENTO

Quiero hacer constar mi agradecimiento a todas aquellas personas que en una u otra forma me auxiliaron en la elaboración de este trabajo. Asimismo deseo dedicar este esfuerzo al Capitán de Fragata Carlos Ferréz Mata, así como a aquellos viejos Maquinistas Navales de otros tiempos, que obecuros y tenaces en su mundo de hierro, mar, vapor y fuego, nos heredaron conocimientos haciendo operar los buques de la Armada de México. A ellos que con su Título Profesional Anfibio, se abrieron camino en tierra, cuando la edad, el cansancio, los deberes familiares, y el interés de estudiar o progresar, les inclinó a cambiar las duras condiciones de la mar, por las menos duras que se dan en tierra, buscando en todo momento dar con su trabajo, un esfuerzo productivo para el desarrollo nacional.

INTRODUCCION

El Sistema Nacional de Planeacion Democratica constituye un conjunto articulado de relaciones funcionales, que establecen las dependencias y entidades del sector publico entre si, con las organizaciones de los diversos grupos sociales y con las autoridades de las entidades federativas a fin de efectuar acciones de comun acuerdo.

Dentro del sistema tiene lugar un proceso de planeacion, a traves del cual se distinguen actividades en cuatro etapas, a saber: Formulacion, Instrumentacion, Control y Evaluacion. El sistema se apoya en una estructura institucional, en la cual se vinculan funcionalmente tres niveles: Global, Sectorial e Institucional.

El Plan Nacional de Desarrollo opera en el mas alto de estos niveles y contiene las metas (objetivos nacionales y prioridades del desarrollo integral del pais), previsiones sobre los recursos a utilizar y los lineamientos de politicas de caracter global, sectorial y regional.

El SNPD esta concebido de manera que el contenido del Plan Nacional de Desarrollo es expresado basicamente de manera cualitativa, dejando la responsabilidad de su cuantificacion a los niveles sectorial e institucional. Al nivel sectorial corresponda la elaboracion de los programas de mediano plazo cuya funcion es:

Desagregar y detallar los planteamientos y orientaciones generales del Plan Nacional, a traves de la identificacion de los objetivos, metas, politicas e instrumentos, que en su conjunto contribuiran al logro de los objetivos y prioridades del Plan.

En este contexto, es sin duda la Ley de Planeacion la que norma la operacion del Sistema y establece dos aspectos fundamentales que genera la creacion del presente trabajo:

- El articulo 20c., de esta Ley, permite la participacion de Instituciones Profesionales y de Investigacion en la Planeacion Nacional, en calidad de "Organos de consulta permanente".

- La necesidad reconocida por el SNPD, del desarrollo de Metodos y Tecnicas que incluyan "metodologias de Analisis Cuantitativo aplicables a las diferentes etapas del proceso de planeacion".

De este ultimo parrafo nace la necesidad fundamental de desarrollar diversas herramientas metodologicas y cuantitativas que permitan soportar adecuadamente a la planeacion.

En este planteamiento, el propósito de este trabajo es revisar y analizar la problemática de asignación de recursos para organizaciones descentralizadas en tres niveles jerárquicos, y proponer un procedimiento de solución que se encuentra implementado para una microcomputadora compatible IBM. Así mismo, se presenta un ejemplo ilustrativo que muestra la aplicación de la metodología propuesta.

Cabe mencionar que el desarrollo del presente trabajo sufrió varias modificaciones antes de obtener la versión actual. En efecto, en un principio se intentó solo la presentación de los resultados clásicos de Ruefli, tal como él los obtuvo, aplicarlos, y dar una extensión de los mismos a un caso que contemplara la posible variación en el tiempo de los coeficientes tecnológicos invocados por Ruefli, así como la repercusión que en la determinación de éstos tenía la variación de los costos de los recursos. Sin embargo, tanto al tratar de aplicar estos resultados, como al intentar extenderlos, se enfrentaron dificultades de índole teórica que impedían lograr los propósitos iniciales. Dichas dificultades se debieron a una serie de imprecisiones y fallas contenidas en el algoritmo de Ruefli y que, como pudo ser constatado al revisar los trabajos sobre el tema posteriores a Ruefli, impedían procesos computacionales convergentes que resolvieran el problema tal como Ruefli lo presentó. Finalmente se decidió dar una interpretación propia al trabajo de Ruefli. El resultado fue un nuevo modelo de Asignación de Recursos a Organizaciones Descentralizadas estructuradas en Tres Niveles Jerárquicos. Este modelo es el que se presenta aquí.

La idea del presente estudio se generó al analizar la organización del Sector Público y su desarrollo dentro del Sistema Nacional de Planeación Democrática. Esto motivó el estudio de diversos modelos y la formulación de un Sistema que pudiera cuantificar y optimizar el

logro de metas en nuestro propio Gobierno Federal modelado a traves del Sistema Nacional de Planeacion Democratica. Se espera que el Modelo que se propone en esta Tesis, contribuya al fomento y desarrollo de la Planeacion en nuestro pais, y su aplicacion, constituya un soporte efectivo para el personal Directivo del Sector Publico en el proceso proceso de la Toma de Decisiones. Para tales efectos, se sistematiza la presentacion de los algoritmos correspondientes de manera de que puedan ser facilmente aplicados en las Organizaciones Publicas.

El desarrollo de este trabajo es como sigue:

El Primer Capitulo es de caracter introductorio y pretende analizar los aspectos mas importantes del Sistema Nacional de Planeacion y en especial, los Programas de Mediano Plazo, y el Plan Nacional de Desarrollo. De este analisis se desprenden la necesidad de profundizar en el estudio e implementacion de herramientas auxiliares para la planeacion a mediano plazo, justificandose asi la elaboracion del presente trabajo.

El segundo capitulo se hace una revision tecnico-historica del Problema de la Asignacion de Recursos para Investigacion y Desarrollo en Organizaciones Descentralizadas. Su primera seccion aborda el problema tal como fue visualizado por T.W. Ruefli, quien formalizo inicialmente la presentacion e intento su solucion. Este Modelo fue modificado en dos ocasiones (<17>,<19>) por fallas de conceptualizacion las cuales se revisten en la segunda seccion de este capitulo, que concluye con las diferentes variantes que fueron efectuadas al mismo.

En el capitulo tercero se presenta el Modelo que en esta tesis se propone como alternativo al modelo de Ruefli y se formula el metodo para implantar practicamente su utilizacion; asi mismo, se presenta un ejemplo ilustrativo de la metodologia propuesta. Finalmente en el cuarto capitulo se emiten las conclusiones y recomendaciones, resumiendose los resultados del trabajo.

Como informacion soporte del presente trabajo, se agregaron seis apendices, de los cuales, los cinco primeros contienen los fundamentos Matematicos a que continuamente se hace referencia y el ultimo,

contiene un paquete computacional en un disco flexible de microcomputadora de doble densidad, el cual sera orientado a la solucion de Problemas que por su definicion y caracteristicas correspondan al Modelo que aqui se presenta.

Para la formulacion del presente documento, se destacaron en letras negritas aquello que tiene relevancia especial ya sea para el trabajo como un todo, para ciertos capitulos o para la idea que en el contexto se intenta explicar. El uso de corchetes se emplea para las notas de pie de pagina y los parentesis triangulares se utilizan para las referencias bibliograficas. Asi mismo, es convenienteclarar que algunos subindices y superindices no se hacen explícitos cuando la expresion que los contiene aparece entre lineas y que cuando " t " se emplea como superindice, se utilizada para demostrar la traspuesta de un vector o de una matriz, segun sea el caso de que se trate.

CAPITULO I

EL PROBLEMA DE ASIGNACION DE RECURSOS EN LOS ORGANISMOS DESCENTRALIZADOS

Un aspecto fundamental en el ejercicio de la planeacion de los recursos escasos de una organizacion es el establecimiento de lineamientos cualitativos a seguir en cada una de las actividades de la planeacion. En este sentido, la Secretaria de Programacion y Presupuesto ha publicado el documento basico sobre principios y organizacion del Sistema de Planeacion Democratica que rige al Pais. Dicho documento sirve de base para realizar las etapas iniciales de la planeacion y se apoya en la estructura institucional, que en sus distintos niveles define las responsabilidades de los participantes y genera los instrumentos de planeacion. En este capitulo, se describe en forma breve el mencionado sistema de planeacion y se especifica un esquema mediante el cual se explica la problematica de la asignacion de recursos en las organizaciones descentralizadas y se mencionan los esfuerzos que se han realizado para modelar y analizar dicha problematica. En especial, se mencionan los esfuerzos realizados para formular la problematica como un problema de optimizacion con una estructura especial que se presta a la aplicacion de diversas tecnicas, entre las que podemos mencionar: el metodo de descomposicion de Dantzig y Wolf y la programacion lineal generalizada.

1.1.- EL SISTEMA NACIONAL DE PLANEACION

"El sistema de planeacion que se aplica en un pais debe de estar en correspondencia con el caracter de sus estructuras juridicas, politicas y administrativas", (<32>, pag. 9). Este principio es reconocido en el documento explicativo del Sistema Nacional de Planeacion Democratica el cual fue realizado en apego al Articulo 26 de la CONSTITUCION POLITICA DE LOS ESTADOS UNIDOS MEXICANOS (ver <32>, pag. 91) y reglamentado en el capitulo segundo (articulos 12 a 19) de la Ley de Planeacion (ver <32>, pags. 94-96). De acuerdo a dicho Documento:

"El Sistema Nacional de Planeacion Democratica constituye un conjunto articulado de relaciones funcionales que establecen las Dependencias y Entidades del Sector Publico entre si, con las organizaciones de los diversos grupos sociales y con las autoridades de las Entidades Federativas a fin de efectuar acciones de comun acuerdo", (<32>, pag. 15)

Dentro del Sistema tiene lugar un proceso de planeacion, a traves del cual se distinguen actividades en cuatro etapas: Formulacion, Instrumentacion, Control y Evaluacion. [1] Estando el Sistema apoyado en una estructura institucional, que en distintos niveles de operacion: Global, Sectorial e Institucional, definen responsabilidades para todos los participantes, y cuenta con una infraestructura basica que sirve de apoyo a su funcionamiento general.

Mediante responsabilidades y funciones claramente establecidas, se generan los llamados instrumentos de la planeacion que se distinguen por su jerarquia, su cobertura espacial y temporal, y por la funcion a cumplir dentro del Sistema.

En relacion a los instrumentos de planeacion conviene indicar (<32>, Pag. 45) que:

"Estos instrumentos tienen su expresion material a traves de documentos, ya sea planes, programas, leyes, informes de control o evaluacion, los que en general contienen objetivos, metas, estrategias, politicas y medidas operativas que seran aplicadas para la atencion de las prioridades de la planeacion nacional, y ademas consideran el resultado de la participacion de los grupos sociales y de las entidades federativas."

La diferencia entre los instrumentos del sistema, es basicamente de caracter funcional. Estos instrumentos se clasifican en: NORMATIVOS, OPERATIVOS, DE CONTROL Y DE EVALUACION.

[1]: En el Apendice I, se han resumido las principales filosofias de la planeacion y se propone una variante que, ajustandose al sistema y a la realidad actual hace posible planificar.

Los instrumentos normativos del SNPD, son: el Plan Nacional de Desarrollo y los Programas de Mediano Plazo . "El Plan Nacional de Desarrollo es el Instrumento de mayor agregación y cobertura dentro del SNPD y considera, con una perspectiva nacional, a todos los sectores y regiones del país. Orienta las acciones de los niveles de planeación sectorial e institucional, así como en un amplio nivel, la planeación que realizan los estados y municipios." (<32>, pag. 46). Por Ley, el PND contiene:

- a.- Los objetivos nacionales, estrategias y prioridades del desarrollo integral del país;
- b.- Previsiones sobre los recursos a utilizar;
- c.- Determinación de instrumentos y responsables de su ejecución; y
- d.- Lineamientos de políticas de carácter global, sectorial y regional.

Los contenidos del plan son "basicamente cualitativos, dejando para los instrumentos de corto plazo y los programas sectoriales, regionales, institucionales y especiales, los aspectos más específicos y la definición de las metas cuantitativas.", (<32>, pag. 46).

Los Programas de Mediano Plazo, por su parte, tienen como función "Desagregar y detallar los planteamientos y orientaciones generales del Plan Nacional, a través de la identificación de los objetivos, metas, políticas e instrumentos, que en su conjunto contribuyan al logro de los objetivos y prioridades del Plan." (<32>, pag. 47).

Del resto de los instrumentos del Sistema, se hará énfasis solo en los Instrumentos Operativos, de Corto Plazo, y más específicamente, en los Programas Anuales, por ser aquellos cuya función es "expresar anualmente, con la definición de acciones, metas, políticas, instrumentos y asignación de recursos, los objetivos y propósitos del Plan Nacional y los Programas de Mediano Plazo" (<32>, pag. 50).

Los Programas Anuales son elaborados en los tres niveles de la estructura institucional del Sistema, siendo su cobertura Nacional y/o

Regional. En este respecto conviene indicar (32), pag.60) que:

" Su elaboracion se realiza a traves de un proceso de aproximaciones sucesivas que garantiza la necesaria congruencia y compatibilidad entre ellos, con el Plan Nacional y los Programas de Mediano Plazo."

Esquematicamente se puede resumir y complementar lo expuesto anteriormente por medio de la Figura 1.1. que esquematicamente en un diagrama de organizacion representa un modelo derivado del SNPD que se encuentra esquematizado en la figura 1.2.

ESTRUCTURA ORGANICA

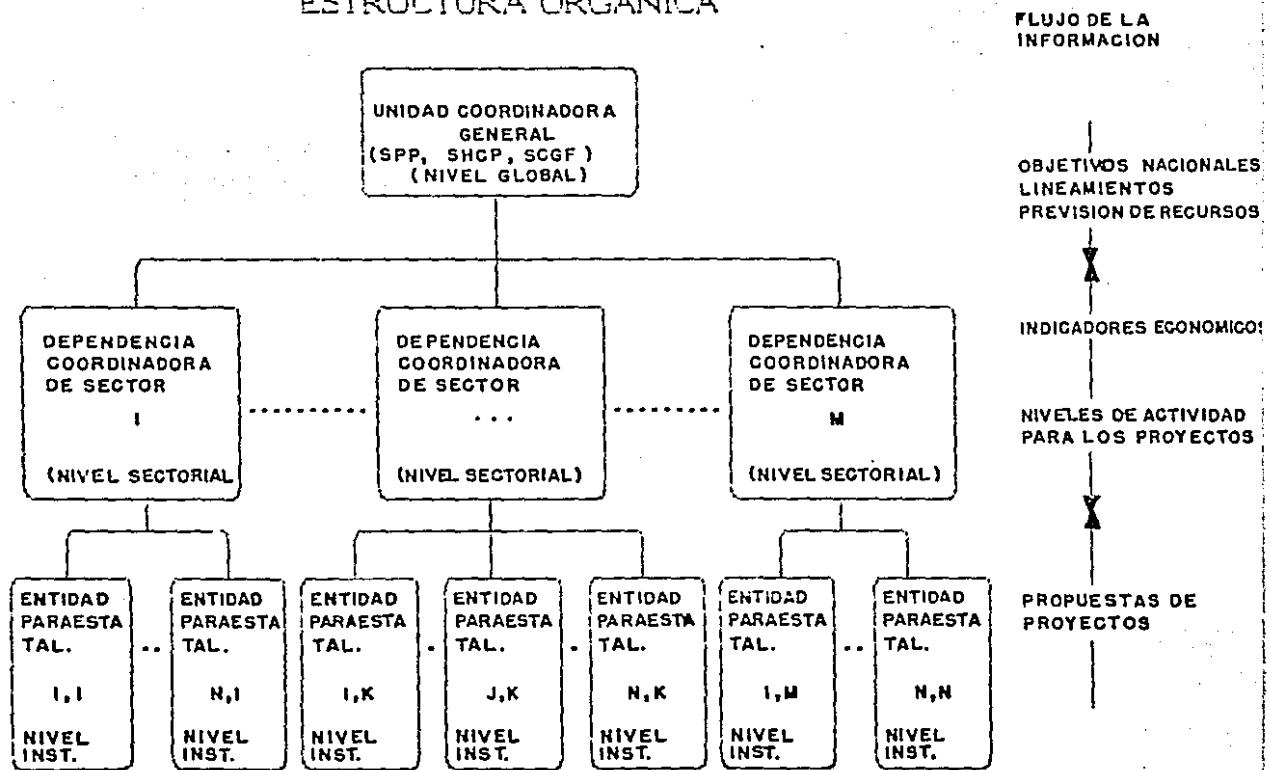


FIG. 1.1 MODELO GRAFICO DEL SISTEMA NACIONAL DE PLANEACION DEMOCRATICA.

En dicho Modelo se observa tanto la estructura orgánica del SNPD como el flujo de información entre los niveles del Sistema.^[2] Este es el Modelo que sera objeto de estudio en el presente trabajo. Verbalmente se puede explicar como sigue:

El SNPD contiene una Unidad Coordinadora General, que corresponde al Nivel Global de su Estructura Organizacional. Dicha Unidad coordina las Actividades de "m" Dependencias Coordinadoras de Sector, las cuales pertenecen al Nivel Sectorial de la Estructura Organizacional del SNPD . La Unidad Coordinadora General (UCG) define -de manera cualitativa- los Objetivos Nacionales y establece las previsiones sobre los recursos a utilizar por cada una de sus Dependencias Coordinadoras de Sector, así como los lineamientos de políticas de carácter sectorial.

Las Dependencias Coordinadoras de Sector interpretan y cuantifican los objetivos y recursos que les establece la UCG. Con base en esta información seleccionan los niveles de actividad para los diferentes proyectos en un intento de alcanzar los objetivos (traducidos en términos de metas) que les asigna la UCG. Estos proyectos son propuestos por las Entidades Paraestatales de la Administración Pública, las cuales están ubicadas en el Nivel Institucional del SNPD.

Las Dependencias Coordinadoras de Sector generan -con base en un proceso interno de optimización- información cuantitativa (indicadores económicos) sobre los objetivos (metas) que les asigna la UCG. Dicha información es transmitida tanto a la UCG como a las Entidades Paraestatales. La UCG considera estos datos para evaluar (y, en su caso, modificar) sus políticas (objetivos, lineamientos, previsiones, etc.), mientras que las Entidades Paraestatales los toman en cuenta para realizar adaptaciones a los proyectos que proponen o para proponer nuevos proyectos. De esta manera se realiza un proceso iterativo de retroalimentación que deberá terminar cuando se satisfagan ciertos criterios de optimización. La elección de dichos criterios está en función del tipo de modelo matemático que se utilice para resolver el problema de optimización que se genera.

[2]: Recordemos que el modelo de un sistema no es más que una simplificación del mismo, hecha con el propósito de obtener información sobre el sistema sin tener que manipularlo en toda su complejidad.

SISTEMA NACIONAL DE PLANEACION DEMOCRATICA

NIVELES	DEPENDENCIAS QUE INTERVIENEN EN CALIDAD DE RESPONSABLES	ACTIVIDADES DE PLANEACION (POR NIVEL)
GLOBAL	<p>SPP EN CALIDAD DE DEPENDENCIA DE INTEGRACION Y COORDINACION DE LAS ACTIVIDADES DE PLANEACION</p> <p>SHCP DESEMPEÑANDO ACTIVIDADES REFERIDAS A LOS ASPECTOS FINANCIEROS, FISCALES Y CREDITICIOS A FIN DE HACERLOS COMPATIBLES CON LA PLANEACION NACIONAL DEL DESARROLLO.</p> <p>SCGF APORTANDO ELEMENTOS DE JUICIO PARA EL CONTROL Y SEGUIMIENTO DE LOS OBJETIVOS Y PRIORIDADES DEL PLAN Y DE LOS PROGRAMAS</p>	<p>EN ESTE NIVEL SE ELABORA EL PLAN NACIONAL DE DESARROLLO CUYA FUNCION ES DEFINIR LOS PROPOSITOS, LA ESTRATEGIA GENERAL Y LAS PRINCIPALES POLITICAS DEL DESARROLLO NACIONAL, ASI COMO INDICAR LOS PROGRAMAS DE MEDIANO PLAZO QUE DEBEN ELABORARSE PARA ATENDER LAS TEMATICAS PRIORIDADES ECONOMICO-SOCIALES DEL MISMO.</p> <p>OTRA ACTIVIDAD PROPIA DE ESTE NIVEL ES LA ELABORACION DEL PROGRAMA OPERATIVO ANUAL MACRO CUYA FUNCION ES EXPRESAR ANUALMENTE, CON LA DEFINICION DE ACCIONES, METAS, POLITICAS Y ASIGNACION DE RECURSOS, LOS OBJETIVOS Y PROPOSITOS DEL NACIONAL Y LOS PROGRAMAS DE MEDIANO PLAZO. SU ELABORACION SE REALIZA A TRAVES DE UN PROCESO DE APROXIMACIONES SUCESSIVAS</p>
SECTORIAL	<p>ESTE NIVEL CORRESPONDE A LA DIVISION ACTUAL DE LA "APF" QUE ATIENDE ASPECTOS ESPECIFICOS DE LA ECONOMIA.</p> <p>LAS DEPENDENCIAS RESPONSABLES EN ESTE NIVEL SON LLAMADAS DEPENDENCIAS COORDINADORAS DE SECTOR EN CADA DEPENDENCIA, LA RESPONSABILIDAD DE LA PLANEACION RECAE EN SU TITULAR QUIEN PARA CUMPLIRLA SE APOYA EN UNA UNION DE PLANEACION Y EN UNA ESTRUCTURA ADMINISTRATIVA Y EJECUTIVA</p>	<p>ES TAREA DE ESTE NIVEL EL ELABORAR LOS PROGRAMAS DE MEDIANO PLAZO CUYA FUNCION ES DESAGREGAR Y DETALLAR LOS PLANTEAMIENTOS Y ORIENTACIONES GENERALES DEL PLAN NACIONAL, A TRAVES DE LA IDENTIFICACION DE LOS OBJETIVOS, METAS, POLITICAS E INSTRUMENTOS QUE EN SU CONJUNTO CONTRIBUYAN AL LOGRO DE LOS OBJETIVOS Y PRIORIDADES DEL PLAN.</p> <p>TAMBIEN CORRESPONDE A ESTE NIVEL LA COORDINACION DE LAS ACTIVIDADES DE PLANEACION DE LAS ENTIDADES PARAESTATALES Y LA Y LA ELABORACION DE LOS PROGRAMAS OPERATIVOS ANUALES PRELIMINARES.</p>
INSTITUCIONAL	<p>ESTA CONFORMADO POR ENTIDADES PARAESTATALES DE LA "APF" ORGANISMOS DESCENTRALIZADOS, EN PRESAS DE PARTICIPACION ESTATAL, FONDOS Y FIDEICOMISOS, QUE SE UBICAN EN EL SECTOR ADMINISTRATIVO QUE CORRESPONDE A LAS ACTIVIDADES PRODUCTIVAS O DE SERVICIOS QUE LLEVEN A CABO.</p>	<p>LAS ACTIVIDADES BASICAS DE PLANEACION CORRESPONDENTES A ESTE NIVEL SON:</p> <p>PARTICIPAR EN LA ELABORACION DE LOS PROGRAMAS A MEDIANO PLAZO Y DE SUS RESPECTIVOS PROGRAMAS ANUALES CON PROPUESTAS DE PROYECTOS QUE PROCEDAN EN RELACION A SU AMBITO Y OBJETIVOS</p> <p>ESTABLECER SUS PROPIOS OBJETIVOS, PRIORIDADES Y ESTRATEGIAS.</p>

FIG.1.2 ESTRUCTURA DEL "SISTEMA NACIONAL DE PLANEACION DEMOCRATICA" : Entidades responsables y actividades de planeacion propias de cada nivel.

El criterio que se utilizará en el presente trabajo se deriva del criterio de optimalidad del Algoritmo de Dantzig-Wolfe y, como se puede corroborar al estudiar el siguiente capítulo, tiene un claro paralelo con el Problema de Optimización que se presenta en el SNPD al analizarlo a la luz del Modelo Gráfico, Fig. 1.1.

Si se escribe el Modelo que propone este trabajo, en términos del Problema de Optimización que surge en el SNPD, se establecería como criterio para terminar el proceso de retroalimentación supramencionado la satisfacción de los siguientes puntos:

- 1.- Las desviaciones ponderadas de los logros con respecto a las metas asignadas a las Dependencias Coordinadoras de Sector, alcanzan su nivel mínimo.
- 2.- Ninguna modificación o adaptación a las políticas (traducidas a metas cuantitativas) de la Unidad Coordinadora General, ni ninguna modificación, adaptación o nueva alternativa de proyectos propuestos por las Entidades Paraestatales, produce una disminución a las desviaciones de los logros con respecto a las metas, cualquiera que sea la Unidad Coordinadora de Sector bajo consideración.

Ahora bien, es claro que el Modelo Gráfico que se ilustra en la figura 1.1 simplifica de manera significativa el Sistema que representa. Esto es aun más notorio al analizar el tipo de información que se ha permitido "fluir" entre los niveles del Sistema, la cual se reduce básicamente a la que es susceptible de ser cuantificada y que se refiere principalmente a los Programas de Mediano Plazo.

No obstante, no debe dudarse que la solución a este modelo puede ser de gran utilidad a las dependencias involucradas en el SNPD responsables del establecimiento de los Programas de Mediano Plazo, ya que el SNPD les asigna la tarea de lograr metas que satisfagan los objetivos nacionales, sujetas a limitaciones de recursos y a ciertos lineamientos de carácter general, pero no les especifica la metodología para realizarla. Para cubrir este hueco, el SNPD incluye dentro de sus componentes, una Infraestructura de Apoyo y, como parte de ella, invita a la realización de actividades de investigación que comprendan el desarrollo de "metodologías de Análisis Cuantitativo....

aplicables a las diferentes etapas del proceso de planeacion" (<32>, pag. 34).

Se considera, por consiguiente, que el esfuerzo realizado en la elaboracion de estas notas es un satisfactor a una necesidad presente en el SNPD, por lo cual adquiere plena justificacion y vigencia.

Por ultimo, es conveniente mencionar que, con el fin de mantener el paralelo entre el problema de la Planeacion a mediano plazo definido linea arriba, y el Problema General de la Asignacion de Recursos, para Investigacion y Desarrollo que protagoniza este trabajo (y que es inspirado en el trabajo de T. W. Ruefli), se debe hacer la siguiente correspondencia:

Unidad Coordinadora General <=====> Unidad Central.

Dependencias Coordinadoras de Sector <=====> Unidades Admitivas

Entidades Paraestatales <=====> Unidades Operativas

Si se atiende esta correspondencia, las discusiones y algoritmos que se obtengan para resolver el Problema original de Ruefli, pueden ser directamente aplicados (con las reservas que el caso amerite) al Sistema Nacional de Planeacion Democratica.

1.2.- DESCRIPCION DE LA PROBLEMATICA.

No hay duda acerca de la importancia que representa la planeacion para Mexico, importancia que se ve acrecentada actualmente por la situacion que atraviesa el pais y que obliga a su empleo como un instrumento idoneo para conducir la politica del desarrollo Nacional de manera ordenada y previsora.

La planeacion como metodo de gobierno, organiza el trabajo y las tareas del Sector Publico, permitiendo incorporar las actividades de los sectores social y privado en la consecucion de los objetivos nacionales.

Sin embargo, el establecimiento definitivo de la planeacion requiere, necesariamente de un esfuerzo considerable, de Organizacion,

producción, acceso de información y capacitación del personal que interviene y participe en los diferentes tipos de actividades de los organismos de planeación del Gobierno Federal.

En este contexto, el Plan Nacional de Desarrollo, constituye el primer documento que produce el Sistema Nacional de Planeación Democrática. Su instrumentación y ejecución requieren, ahora de la precisión, de los métodos del proceso de planeación, en su formulación, instrumentación, control y evaluación para sus distintos ámbitos y niveles.

Desde el punto de vista de las etapas de planeación, debe darse prioridad inicial, al fortalecimiento de las tareas de instrumentación. Esto implica, hacer esfuerzos especiales para correlacionar y coordinar los contenidos del plan, con el manejo de las políticas e instrumentos de corto y mediano plazo, particularmente en los aspectos, del ejercicio del presupuesto y de la organización y operación de la administración pública.

La Reforma administrativa emprendida a partir de 1976, adaptó las instituciones públicas a las necesidades de una planeación estructural en tres ámbitos bien definidos; Global, Sectorial y Estatal. Durante ese tiempo, se formularon diversos planes y programas dirigidos hacia los sectores de la economía. Actualmente la estructura del Sistema Nacional de planeación democrática también está estructurada funcionalmente en tres niveles, de conformidad con la ley de planeación y la ley orgánica de la Administración Pública Federal, donde también se precisan las áreas de responsabilidad y de coordinación de las dependencias y entidades para llevar a cabo la planeación nacional de desarrollo.

Estando la Administración Pública Sectorizada, corresponde a ese nivel la elaboración de los programas a mediano plazo, los cuales tienen una cobertura especial nacional o regional y cuya función es la de desagregar y detallar los planteamientos y orientaciones generales del Plan Nacional, a través de la identificación de los objetivos, metas, políticas e instrumentos, que en su conjunto contribuirán al logro de los objetivos y prioridades del plan. Un programa sectorial comprende un Sector de la economía rigiendo el desarrollo de las actividades del sector administrativo relacionado con la materia de los mismos. Este

se integra bajo la responsabilidad de la dependencia coordinadora del Sector.

En este planteamiento, un programa sectorial comprende en su mayoria, situaciones de decision que se caracterizan por tener metas y objetivos generalmente multiples. Estas metas pueden ser complementarias, pero frecuentemente son conflictivas y tambien cualitativas. Este problema se torna aun mas complejo en los problemas sociales que son los mas comunes, donde para medir una meta se tienen que emplear criterios subjetivos.

Como resultado de lo anterior, los programas a mediano plazo, presentan una gran dificultad para poderse evaluar realmente en cuanto al logro de sus metas, ya que se obtiene escasa informacion para hacerlo y esta no es confiable y oportuna para retroalimentar en terminos practicos a la planeacion. Esto no es nuevo, ya que la misma ley de planeacion para subsanarlo, permite la participacion de instituciones profesionales y de investigacion, en la planeacion nacional y asi mismo el SNPD, reconoce la necesidad del desarrollo de metodos y tecnicas que incluyan metodologias de analisis cuantitativo aplicables a las diferentes etapas del proceso de planeacion.

Esto implica la necesidad de un modelo que permita evaluar los programas a mediano plazo en la forma mas efectiva posible, y que al retroalimentar a la planeacion tactica o de mediano plazo, permita una asignacion de recursos a organizaciones descentralizadas estructuradas en tres niveles jerarquicos.

El modelo requerido, debe de tener sistematizados el empleo de sus algoritmos, a fin de que puedan ser facilmente aplicados por el personal directivo de las organizaciones publicas, asi como que se encuentre implantado en sistemas computarizados a fin de poder manejar grandes volumenes de informacion con la rapidez requerida, en decisiones que afectan grandes cantidades de recursos.

CAPITULO II

MODELOS DE ASIGNACION DE RECURSOS EN ORGANISMOS DESCENTRALIZADOS

El Problema de la Asignacion de Recursos en Organizaciones Descentralizadas ha sido objeto de atencion, por parte de los estudiosos de las Ciencias Economico-Administrativas, desde hace tres decadas. Los primeros modelos propuestos sobre este problema, con sus respectivas soluciones, pueden encontrarse en los trabajos de Arrow, Arrow y Hurwitz, Charnes y Cooper y Koopmans.

En 1960 los investigadores G.B.Dantzig y P.Wolfe, publicaron su Principio de Descomposicion para Programacion Lineal (ver Apendice II) y se inicio un periodo caracterizado por una actividad intensa en el dominio de la programacion matematica en general y, en particular, en el estudio de modelos para el problema central de estas notas (ver, p. ej. Balas, Charnes, Clower y Kortanek y Hass). Esto ultimo se debio en gran medida a la interpretacion dada por G.B. Dantzig a su Principio de descomposicion, a saber: como un Modelo de Toma de Decisiones en Organizaciones Descentralizadas (<16>, capitulo 11).

Estos primeros modelos descendientes del Principio de Dantzig Wolfe tienen una caracteristica comun: Un conjunto de unidades organizacionales propone proyectos a una unidad organizacional superior en respuesta a precios y lineamientos generados por esta.

Influido por estos trabajos, T.W.Ruefli <12> reformula el Problema de la Asignacion de Recursos en Organizaciones Descentralizadas, obteniendo un Modelo Matematico que marca una nueva etapa en la busqueda de soluciones al problema que nos ocupa.

El Modelo de Ruefli puede ser interpretado como la representacion de un Proceso de Toma de Decisiones en una Organizacion Jerarquica Descentralizada en tres niveles. Dicho modelo es descrito y analizado en las primeras dos secciones de este capitulo. Las modificaciones propuestas por Freeland al Modelo de Ruefli y su correspondiente evaluacion y critica se discuten en la ultima seccion.

2.1. EL MODELO DE RUEFLI

El Modelo Generalizado de Descomposicion de Metas propuesto por T.W. Ruefli <29>, fue formulado como una de programacion por metas para una Organizacion Descentralizada en tres Niveles Jerarquicos en un solo periodo. En este modelo su organizacion consta de tres niveles interrelacionados verticalmente por medio de flujo especifico de informacion, y supone que los niveles de la organizacion son horizontalmente independientes. El Organo o Unidad Central es el nivel mas alto o primer nivel de la Organizacion y tiene como subordinadas inmediatas a las Unidades Administrativas y a estas las Unidades Operativas.

Ruefli formula el problema en terminos de los problemas de las subunidades de la organizacion y elabora esto de tal manera que es imposible hablar del objetivo global excepto en terminos de los objetivos de dichas subunidades. En este Modelo el organo central coordina las actividades de M unidades administrativas, determina las metas a lograr, fija los recursos para obtenerlas y establece las politicas o criterios normativos de actuacion para alcanzarlas. Las Unidades Administrativas seleccionan y determinan a sus Unidades Operativas, los niveles de actividad para los diferentes proyectos que ellas le proponen, en un intento de lograr las metas con los niveles de recursos determinados por la unidad central.

El Modelo de Ruefli, parte de hipotesis generales bien fundamentadas en los efectos de la descentralizacion. Asi, considera que en cualquier organizacion de gran dimension y complejidad, los metodos de asignacion de recursos, es parte fundamental en la toma de decisiones, y donde la descentralizacion es un factor condicionante para estos metodos. Cualquier unidad descentralizada, realiza sus actividades en un medio externo, en condiciones de incertidumbre y con deficiencias de informacion hacia los niveles superiores, motivada por que solo elles tienen un conocimiento real del medio donde estan desarrollando sus actividades. Por tal motivo son ellas las que proponen los proyectos a realizarse. Este situacion generalmente envuelve conflictos de puntos de vista entre la autoridad central y los niveles bajos en la toma de decisiones. Y ademas origina que las organizaciones raramente tengan una funcion objetivo clara, ya que en sus unidades descentralizadas las metas no permanecen constantes, sino

que crecen con sus experiencias y se adecuan al ambiente medio externo.

La figura 2.1 presenta el Modelo Gráfico del tipo de organización estudiada por Ruefli. El Modelo Matemático correspondiente está compuesto de tres modelos, que a continuación de la figura 2.1 se presentan.

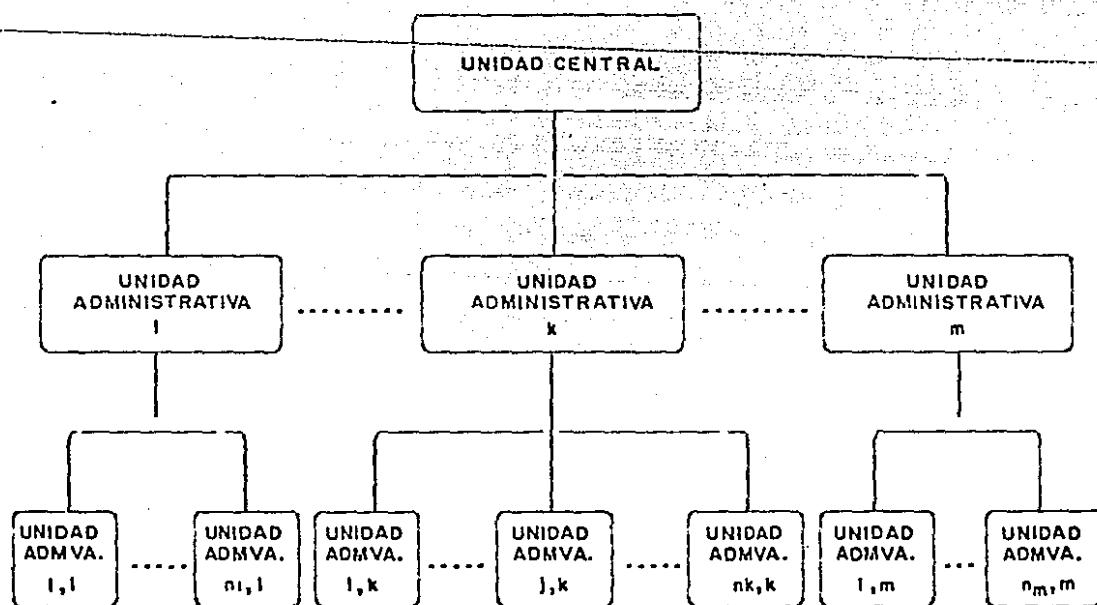


Fig. 2.1: Modelo Gráfico de una organización jerárquica estructurada en tres niveles.

MODELO 1: DEL PROBLEMA DE LA UNIDAD CENTRAL

$$\text{MAXIMIZAR} \quad \sum_{k=1}^m \prod_k^{(t)} G_k \quad (2.1)$$

$$\text{SUJETO A:} \quad \sum_{k=1}^m P_k G_k \leq G_o, \quad G_k \geq 0, \quad k=1,2,\dots,m$$

donde:

G_k Es un vector ($m_k \times 1$) cuyos componentes son los recursos y y metas asignados a la k -ésima Unidad Admitiva.

G_o es un vector ($m_o \times 1$) cuyos componentes son los recursos de que dispone la unidad central.

P_k es una matriz ($m_o \times m_k$) que relaciona los m_k componentes del vector G_k con los m_o componentes de G_o .

$\Pi_k^{(t)}$ es un vector de precios sombra correspondientes a la iteración t asociados a las restricciones del modelo siguiente. [1]

MODELO 2: DEL PROBLEMA DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS

$$\text{MINIMIZAR } W_k^+ Y_k^+ + W_k^- Y_k^- \quad (2.2)$$

$$\text{SUJETO A: } \sum_{j=1}^{n_k} A_{j,k} X_{j,k} - I_{m_k} Y_k^+ + I_{m_k} Y_k^- G_k = 0$$

$$0 \leq X_{j,k} \leq 1, \quad j = 1, \dots, n$$

$$Y_k^+ \geq 0, \quad k = 1, \dots, m$$

$$Y_k^- \geq 0$$

donde:

Y_k^+ , Y_k^- son vectores ($m_k \times 1$) que contienen respectivamente las desviaciones positivas y negativas de logros obtenidos por la unidad administrativa k con respecto a las metas G_k asignadas.

W_k^+ , W_k^- son vectores ($1 \times m_k$) que contienen ponderaciones o sea pesos relativos para cada tipo de desviación ya sea positivas o negativas existiendo en cada tipo de meta contenida en G_k . [2]

- [1]. En el apendice III se dedican algunas líneas a la interpretación económica de estos precios.
- [2]. A diferencia de los problemas mas generales y solubles mediante Programación por Metas, el modelo considerado por Ruefli supone que las ponderaciones son establecidas cuantitativamente, y

n_k es la cantidad de proyectos presentados a la unidad administrativa k por sus unidades operativas. [3]

X_{jk} representa la fraccion del proyecto j ($1 \leq j \leq n_k$) que ha sido aceptado, donde X_{jk} tambien es conocida como nivel de actividad del proyecto j . [4]

A_{jk} es un vector ($m_k \times 1$) que contiene los atributos del proyecto j en terminos de contribucion al logro de G_k .

I_{m_k} es la matriz identidad ($m_k \times m_k$).

El modelo 2.2 , no es algo mas que el modelo de la asignacion de recursos presentado en terminos del modelo de Programacion de metas. Verbalmente, este modelo puede plantearse de la siguiente manera:

Determinar los niveles de actividad para cada elemento de un conjunto de proyectos considerando sus atributos (caracteristicas cualitativas), de tal manera que las desviaciones ponderadas de los logros con respecto a las metas, sean minimas.

MODELO 3: DEL PROBLEMA DE UNIDADES OPERATIVAS

$$\text{MINIMIZAR } \prod_k^{(t)} A_{jk} \quad (2.3)$$

SUJETO A: $D_{jk} A_{jk} \geq F_{jk}$, $A_{jk} \geq 0$,

donde:

F_{jk} es un vector ($N_{jk} \times 1$) el cual contiene el conjunto de requisitos que minimamente debe satisfacer el proyecto j .

D_{jk} es una matriz ($N_{jk} \times m_k$) cuyos componentes son coeficientes tecnologicos

asigna dicha tarea a la unidad central. En la practica la determinacion de ponderaciones no cualitativas puede acarrear ciertos problemas. Una forma de salvar los obstaculos que se pueden presentar durante este proceso, es utilizando el metodo de Degroot (DeGroot (18), Aumann (5), Berger (8)).

[3] El modelo, tal como esta planteado, supone la presentacion de un solo proyecto por cada unidad operativa.

[4] En caso de no aceptarse fracciones de proyectos, el problema se transforma en uno de programacion booleana por metas.

Expresado verbalmente, el problema de las unidades operativas se plantea como sigue:

Obtener las características del proyecto "j" en términos de su contribución al logro del vector de metas G_k de tal manera que se minimice el costo de dicho proyecto, al tiempo que se satisfacen los requisitos mínimos para su operación.

2.2 ALGORITMO DE SOLUCION.

Ruefli (<30>, pag. B-508) propone, para su problema, un proceso de solución iterativo en el que se involucran, en todo momento, los tres niveles de la estructura organizacional bajo consideración. En general, el modelo generalizado de descomposición de metas, se presenta como un modelo de decisión de periodo simple al cual se revisa, extiende y transforma en un modelo de planeación para períodos múltiples. Para ello emplea un Algoritmo de búsqueda iterativa como método apropiado de solución, que salvo ligeros cambios realizados con el fin de hacerlo más comprensible, se presenta a continuación:

El proceso se inicia con la definición (0) por parte de la Unidad Central, del vector de metas inicial $G_k^{(0)}$, $1 \leq k \leq m$. La primera iteración se realiza en las siguientes etapas:

- a.- La Unidad Administrativa "k" resuelve su problema (solución del modelo 2) usando el vector de metas $G_k^{(0)}$. Hecho esto, calcula las variables duales (precios sombra) correspondientes a la solución de su problema. Calculados los precios sombra, son inmediatamente transmitidos tanto a la Unidad Central como a sus N_k Unidades Operativas.
- b.- Las Unidades Operativas resuelven su problema (solución del modelo 3) utilizando los precios sombra que les transmitieron sus Unidades Administrativas supracordenadas. La solución de su problema consiste en la determinación de las características o atributos cualitativos para la propuesta de proyecto que harán a su Unidad Administrativa respectiva. La j,k -ésima Unidad Operativa recibe los precios sombras $\Pi_k^{(1)}$ de la k -ésima Unidad Administrativa, con los cuales generan los atributos $A_{jk}^{(1)}$ de

su proyecto. Dichos atributos son inmediatamente dados a conocer a la Unidad Administrativa "k".

- o.- La Unidad Central utiliza los precios sombra $\Pi_k^{(1)}$ en el modelo I; con el fin de generar un nuevo vector de metas $G_k^{(1)}$ para cada Unidad Administrativa.

A partir de ahora, cualquiera que sea la iteración t , $t > 1$, el proceso se realiza como es indicado a continuación (ver la figura 2.2):

ACTIVIDADES DE LOS TRES NIVELES DEL SISTEMA	ITERACIONES			
	0	1	$t - j$	t
ACTIVIDADES DE LA UNIDAD CENTRAL	ESTABLECE EL VECTOR INICIAL DE METAS $G_k^{(0)}, \underline{l}, K \leq m$	UTILIZA $\Pi_k^{(1)}$ EN LA SOLUCION DE SU PROBLEMA (MODELO I) PARA GENERAR EL NUEVO VECTOR DE METAS $G_k^{(0)} \rightarrow G_k^{(1)}$ via $\Pi_k^{(1)}$	UTILIZA $\Pi_k^{(t-1)}$ EN LA SOLUCION DE SU PROBLEMA (MODELO I) PARA GENERAR EL NUEVO VECTOR DE METAS $G_k^{(t-2)} \rightarrow G_k^{(t-1)}$ via $\Pi_k^{(t-1)}$	UTILIZA $\Pi_k^{(t)}$ EN LA SOLUCION DE SU PROBLEMA (MODELO I) PARA GENERAR EL NUEVO VECTOR DE METAS $G_k^{(t-1)} \rightarrow G_k^{(t)}$ via $\Pi_k^{(t)}$
ACTIVIDADES DE LA UNIDAD ADMINISTRATIVA $K, 1 \leq K \leq m$		UTILIZA $G_k^{(0)}$ EN LA SOLUCION DE SU PROBLEMA (MOD.2) Y DETERMINA LOS PRECIOS SOMBRA $\Pi_k^{(1)}$ CORRESPONDIENTES. $G_k^{(0)} \rightarrow \Pi_k^{(1)}$	UTILIZA $A_{jk}^{(t-1)}$ Y $G_k^{(t-2)}$ EN LA SOLUCION DE SU PROBLEMA Y DETERMINA LOS PRECIOS SOMBRA $\Pi_k^{(t-1)}$ CORRESPONDIENTES. $A_{jk}^{(t-1)} \rightarrow \Pi_k^{(t-1)}$ $G_k^{(t-2)} \rightarrow \Pi_k^{(t-1)}$	UTILIZA $A_{jk}^{(t-1)}$ Y $G_k^{(t-1)}$ EN LA SOLUCION DE SU PROBLEMA Y DETERMINA LOS PRECIOS SOMBRA $\Pi_k^{(t)}$ CORRESPONDIENTES. $A_{jk}^{(t-1)} \rightarrow \Pi_k^{(t)}$ $G_k^{(t-1)} \rightarrow \Pi_k^{(t)}$
ACTIVIDADES DE LA UNIDAD OPERATIVA J ADSCRITA A LA UNIDAD ADMVA. K		DETERMINA LOS ATRIBUTOS $A_{jk}^{(1)}$ DE SU PROYECTO A LA LUZ DE LOS PRECIOS SOMBRA $\Pi_k^{(1)}$	DETERMINA LOS ATRIBUTOS $A_{jk}^{(t-1)}$ DE SU PROYECTO A LA LUZ DE LOS PRECIOS SOMBRA $\Pi_k^{(t-1)}$	DETERMINA LOS ATRIBUTOS $A_{jk}^{(t)}$ DE SU PROYECTO A LA LUZ DE LOS PRECIOS SOMBRA $\Pi_k^{(t)}$

Fig. 2.2: Proceso de solucion propuesto por Ruefli (con ligeras modificaciones) al problema de la asignacion de recursos para la Investigacion y Desarrollo en Organizaciones Descentralizadas en estructuradas en tres niveles.

- d.- La Unidad Administrativa k recibe los vectores $G_k(t-1)$ y los atributos $A_{jk}(t-1)$ de los proyectos que enviaron sus Unidades Operativas, jk , y los considera en la solución de su problema (solución del modelo 2). Hecho esto calcula los precios sombra $\Pi_k(t)$ correspondientes. Una vez que se conocen estos indicadores son inmediatamente transmitidos tanto a la Unidad Central como a sus Unidades Operativas.
- e.- Las Unidades Operativas reciben los precios sombra $\Pi_k(t)$ con lo cual determinan (al resolver el modelo 3) un nuevo vector atributos $A_{jk}(t)$ para ser enviado a sus respectivas Unidades Admitivas, jk Supraordenadas.
- f.- La Unidad Central utiliza los precios sombra $\Pi_k(t-1)$ (en el modelo 1) con el fin de generar un nuevo conjunto de vectores $G_k(t)$ para sus Unidades Administrativas.

Ruefli hace la siguiente afirmación : Si los vectores de metas, alternativas de proyectos y precios sombra se generan utilizando las reglas del Método Simplex, el proceso terminará en un número finito de iteraciones]. Ruefli justifica su afirmación diciendo que ella se deriva de la Teoría de la Programación Lineal Generalizada, y cita, a manera de prueba, a G.B. Dantzig, <14>, y a G.B. Dantzig, A. Orden y P. Wolfe, <15>. Para adecuar su modelo al de Programación Lineal Generalizada de Wolfe, Ruefli establece el supuesto de que los vectores de atributos A_{jk} en los submodelos 2 y 3 son elementos de un poliedro convexo S_{jk} (Ver Apéndice IV). Desafortunadamente, a pesar de este supuesto, no S_{jk} se ve la manera en que los submodelos 2 y 3 puedan integrarse en un modelo del tipo A4.1 [5] de manera que el submodelo 2 fuese equivalente al problema principal A4.4 y el submodelo 3 hiciera lo correspondiente con el subproblema A4.9. Ruefli aboga también por la solución, vía Programación Lineal Generalizada, del problema que involucra a los submodelos 1 y 2, para lo cual supone que también los vectores G_k de metas son extraídos de determinado poliedro convexo finito $S_k(0)$. Tampoco en este caso se vislumbra la manera en que algún problema del tipo A4.1 pueda resolverse teniendo como problema principal al submodelo 1, y como subproblemas a los correspondientes al submodelo 2.

[5]: Recuerde que el símbolo AM, N donde M y N son enteros positivos, $1 \leq M \leq 5$, se refiere a expresiones presentadas en el Apéndice AM.

Ademas, si bien Ruefli propone la solucion iterativa de un supuesto modelo del tipo A4.1 vía submodelos 1 y 2, ese es en serias contradicciones en cuanto a la solucion del problema del mismo tipo que debiera resolverse haciendo interactuar a los submodelos 2 y 3. En efecto, a este ultimo no le permite resolverse en forma iterativa (ver fig. 2.2, así como los incisos d y e de la página anterior) aun cuando en la páginas B-510 de su trabajo hace mención a un proceso iterativo finito que involucra a las unidades administrativas y a sus correspondientes unidades operativas subordinadas. Por consiguiente, a menos que se pudiesen resolver las dudas que produce este análisis, y que se aclaren las contradicciones presentes en el trabajo de Ruefli, no se justifica la afirmación:

Puesto que el proceso iterativo del Modelo Generalizado de Descomposición de Metas, como un todo, esta compuesto enteramente de procesos probadamente finitos y, a su vez, factibles de ser descompuestos en problemas Finitos, entonces el proceso, como un todo, es finito. (<30>, página B - 510).

2.3 OBSERVACIONES AL MODELO

El primero en observar algunos inconvenientes en la formulación de la solución propuesta por Ruefli fue, según se hizo notar en la introducción de este capítulo, James R. Freeland, (<19>). Freeland va más allá de la observación que aquí se hace referente a la interacción entre los submodelos 1 y 2 del modelo de Ruefli. [6]

El demuestra, recurriendo a algunas de las observaciones que acertadamente Ruefli hace a su modelo, que por lo que se refiere al proceso iterativo entre los submodelos 1 y 2, este puede generar soluciones no óptimas, con lo cual se demuestra que, en efecto, en lo que respecta a la interacción entre estos submodelos, no es posible recurrir a las Técnicas de Programación Lineal Generalizada como vía de solución.

[6]: Los cuestionamientos que aquí se hacen al modelo de Ruefli y que aparecen en la página anterior, surgieron teniendo como única referencia el trabajo del mismo Ruefli.

Freeland tiene razon al indicar que, de acuerdo a la teoria de la Programacion Lineal, la Unidad Central solo pueda generar puntos de frontera (generalmente puntos extremos), pero que, segun mismo Ruefli lo hace notar, (<30>, pag. B-510), el vector de metas optimo para la unidad administrativa k puede no ser uno de estos puntos. Freeland propone entonces al Algoritmo de Benders (ver Apendice V) para eliminar las deficiencias del metodo de Ruefli. [7]

Para aplicar el Algoritmo de Benders, Freeland propone sustituir el submodelo 1 de Ruefli por el siguiente problema:

MODELO 1: MODELO FREELAND DEL PROBLEMA DE LA UNIDAD CENTRAL

$$\text{MINIMIZAR} \sum_{k=1}^n \sigma_k^{(t)} \quad (2.4)$$

$$\text{SUJETO A: } \sigma_k^{(t)} \geq D_k^*(G_k^s) - \prod_k^s [G_k^s - G_k^{(t+1)}] \\ 1 \leq k \leq m, \quad 1 \leq s \leq t$$

$$\sum_{k=1}^m P_k G_k^{(t+1)} \leq G_o$$

$$G_k^{(t+1)} \geq 0, \quad k = 1, \dots, m,$$

En donde $D_k^*(G_k^s)$ es el valor optimo de la funcion objetivo de la unidad administrativa k cuando se le asigna el vector de metas $G_k(s)$.

[7]: Se debe indicar que Freeland no aborda el problema de la interaccion entre las Unidades Administrativas y sus Unidades Operativas (interaccion del submodelo 2 con el submodelo 3). Esto se debe a que segun Freeland esta parte del Algoritmo de Ruefli esta libre de fallas.

Una interpretación al modelo Freeland de la Unidad Central (Submodelo 1) es la siguiente:

El valor óptimo $D_k G_k$ de la función objetivo de la Unidad Administrativa k , es una medida de la ineficiencia de la unidad k para lograr las metas que la fueron asignadas. Por consiguiente, en la iteración t la unidad central busca determinar si existe alguna otra partición de sus metas y recursos que pudiera disminuir la suma de las ineficiencias de sus unidades administrativas, y que simultáneamente satisfaga (claro ésta) sus propios requerimientos. La primera restricción de 2.4 establece que la estimación que hace la unidad central de la ineficiencia de la unidad administrativa k debe ser mayor que la ineficiencia mínima de la unidad administrativa k cuando se le asigna la meta $G_k(s)$, menos la porción $\Pi(s)G_k(s)$ de la ineficiencia de la unidad k que es directamente atribuible a las metas que establece la unidad central en la iteración "s", más un estimador de la ineficiencia que causaron las metas que se asignan durante la iteración corriente.

Freeland sugiere consultar su tesis doctoral, si se quiere realizar una discusión profunda del procedimiento de solución que él propone al Modelo de Ruefli. Desafortunadamente, aun cuando no se tuvo la posibilidad de consultar dicha tesis, todo parece indicar que tampoco el intento un programa computacional o una aplicación, ya que de lo contrario se hubiese dado cuenta que tanto su modificación, como la parte del modelo de Ruefli que él consideró sin fallas, aun adolecían de imprecisiones teóricas que invalidaban la optimalidad de las soluciones generadas por sus respectivos algoritmos.

En un trabajo reciente, W.J.Davis y D.F. Whitford <17>, después de opinar que la reformulación de Freeland aun posee fallas computacionales, proponen una serie de medidas para eliminarlas. El primer paso dado por Davis y Whitford es reformular la ecuación 2.2, (submodelo 2 del modelo de Ruefli), de manera que considere combinaciones convexas de los vectores de atributos correspondientes a los proyectos generados por las Unidades Operativas. El propósito de esto es preparar el camino

[8]: Freeland, James, R...1973. *Conceptual Model of the Resource Allocation Process in Hierarchical Decentralized Organizations*. Tesis Doctoral no publicada. Instituto Tecnológico de Georgia.

para que las unidades administrativas y las operativas interactúen vía el algoritmo de descomposición de Dantzig y Wolfe. Para justificar esto, Davis y Whitford indican, acertadamente, que el considerar estas combinaciones convexas, es un requisito para la aplicación algoritmo de Dantzig-Wolfe, y que aun cuando tanto Ruefli como Freeland hacen uso de este principio, ninguno demuestra explícitamente como adecuar dicha restricción en el modelo. Lo anterior se debe de recalcar como muy importante para los efectos del presente estudio, ya que el modelo que se propone en esta tesis aplica el algoritmo de Dantzing-Wolfe en su desarrollo teórico y aplicación práctica.

La nueva formulación a la ecuación 2.2, dada por Davis y Whitford (D-W) es la siguiente:

MODELO 2: MODELO D - W DEL PROBLEMA DE UNIDADES OPERATIVAS:

$$\text{MINIMIZAR } w_k^+ Y_k^+ + w_k^- Y_k^-$$

$$\text{SUJETO A: } \sum_{s=1}^t \sum_{j=1}^{n_k} (s) A_{j,k} X_{j,k}^{(s)} + I_{mk} Y_k^+ - I_{mk} Y_k^- - G_k = 0 \quad (2.5)$$

$$\sum_{s=1}^t X_{j,k}^{(s)} = 1, \quad j=1, \dots, n_k$$

$$X_{j,k}^{(s)} \geq 0, \quad j=1, \dots, n_k; \quad s=1, \dots, t,$$

$$Y_k^+, Y_k^- \geq 0$$

No se profundizara en la manera en que Davis y Whitford concluyen su trabajo. A decir verdad, aun sus observaciones y modificaciones al problema de Ruefli dejan, salvo mejor opinión, lagunas teóricas que invalidan su solución. Por esta razón se ha preferido proponer una propia versión del problema que, aunque inspirada en los trabajos originales de Ruefli, incluyen una demostración clara de su solubilidad y establecen el algoritmo de solución correspondiente.

CAPÍTULO III

PROUESTA Y DESARROLLO DE UN MODELO PARA ASIGNACION DE RECURSOS

Los primeros trabajos relacionados con la problemática de asignación de recursos desarrolladas en la década de los 60, sirvieron de base para el modelo propuesto por Ruefli. Sin embargo, dicho modelo no puede representar la problemática de una organización descentralizada respecto al procesamiento de información y toma de decisiones. Es por ello que Freeland hace algunas modificaciones y propone un algoritmo de solución basado en el método de descomposición de Benders. Aun cuando la observación de Freeland es correcta su método de solución es incorrecto como lo demuestran recientemente W.J. Davis y D.T. Whitford. Los mismos autores proponen los cambios necesarios al modelo y su solución.

La aplicación del modelo de Ruefli al caso del Sector Público, enfrenta dificultades de índole teórico; tales dificultades se deben a diversas imprecisiones y fallas contenidas en el algoritmo de Ruefli. En este capítulo se describe el modelo de asignación de recursos a organizaciones descentralizadas estructuradas en tres niveles jerárquicos y se formula su correspondiente método de solución; secciones 3.1 y 3.2 respectivamente. El método está implementado en una microcomputadora compatible IBM (apéndice VI) y un ejemplo ilustrativo de su aplicación se muestra en la sección 3.3.

3.1 CONCEPTUALIZACION DEL MODELO

Si consideramos una organización jerárquica estructurada en tres niveles (ver figura 2.1); su Modelo matemático estaría representado típicamente por la estructura siguiente:

$$\text{MINIMIZAR} \quad b_o^t Y_o + \sum_{k=1}^m \sum_{i=1}^{n_k} \left[W_k^{+(i)} Y_k^{+(i)} + W_k^{-(i)} Y_k^{-(i)} \right] \quad (3.1)$$

SUJETO A:

$$A_k Y_o + B_k Y_k + F_k Y_k - I_m^{(i,k)} Y_k + I_m^{-(i,k)} Y_k = G_k$$

$$Y_o, Y_k \geq 0, \quad 1 \leq i \leq n_k, \quad 1 \leq k \leq m$$

en donde:

b_o Es un vector de recursos comunes a toda la organización.

$G_k^{(i)}$ Es el vector de metas asignadas a la unidad operativa (i,k)
(Es decir: a la i -esima unidad operativa asignada a la unidad administrativa "k").

$Y_k^{+(i)}, Y_k^{-(i)}$ Son las desviaciones (positivas y negativas) respectivamente de los logros con respecto a las metas $G_k^{(i)}$ asignadas a la unidad operativa (i,k) .

$W_k^{+(i)}, W_k^{-(i)}$ Son vectores de ponderaciones (cuantitativas) asignadas, respectivamente a las desviaciones $Y_k^{+(i)}$ y $Y_k^{-(i)}$.

A_k, B_k, F_k Son matrices de coeficientes tecnologicos las cuales al multiplicarse con $Y_o, Y_k^{(o)}$ y $Y_k^{(i)}$, producen respectivamente la participación (con actividades, producción, recursos, etc.) de la unidad central, la unidad administrativa y la unidad operativa, al logro de las metas asignadas a esta ultima.

$Y_o, Y_k, Y_k^{(i)}$ Son vectores de variables continuas de decisión y representan el nivel de participación en actividades, producción o recursos, con que la unidad central, la unidad administrativa y la unidad operativa (i) contribuyen al logro de $G_k^{(i)}$ y particularmente $Y_k^{(i)}$ representa el nivel de actividad del proyecto a realizar por la unidad operativa (i,k) .

Como se deduce de (3.1), este modelo supone que los logros de la organización se efectúan a través de proyectos cuya realización se deja a cargo de las unidades operativas. Además para lograr las metas de cualquiera de estos proyectos deben intervenir, eficientemente, tanto la unidad central como la unidad administrativa a que esta asignada la unidad operativa en cuestión. La contribución al logro de un conjunto particular de metas $G_k(i)$, por parte de la unidad central es $A_k(i)Y_0$ mientras que la contribución de la unidad administrativa es $B_k(i)Y_k(0)$. La unidad operativa (i,k) , contribuye al logro de $G_k(i)$ mediante $F_k(i)Y_k(i)$. La suma de estas contribuciones puede o no lograr las m_k metas propuestas. El sobrealogo de la meta $G_k(i)$ está presente en $Y_k^+ - Y_k^-$. El modelo plantea el problema de determinar los niveles de actividad de los proyectos así como los coeficientes de utilización de los recursos propios de las unidades administrativas y de la unidad central, de manera que se optimice su utilización a la vez que se minimiza la suma ponderada de las desviaciones de los logros con respecto a las metas de organización.

Observamos que (3.1) admite también la siguiente representación:

$$\text{MINIMIZAR } b_0^t Y_0 + \sum_{k=1}^m \left(w_k^+ Y_k^+ + w_k^- Y_k^- \right) \quad (3.2)$$

SUJETO A:

$$A_k Y_0 + B_k Y_k - I_{m_k} Y_k^+ + I_{m_k}^- Y_k^- = G_k,$$

$$Y_0, Y_k, Y_k^+, Y_k^- \geq 0, \quad k = 1, \dots, m$$

en donde:

$$w_k^+ = [w_k^{+(1)}, w_k^{+(2)}, \dots, w_k^{+(n_k)}]$$

$$w_k^- = [w_k^{-(1)}, w_k^{-(2)}, \dots, w_k^{-(n_k)}]$$

$$Y_k = \begin{pmatrix} Y_k^{(0)} \\ Y_k^{(1)} \\ Y_k^{(2)} \\ \vdots \\ Y_k^{(nk)} \end{pmatrix}, Y_k^+ = \begin{pmatrix} Y_k^{+(1)} \\ Y_k^{+(2)} \\ \vdots \\ Y_k^{(nk)} \end{pmatrix}, Y_k^- = \begin{pmatrix} Y_k^{-(1)} \\ Y_k^{-(2)} \\ \vdots \\ Y_k^{-(nk)} \end{pmatrix}, A_k = \begin{pmatrix} A_k^{(1)} \\ A_k^{(2)} \\ \vdots \\ A_k^{(nk)} \end{pmatrix}, G_k = \begin{pmatrix} G_k^{(1)} \\ G_k^{(2)} \\ \vdots \\ G_k^{(nk)} \end{pmatrix}$$

(3.3)

$$B = \begin{pmatrix} B_k^{(1)} & F_k^{(1)} \\ B_k^{(2)} & F_k^{(2)} \\ \vdots & \ddots \\ \vdots & \ddots \\ B_k^{(nk)} & F_k^{(nk)} \end{pmatrix}, \quad I = \begin{pmatrix} I_m^{(1,k)} & & \\ & I_m^{(2,k)} & \\ & & \ddots \\ & & & I_m^{(nk,k)} \end{pmatrix}$$

A partir de (3.2) es facil obtener el siguiente sistema equivalente a (3.1):

MINIMIZAR

$$\begin{aligned} b_o^t Y_o + [O Y_1 + W_1 Y_1 + W_1 Y_1] + [O Y_2 + W_2 Y_2 + W_2 Y_2] + \dots \\ \dots + [O Y_m + W_m Y_m + W_m Y_m] \end{aligned}$$

SUJETO A:

$$\left[\begin{array}{c} A_1 B_1 - I_{m_1} I_{m_1} \\ A_2 B_2 - I_{m_2} I_{m_2} \\ \vdots \\ \vdots \\ A_m B_m - I_{m_m} I_{m_m} \end{array} \right] \left[\begin{array}{c} Y_0^- \\ Y_0^+ \\ Y_1^- \\ Y_1^+ \\ Y_2^- \\ \vdots \\ \vdots \\ Y_m^- \\ Y_m^+ \\ Y_m^- \end{array} \right] = \left[\begin{array}{c} G_1 \\ G_2 \\ \vdots \\ \vdots \\ G_m \end{array} \right] \quad (3.4)$$

$$Y_0, Y_k, Y_k^+, Y_k^- \geq 0, \quad k = 1, \dots, m$$

Este problema, a primera vista, puede desarmar a los especialistas debido a su enorme numero de restricciones ($n_1 + \dots + n_m$). Su dual es menos atrativo aun, ya que en este caso el numero de restricciones es todavía mayor. Sin embargo su dual invita a la utilización del Algoritmo de Dantzing-Wolfe, como vía de solución. En efecto, tenemos:

DUAL DEL PROBLEMA 3.4:

MAXIMIZAR $G_1^t \Pi_1 + G_2^t \Pi_2 + \dots + G_m^t \Pi_m$

SUJETO A:

$$\left[\begin{array}{c} A_1^t \\ B_1 \\ -I_{m1} \\ I_{m1} \\ B_2^t \\ -I_{m2} \\ I_{m2} \\ \vdots \\ B_m^t \\ -I_{mm} \\ I_{mm} \end{array} \right] \leq \left[\begin{array}{c} \Pi_1 \\ \Pi_2 \\ \vdots \\ \Pi_m \\ 0 \\ w_1^{+t} \\ w_1^{-t} \\ w_2^{+t} \\ w_2^{-t} \\ \vdots \\ \vdots \\ 0 \\ w_m^{+t} \\ w_m^{-t} \end{array} \right]$$

Π_k , $1 \leq k \leq m$, sin restriccion de signo

Este problema puede resolverse como se muestra a continuacion:

$$\text{MAXIMIZAR} \quad \sum_{k=1}^m C_k^t \quad \Pi_k$$

$$\text{SUJETO A: } \sum_{k=1}^m A_k^t \quad \Pi_k \leq b_0$$

$$\left[\begin{array}{c} B_k \\ -I_{mk} \\ I_{mk} \end{array} \right] \quad \Pi_k \leq \left[\begin{array}{c} 0 \\ w_k^{+t} \\ w_k^{-t} \end{array} \right]$$

Π_k , $1 \leq k \leq m$, sin restriccion de signo.

O tambien escrito como un problema de minimizacion:

$$\text{MINIMIZAR: } (-C_1^t \Pi_1) + (-C_2^t \Pi_2) + \dots + (-C_m^t \Pi_m)$$

$$\text{SUJETO A: } A_1^t \Pi_1 + A_2^t \Pi_2 + \dots + A_m^t \Pi_m \leq b_0$$

$$(3.5) \quad \begin{array}{l} \left[\begin{array}{c} B_1^t \\ -I_{m1} \\ I_{m1} \end{array} \right] \Pi_1 \\ \left[\begin{array}{c} B_2^t \\ -I_{m2} \\ I_2 \end{array} \right] \Pi_2 \\ \vdots \\ \left[\begin{array}{c} B_m^t \\ -I_{mm} \\ I_{mm} \end{array} \right] \Pi \end{array} \leq \begin{array}{c} \left[\begin{array}{c} 0 \\ w_1^{+t} \\ w_1^{-t} \end{array} \right] \\ \left[\begin{array}{c} 0 \\ w_2^{+t} \\ w_2^{-t} \end{array} \right] \\ \vdots \\ \left[\begin{array}{c} 0 \\ w_m^{+t} \\ w_m^{-t} \end{array} \right] \end{array}$$

Π_k , $1 \leq k \leq m$, sin restriccion de signo.

Esta forma del dual de 3.4 tiene esencialmente la misma estructura del problema a 3.1 (ver apendice III), por lo cual su solucion puede obtenerse via el Principio de Descomposicion de Dantzing-Wolfe.

La logica en estos momentos sugiere descartar la utilizacion del Metodo Simplex Primal que se describio completamente en el apendice III para la solucion de un problema como 3.5. El argumento mas poderoso para justificar una accion asi, es que el metodo simplex

primal resuelve el problema sujeto a descomposicion, en este caso el 3.5 , pero no su dual, que en este caso es el 3.1 (o, en forma equivalente, el 3.4) y el cual es el que protagoniza el presente trabajo. De acuerdo a un razonamiento como este, la descomposicion de 3.5, se haria utilizando el Metodo Simplex Dual o el Primal-Dual, dando lugar a un problema principal de tipo lineal y a "m" subproblemas de programacion fraccional que se dan a continuacion (ver 24), seccion 3.11.2):

PROBLEMA PRINCIPAL:

PROBLEMA DE LA UNIDAD CENTRAL

$$\text{MINIMIZAR } Z = \sum_{i,j} f_{ij} \lambda_{ij} \quad (3.6)$$

$$\text{SUJETO A: } \sum_{i,j} p_{ij} \lambda_{ij} \leq b_0$$

$$\sum_j \lambda_{ij} \leq 1, \quad i=1, \dots, m$$

donde:

$$f_{ij} = C_i^t \Pi_i^j, \quad y \quad p_{ij} = A_i^t \Pi_i^j$$

Siendo Π_i^j los puntos extremos del poliedro convexo acotado finito:

$$\begin{pmatrix} B_i^t \\ -I_{mi} \\ I_{mi} \end{pmatrix} \Pi_k \leq \begin{pmatrix} 0 \\ w_i^+ \\ w_i^- \end{pmatrix}$$

SUBPROBLEMAS:

PROBLEMAS DE LAS UNIDADES ADMINISTRATIVAS Y DE LAS UNIDADES OPERATIVAS:

$$\begin{array}{c} \text{MINIMIZAR} \\ \frac{\left(C_k^t - \Theta A_k^t \right) \Pi_k \Theta_{ok}}{\sigma A_k^t \Pi_k + \sigma_{ok}} \end{array} \quad (3.7)$$

• SUJETO A:

$$\begin{pmatrix} g_k^t \\ -I_{m_k} \\ I_{m_k} \end{pmatrix} \Pi_k \leq \begin{pmatrix} 0 \\ w_k^+ \\ w_k^- \end{pmatrix}$$

Π_k no restringido en signo.

dónde:

Θ es el precio sombra asociado a $\sum_{i,j} p_{ij} \lambda_{ij} \leq b_0$

Θ_{ok} es el precio sombra asociado a $\sum_j \lambda_{ij} = 1$

σ, σ_{ok} son precios sombra asociados a otras restricciones propias del algoritmo primal-dual.

Cada uno de estos subproblemas puede descomponerse de nuevo solo que esta vez en problemas de programación fraccionaria, uno correspondiente a cada unidad administrativa, y uno por cada unidad operativa involucrada. Desafortunadamente, además de los problemas que socava la programación fraccionaria, la interpretación económica a cada uno de los problemas resultantes es bastante difícil, por lo que

resulta atractivo explorar la posibilidad que la lógica en principio sugería descartar, es decir, la que utiliza el método simplex primal para resolver el problema 3.5. Bajo este método, 3.5 se descompone en un problema principal como el 3.6 y en los siguientes m subproblemas lineales que por su naturaleza, deben resolverse para cada uno de los M bloques de unidades administrativas y unidades operativas:

$$\text{MAXIMIZAR } (G_k^t - \Theta_k^t) \Pi_k$$

SUJETO A:

$$\begin{pmatrix} B_k^t \\ -I_{mk} \\ I_{mk} \end{pmatrix} \Pi_k \leq \begin{pmatrix} 0 \\ w_k^+ \\ w_k^- \end{pmatrix} \quad (3.8)$$

Π_k sin restricción de signo,

En donde Θ es el precio sombra asociado a $\sum_{i,j} p_{ij} \lambda_{ij} \leq b_o$

En estos momentos se aliviará parte de la preocupación inicial que orillaba a descartar el método simplex primal para resolver 3.5.

En efecto, puesto que Θ es el vector de precios sombra asociado a la restricción $\sum p_{ij} \lambda_{ij} \leq b_o$ da la ecuación 3.6, y también será el precio sombra asociado a la ecuación:

$$A_1^t \Pi_1 + A_2^t \Pi_2 + \dots + A_m^t \Pi_m \leq b_o$$

del sistema 3.5, por lo que en la última interacción del algoritmo

Dantzig-Wolfe (i.e., en la situación que determina el óptimo de 3.6 y por ende 3.5) - deberá ser el valor óptimo del coeficiente de b_k en el sistema dual de 3.5, es decir, en 3.4. Luego, suponiendo que Θ se determina aplicando el algoritmo Dantzig Wolfe, al problema 3.4 se puede reformular como sigue:

$$\text{MINIMIZAR } \sum_k \left(w_k^+ Y_k^+ + w_k^- Y_k^- \right)$$

$$\text{SUJETO A: } B_k Y_k - I_{m_k} Y_k^+ + I_{m_k} Y_k^- = G_k - A_k \Theta^t, \quad k = 1, \dots, m$$

Luego, bajo el supuesto de que se determina previamente, 3.4 se descompone en m problemas independientes, uno por cada bloques de unidades administrativas - unidades operativas. La forma del k -ésimo de estos problemas es la siguiente:

$$\text{MINIMIZAR } w_k^+ Y_k^+ + w_k^- Y_k^- \quad (3.9)$$

$$\text{SUJETO A: } B_k Y_k - I_{m_k} Y_k^+ + I_{m_k} Y_k^- = G_k - A_k \Theta^t;$$

Es claro que esta misma conclusión se podría haber llegado si al obtener 3.8 se hubiese procedido de inmediato a investigar su dual, el cual es precisamente 3.9.

Queda todavía la tarea de determinar Y_k^+ , Y_k^- y Y_k .

Estos vectores, claro está, pueden obtenerse resolviendo (3.9). Sin embargo puesto que (3.8) es susceptible de ser resuelto vía el Algoritmo de Descomposición de Dantzig-Wolfe, se procederá a descomponerlo como parte del mecanismo de búsqueda de la solución deseada.

Como paso previo a la descomposición se pondrá (3.8) en una forma que haga inmediata la aplicación del algoritmo de Dantzig-Wolfe. Con este fin se escribiría (3.8) de la siguiente forma:

$$\text{MAXIMIZAR} \quad (G_k^t - \Theta A_k^t) \Pi_k$$

SUJETO A:

$$\begin{pmatrix} B_k^{t(1)} & B_k^{t(2)} & \dots & B_k^{t(n_k)} \\ F_k^{t(1)} \\ F_k^{t(2)} \\ \vdots \\ F_k^{t(n_k)} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \epsilon_{1,k} \\ \epsilon_{2,k} \\ \vdots \\ \epsilon_{n_k,k} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} I_{m1,k} \\ I_{m2,k} \\ \vdots \\ I_{m(n_k, k)} \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} 0 \\ w_k^+ \\ w_k^- \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} I_{m1,k} \\ I_{m2,k} \\ \vdots \\ I_{m(n_k, k)} \end{pmatrix}$$

$$\epsilon_{i,k}, \quad 1 \leq i \leq n_k, \text{ no restringida.}$$

Resolviendo estas ecuaciones se obtiene:

MAXIMIZAR:

$$(G_k^{(1)} - \Theta A_k^{(1)}) \epsilon_{1,k} + (G_k^{(2)} - \Theta A_k^{(2)}) \epsilon_{2,k} + \dots + (G_k^{(n_k)} - \Theta A_k^{(n_k)}) \epsilon_{n_k,k}$$

SUJETO A:

$$\begin{pmatrix} B_k^{t(1)} & B_k^{t(2)} & \dots & B_k^{t(nk)} \\ F_k^{t(1)} \\ -I_{m(1,k)} \\ I_{m(2,k)} \\ F_k^{t(2)} \\ -I_{m(2,k)} \\ I_{m(2,k)} \\ \vdots \\ F_k^{t(nk)} \\ -I_{m(nk,k)} \\ I_{m(nk,k)} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \epsilon_{1,k} \\ \epsilon_{2,k} \\ \vdots \\ \epsilon_{nk,k} \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} 0 \\ w_1^+ \\ w_1^- \\ 0 \\ w_2^+ \\ w_2^- \\ \vdots \\ 0 \\ w_{nk}^+ \\ w_{nk}^- \end{pmatrix}$$

$$\epsilon_{1,k}, 1 \leq i \leq n, \text{ sin restriccion de signo.}$$

Escrito de otra manera:

MAXIMIZAR:

$$\left[G_k^{(1)} - \Theta A_k^{(1)} \right] \epsilon_{1,k} + \left[G_k^{(2)} - \Theta A_k^{(2)} \right] \epsilon_{2,k} + \dots + \left[G_k^{(nk)} - \Theta A_k^{(nk)} \right] \epsilon_{nk,k}$$

SUJETO A:

(3.10)

$$B_k^{t(1)} \epsilon_{1,k} + B_k^{t(2)} \epsilon_{2,k} + \dots + B_k^{t(nk)} \epsilon_{nk,k} \leq 0$$

$$\begin{bmatrix} F_k^{t(1)} \\ -I_m(1,k) \\ I_m(1,k) \end{bmatrix} \epsilon_{1,k} \leq \begin{bmatrix} 0 \\ w_1^+ \\ w_1^- \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F_k^{t(2)} \\ -I_m(2,k) \\ I_m(2,k) \end{bmatrix} \epsilon_{2,k} \leq \begin{bmatrix} 0 \\ w_2^+ \\ w_k^- \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F_k^{t(nk)} \\ -I_n(nk,k) \\ I_n(n_k,k) \end{bmatrix} \epsilon \leq \begin{bmatrix} 0 \\ w_k^+ \\ w_k^- \end{bmatrix}$$

$\epsilon_{1,k}, 1 \leq i \leq k$, sin restriccion de signo

Esta forma equivalentes a (3.9) puede descomponerse via Dantzig-Wolfe como sigue:

PROBLEMA PRINCIPAL

PROBLEMA DE LA UNIDAD ADMINISTRATIVA

$$\text{MAXIMIZAR } \sum_{i,j} f_{ij}^* \lambda_{ij}^* \quad (3.11)$$

$$\text{SUJETO A: } \sum_{i,j} F_{ij}^* \lambda_{ij}^* \leq 0$$

$$\sum_j \lambda_{ij}^{*k} = 1, \quad i = 1, \dots, n$$

Donde:

$$f_{ij}^{*k} = \left(C_k^{(i)} - \Theta A_k^{(i)} \right)^t \epsilon_{ik}$$

$$p_{ij}^{*k} = B_k^{(i)} \epsilon_{ij}$$

ϵ_{ik}^j , Son los puntos extremos del poliedro convexo.

$$\begin{bmatrix} F_k^{t(1)} \\ -I_m(i,k) \\ I_m(i,k) \end{bmatrix} \epsilon_{ik} = \begin{bmatrix} 0 \\ w_i^+ \\ w_i^- \end{bmatrix}$$

SUBPROBLEMAS

PROBLEMA DE LA UNIDAD OPERATIVA i, k

$$\text{MAXIMIZAR } \left[[C_k^{(i)} - \Theta A_k^{(i)}]^t - B_k \mu_k^t \right] \epsilon_{ik}$$

SUJETO A:

$$\begin{bmatrix} F_k^{t(i)} \\ -I_m(i,k) \\ I_m(i,k) \end{bmatrix} \epsilon_{ik} \leq \begin{bmatrix} 0 \\ w_i^+ \\ w_i^- \end{bmatrix} \quad (3.12)$$

donde μ_k es el precio sombra asociado a la restriccion:

$$\sum_{i,j} p_{ij}^{*k} \lambda_{ij}^{*k} \leq 0, \quad \text{del sistema (3.11)}$$

Ahora bien, de esta ultima afirmacion resulta que es tambien el precio sombra asociado a la restriccion:

$$B_k^{t(1)} \epsilon_{1,k} + B_k^{t(2)} \epsilon_{2,k} + \dots + B_k^{t(n_k)} \epsilon_{n_k} \leq 0$$

y, por consiguiente, es el coeficiente del 0 en el termino $Y_k(o)$ de la funcion objetivo de (3.1).

Resulta asi que, en el optimo se han encontrado los valores de Y_o y $Y_k(o)$, $1 \leq k \leq m$, escribiendose (3.1) como sigue:

$$\text{MINIMIZAR} \sum_{i=1}^m \left(w_i^+ Y_i^+ + w_i^- Y_i^- \right) \quad (3.13)$$

SUJETO A:

$$F_k^{(i)} Y_k^{(i)} - I_{m(i,k)} Y_k^{+(i)} + I_{m(i,k)} Y_k^{-(i)} = G_k^{(i)} - A_k^{(i)} Y_o - B_k^{(i)} Y_k(o)$$

$$1 \leq i \leq n_k, \quad 1 \leq k \leq m$$

Es claro que (3.13) puede descomponerse en $n_1 + n_2 + \dots + n_k$ problemas independientes como sigue:

$$\text{MINIMIZAR} \quad w_k^{+(i)} Y_k^{+(i)} + w_k^{-(i)} Y_k^{-(i)} \quad (3.14)$$

$$F_k^{(i)} Y_k^{(i)} - I_{m(i,k)} Y_k^{+(i)} + I_{m(i,k)} Y_k^{-(i)} = G_k^{(i)} - A_k^{(i)} Y_o - B_k^{(i)} Y_k^*$$

Este problema pudo obtenerse tambien tomando el dual de (3.12).

Todas estas consideraciones nos conducen al siguiente algoritmo de solucion de 3.1:

3.2 ALGORITMO DE SOLUCION

Proponga una solucion basica factible inicial para el siguiente problema:

PROBLEMA DE LA UNIDAD CENTRAL

$$\text{MINIMIZAR } Z = \sum_{i,j} f_{ij} \lambda_{ij}$$

$$\text{SUJETO A: } \sum_{i,j} p_{ij} \lambda_{ij} = b_0$$

$$\sum_j \lambda_{ij} = 1, \quad i=1, \dots, m$$

en donde:

$$f_{ij} = G_i^t \Pi_i^j, \quad p_{ij} = A_i^t \Pi_i^j$$

Siendo Π_i^j puntos extremos del poliedro convexo acotado finito:

$$\begin{pmatrix} B_i^t \\ -I_{m1} \\ I_{m1} \end{pmatrix} \Pi_i = \begin{pmatrix} 0 \\ W_i^+ \\ W_i^- \end{pmatrix}$$

Suponga que la matriz de base inicial es M , y que el vector de multiplicadores simplex es $(Y_0, Y_{01}, \dots, Y_{0m})$, con Y asociado a la restriccion:

$$\sum_{i,j} p_{ij} \lambda_{ij} = b_0$$

PRIMERO Utilizando los multiplicadores, plantear los problemas siguientes:

PARA LA UNIDAD ADMINISTRATIVA K:

$$\text{MAXIMIZAR } \sum_{i,j} f_{ij}^* \lambda_{ij}^*$$

SUJETO A: $\sum_{i,j} p_{ij}^{*k} \lambda_{ij}^{*k} \leq 0$
 $\sum_j \lambda_{ij}^{*k} = 1, \quad i=1, \dots, n_k$

dónde: $f_{ij}^{*k} = \left(G_k^{(i)} - Y_0 A_k^{(i)} \right)^t \epsilon_{ik}$
 $p_{ij}^{*k} = B_k^{(i)} \epsilon_{ik}$

Dónde ϵ_{ik}^j son los puntos extremos del poliedro convexo:

$$\begin{bmatrix} F_k^t \\ I_m^{(i,k)} \\ I_m^{(i,k)} \end{bmatrix} \epsilon_{ik} = \begin{bmatrix} 0 \\ W_i^+ \\ W_i^- \end{bmatrix}$$

SEGUNDO Proponga una solución básica factible inicial para este problema.

Sea R la matriz de base inicial y sean $(Y_k^{(0)}, Y_{c1}^k, \dots, Y_{cn_k}^k)$ los multiplicadores simplex correspondientes.

TERCERO Resuelva los siguientes problemas:

PROBLEMA DE LAS UNIDADES OPERATIVAS

MINIMIZAR $W_k^{+(i)} Y_k^{+(i)} + W_k^{-(i)} Y_k^{-(i)}$

SUJETO A:

$$F_k^{(i)} Y_k^{(i)} - I_m^{(i,k)} Y_k^{+(i)} + I_m^{(i,k)} Y_k^{-(i)} = G_k^{(i)} A_k^{(i)} Y_0 - B_k^{(i)} Y_k^{(0)}$$

CUARTO Sean $Z_{(i,k)}^*$ los valores óptimos del problema anterior;

Sea $h^* = Z^* + Y^k$, Para cada K, encuentre el valor de i del que:

$$h_{i,k}^* = \max_j Z_{j,k} + Y_{oj}^k$$

QUINTO Usando la técnica de selección de columnas del Algoritmo de Dantzig - Wolfe seleccione la nueva columna a entrar en la base de cada problema de la unidad administrativa.

Genera una nueva base R con el nuevo vector de multiplicadores $[Y_k^*, Y_{o1}^*, \dots, Y_{on}^*]$, y regrese al paso tercero.

Repetir este procedimiento, para cada problema K de la Unidad Administrativa hasta que todos los K problemas se hayan resuelto.

SEXTO Utilizando la técnica de selección de columna del Algoritmo de Dantzig - Wolfe seleccione la nueva columna que entre en la base del problema de la Unidad Central.

Genera una nueva base B y un nuevo vector de multiplicadores simplex $(Y_o, Y_{o1}, \dots, Y_{om})$ y regrese al paso 1.

Repita este procedimiento hasta que se resuelva completamente el problema de la Unidad Central.

Al momento de encontrar la solución del problema de la Unidad central (i) se estará en poder los multiplicadores simplex $(Y_o, Y_k^{(i)})$ y Y_k que son solución del problema original 3.1

Se observa en este proceso que la información que la unidad administrativa envía a la unidad central es una información de tipo económico (índice económico) que le permite establecer un nuevo criterio de utilización de recursos. A cambio, la Unidad Central envía un vector de precios sombra que alteran las metas de la suborganización (ver sistemas 3.9), de manera que las metas asignadas G_k se transformen en $G_k - A_k Y_o$, con Y_o variando en cada observación.

de las Unidades Administrativas con la Unidad Central.

De manera similar, la información que la unidad operativa envía a sus unidades administrativas, le permitan a esta tomar decisiones sobre las nuevas metas a lograr por parte de las unidades operativas. Las metas de estas cambian en cada interacción con sus unidades operativas, ya que son de la forma:

$$G_k^{(i)} - A_k^{(i)} Y_0 - B_k^{(i)} Y_k^{(i)}$$

Las metas iniciales eran $G_k^{(i)}$ y los valores que se cambian en cada interacción con las unidades administrativas son $Y_k^{(i)}$.

3.3. EJEMPLO ILUSTRATIVO

ANTECEDENTES

El sistema que se propone en esta Tesis, es un modelo para tratar problemas de Toma de Decisiones que comprendan metas múltiples y cualitativas, sujetas a la importancia o prioridad que se le asigne a estas. Para ello es necesario, que la persona que toma las decisiones sea capaz de definir por lo menos una importancia ordinal al clasificar estas metas. Una ventaja importante al involucrar la programación con metas en este modelo, es la flexibilidad, puesto que permite al tomador de decisiones, experimentar, con una multitud de variantes en las restricciones y en las prioridades de las metas cuando se involucra con un problema de objetivos múltiples.

La programación con metas, puede ser y ha sido aplicada a una gran variedad de problemas en el Sector público y en el privado, en áreas tales como: mercadeo, finanzas, producción, contabilidad, planeación de recursos humanos, académica, económica municipal, urbana y de servicios médicos. La aplicación que en este trabajo se propone, es una modesta aportación al Sistema Nacional de Planeación Democrática. La consolidación de este Sistema requiere de este tipo de modelos, los cuales no son fáciles de formular ni sus resultados serán inmediatos, ya que se requiere de modificar hábitos de trabajo, precisar atribuciones y responsabilidades y, en general lograr que mediante una aplicación efectiva se logre el establecimiento de los recursos y

potencialidades del país. En la medida en que estos modelos nos apoyen a promover el cambio y adaptarnos a las nuevas condiciones que el propio desarrollo exige, así tendremos la capacidad de vencer la crisis actual y hacer frente al futuro del país.

APLICACION EN LA SECRETARIA DE MARINA

La Dirección General de Reparaciones y Construcciones Navales de la Secretaría de Marina ha desarrollado tres nuevos proyectos de construcción naval que pueden ser ejecutados haciendo uso del exceso de capacidad de Producción en sus astilleros de Tampico, Coatzacoalcos y Salina Cruz.

Esta dependencia ha realizado un estudio cuidadoso de los tipos de embarcación que pueden ser construidos en cualquiera de sus tres astilleros, encontrando que sería rentable utilizar el exceso de capacidad para construir buques pasajeros, remolcadores de balsas y transbordadores para ríos.

La realidad es que, el propósito de esta dependencia al realizar este tipo de construcción, era lograr la utilización completa de la capacidad productiva de exceso sobre una base rentable y que evitaría la fuga de divisas al adquirir estas embarcaciones en el extranjero.

Mientras que los astilleros generalmente operan a capacidad plena en todos sus talleres para proporcionar sus servicios a la flota de la Armada de México en ambos litorales, la producción por debajo de la capacidad normal ocurría con poca frecuencia y generalmente se presentan problemas con el personal eventual. Aunque los astilleros no necesitan fuerza laboral plena durante los períodos de holgura, el despedir a un trabajador eventual origina que este se dirija a otros centros de trabajo y no exista personal disponible para contratación cuando retornan los astilleros a plena capacidad, por lo que la Dirección General desea evitar esto tanto como sea posible.

Para el periodo que se está considerando, los astilleros tienen las capacidades de producción en exceso (en términos de construcción de unidades por unidad operativa) y en capacidad de almacenamiento (pies cúbicos por cada unidad operativa), que se dan en la siguiente tabla:

TABLA de metas por unidad operativa (incompleta)

Astillero	Tipo de Unidad	Capacidad en exceso (unidades)	Capacidad de Almacenamiento (pies cubicos)
Tampico	proyecto 1	75	1200
	proyecto 2	20	800
	proyecto 3	60	1000
Coatza-coalcos	proyecto 1	30	1000
	proyecto 2	40	600
	proyecto 3	50	600
Salina Cruz	proyecto 1	45	650
	proyecto 2	30	800
	proyecto 3	40	600

Las embarcaciones 1, 2 y 3, requieren 30, 20 y 15 pies cubicos por unidad, para espacio de construccion. Las utilidades netas unitarias de las embarcaciones son de 15, 18 y 12 millones de pesos, respectivamente.

La direccion general ha recibido un gran numero de pedidos, y espera que estos se incrementen hasta una demanda de 90, 120 y 60 unidades, en los proyectos 1, 2 y 3 respectivamente, durante el periodo de planeacion considerado.

La Direccion General (unidad central) dispone para este proyecto de una cantidad de 2000 millones de pesos, asi como de un total de 3000 horas-hombre para este periodo.

Las utilidades proporcionadas por cada proyecto pueden incrementarse, en funcion de la fraccion adicional utilizada del presupuesto, y en funcion fraccion adicional de horas hombre administracion dedicadas a los proyectos, acorde a la siguiente tabla:

Astillero	Tipo de Unidad	Incremento en Utilidad por fraccion adicional de presupuesto asignado	Incremento en Utilidad por fraccion adicional de horas-hombre
Tampico	Proy. 1	5	7
	Proy. 2	3	3
	Proy. 3	6	7
Coatza-coalcos	Proy. 1	3	7
	Proy. 2	5	12
	Proy. 3	7	9
Salina-Cruz	Proy. 1	5	0
	Proy. 2	2	8
	Proy. 3	7	0

Tambien las unidades administrativas (astilleros) pueden ayudar a lograr las metas haciendo un uso adicional de algunos de sus recursos. La siguiente tabla refleja esto:

Astillero	Tipo de Unidad	Incremento en utilidad p/ fraccion adicional de Presup. de Unidad. Admvas.	Incremento en Utilidad p/ fraccion adicional de horas-hombre de Uds. Admvas.	Incremento en Capacidad de almacenamiento por fraccion sdi	Incremento en cap. de almacenamiento por frac.adic. sdi
Tampico	Proy. 1	6	8	2	60
	Proy. 2	6	8	3	9
	Proy. 3	3	7	1	7
Coatza-coalcos	Proy. 1	5	2	2	10
	Proy. 2	5	5	2	0
	Proy. 3	4	12	3	30
Salina-Cruz	Proy. 1	4	0	40	0
	Proy. 2	2	0	30	0
	Proy. 3	0	0	0	0

Dada la situación que se presenta, la Dirección General, ha determinado las siguientes metas de preferencia en orden de importancia decreciente:

(P_1 = más importante)

P_1 = Lograr una utilidad neta de 1500 millones de pesos.

P_2 = Utilizar tanto la capacidad de exceso como sea posible. Debido al bajo costo de la mano de obra, la Dirección General cree que es 1.5 veces más importante utilizar la capacidad de exceso de Tampico que la de los Astilleros de Coatzacoalcos y Salina Cruz.

P_3 = Lograr la venta estimada para el proyecto No.2 de Remolcadores de Bahía puesto que este presenta la mayor utilidad neta.

P_4 = Producir suficiente cantidad de unidades de los proyectos 1 y 3, para satisface la demanda existente.

P_5 = No exceder la capacidad de almacenamiento disponible.

La siguiente tabla muestra en forma completa la tabla de metas por unidad operativa. (Puede verse en esta tabla que la utilidad esperada de la empresa ha sido distribuida equitativamente entre las tres unidades admisibles. Lo mismo sucede con la demanda).

TABLA de metas por unidad operativa (completa)

Astillero	Tipo de	Capacidad en exceso (unidades)	Capacidad de almacenamiento (pies cub.)	Demandas esperadas	Utilidades (en millones pesos)
Tampico	Proy. 1	75	1200	30	250
	Proy. 2	20	800	40	250
	Proy. 3	50	1000	20	250
Coatzacoalcos	Proy. 1	30	1000	30	250
	Proy. 2	40	600	40	250
	Proy. 3	50	600	20	250
Salina Cruz	Proy. 1	45	650	30	250
	Proy. 2	30	800	40	250
	Proy. 3	40	600	20	250

FORMULACION DEL MODELO:

Conforme al modelo propuesto en el capítulo III se hará a las siguientes notaciones y definiciones de términos:

VARIABLES DE DECISION (incognitas del modelo)

$$Y_0 = \begin{pmatrix} Y_0^1 \\ Y_0^2 \end{pmatrix} = \begin{cases} \text{FRACCION ADICIONAL DEL PRESUPUESTO GLOBAL AUTORIZADO} \\ \text{FRACCION ADICIONAL DE HORAS-HOMBRE GENERAL UTILIZADAS} \end{cases}$$

$$Y_1^{(o)} = \begin{cases} \text{FRACCION ADICIONAL DEL PRESUPUESTO de la Unidad administrativa no.1} \\ \text{FRACCION ADICIONAL DE HORAS-HOMBRE de la Unidad Administrativa no.1} \end{cases}$$

$$Y_2^{(o)} = \begin{cases} \text{FRACCION ADICIONAL DEL PRESUPUESTO de la Unidad Administrativa no.2} \\ \text{FRACCION ADICIONAL DE HORAS-HOMBRE de la Unidad Administrativa no.2} \end{cases}$$

$$Y_3^{(o)} = \begin{cases} \text{FRACCION ADICIONAL DEL PRESUPUESTO de la Unidad Administrativa no.3} \\ \text{FRACCION ADICIONAL DE HORAS-HOMBRE de la Unidad Administrativa no.3} \end{cases}$$

$$Y_k^{(i)} = \left\{ \begin{array}{l} \text{numero de unidades del proyecto "i" a construirse} \\ \text{en el astillero j, } 1 \leq i \leq 3, 1 \leq k \leq 3. \end{array} \right.$$

$$Y_k^{+(i)}, Y_k^{-(i)} = \left\{ \begin{array}{l} \text{Desviaciones (positivas y negativas, res-} \\ \text{de los logros con respecto a las metas } G_k^{(i)} \\ \text{asignadas a la unidad operativa (i,k)} \end{array} \right.$$

En particular tenemos:

- $Y_1^{-(1)}, Y_2^{-(1)}, Y_3^{-(1)}$ = Exceso de capacidad no utilizada en astilleros de Tampico, Coatzacoalcos y Veracruz, respectivamente.
 $Y_1^{+(1)}, Y_2^{+(1)}, Y_3^{+(1)}$ = Cantidad en la cual la capacidad se excede en los Astilleros de Tampico, Coatzacoalcos y Veracruz respectivamente.
 $Y_1^{-(3)}, Y_2^{-(3)}, Y_3^{-(3)}$ = Número de unidades sublogradas de las ventas esperadas de los tres proyectos respectivamente.
 $Y_1^{+(3)}, Y_2^{+(3)}, Y_3^{+(3)}$ = Número de unidades sobrelogradas de las ventas esperadas de los 3 proyectos respectivamente.
 $Y_1^{-(2)}, Y_2^{-(2)}, Y_3^{-(2)}$ = Número de pies cúbicos de capacidad de almacenamiento disponible, no utilizada en los tres astilleros respectivamente.
 $Y_1^{+(2)}, Y_2^{+(2)}, Y_3^{+(2)}$ = Número de pies cúbicos de capacidad adicional de almacenamiento,...etc.
 $Y_1^{-(4)}, Y_2^{-(4)}, Y_3^{-(4)}$ = Cantidad por debajo de la utilidad perseguida en los tres astilleros respectivamente.
 $Y_1^{+(4)}, Y_2^{+(4)}, Y_3^{+(4)}$ = Cantidad por encima de la utilidad perseguida.

DATOS

De la tabla B, se observa que los vectores $G_k^{(i)}$ (metas asignadas a la Unidad Operativa (i, k) , se presentan como:

$$G_1^1 = \begin{pmatrix} 75 \\ 1200 \\ 30 \\ 250 \end{pmatrix} \quad G_1^2 = \begin{pmatrix} 20 \\ 800 \\ 40 \\ 250 \end{pmatrix} \quad G_1^3 = \begin{pmatrix} 60 \\ 1000 \\ 20 \\ 250 \end{pmatrix}$$

$$G_2^1 = \begin{pmatrix} 30 \\ 1000 \\ 30 \\ 250 \end{pmatrix} \quad G_2^2 = \begin{pmatrix} 20 \\ 500 \\ 40 \\ 250 \end{pmatrix} \quad G_2^3 = \begin{pmatrix} 60 \\ 600 \\ 20 \\ 250 \end{pmatrix}$$

$$G_3^1 = \begin{pmatrix} 45 \\ 650 \\ 30 \\ 250 \end{pmatrix} \quad G_3^2 = \begin{pmatrix} 30 \\ 800 \\ 40 \\ 250 \end{pmatrix} \quad G_3^3 = \begin{pmatrix} 48 \\ 600 \\ 20 \\ 250 \end{pmatrix}$$

De esta manera, por ejemplo, la igualdad: $G_2^3 =$

$$\begin{bmatrix} 50 \\ 600 \\ 20 \\ 250 \end{bmatrix}$$

Se explica como sigue: Para las metas que para el proyecto 2 tiene la unidad administrativa 3, (por ejemplo Salina Cruz); se utilizan 50 unidades de capacidad en exceso que cubren las 600 unidades de capacidad de almacenamiento, satisfacen las 20 unidades de demanda esperada y obtienen una utilidad de 250 millones de pesos.

Las matrices que representan los atributos de los diferentes proyectos en función de su contribución al logro de las metas son:

$$F_1^1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 30 \\ 1 \\ 15 \end{bmatrix} \quad F_1^2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 20 \\ 1 \\ 18 \end{bmatrix} \quad F_1^3 = \begin{bmatrix} 1 \\ 15 \\ 1 \\ 12 \end{bmatrix}$$

$$F_2^1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 30 \\ 1 \\ 15 \end{bmatrix} \quad F_2^2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 20 \\ 1 \\ 18 \end{bmatrix} \quad F_2^3 = \begin{bmatrix} 1 \\ 15 \\ 1 \\ 12 \end{bmatrix}$$

$$F_3^1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 30 \\ 1 \\ 15 \end{bmatrix} \quad F_3^2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 20 \\ 1 \\ 18 \end{bmatrix} \quad F_3^3 = \begin{bmatrix} 1 \\ 15 \\ 1 \\ 12 \end{bmatrix}$$

Por Ejemplo: $F_1^2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 20 \\ 1 \\ 18 \end{bmatrix}$

Significa que: el primer proyecto tiene en la unidad administrativa 2, (Coatzacoalcos), los siguientes atributos: cada unidad ocupa 20 pies cúbicos y deja 18 millones de utilidad.

Las matrices que representan los incrementos por fracción adicional de horas-hombre de las Unidades Administrativas son:

$$B_1^1 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 2 & 60 \\ 0 & 0 \\ 6 & 2 \end{pmatrix} \quad B_1^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 3 & 9 \\ 0 & 0 \\ 6 & 9 \end{pmatrix} \quad B_1^3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 7 \\ 0 & 0 \\ 3 & 7 \end{pmatrix}$$

$$B_2^1 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 2 & 10 \\ 0 & 0 \\ 5 & 2 \end{pmatrix} \quad B_2^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 2 & 0 \\ 0 & 0 \\ 5 & 5 \end{pmatrix} \quad B_2^3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 3 & 30 \\ 0 & 0 \\ 4 & 12 \end{pmatrix}$$

$$B_3^1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 40 \\ 0 \\ 4 \end{pmatrix} \quad B_3^2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 30 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix} \quad B_3^3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Las matrices que representan los incrementos por fracción adicional de horas-hombre de la Unidad Central:

TAMPICO	Proyecto no.1 Proyecto no.2 Proyecto no.3	5 3 5	7 3 7
COATZA- COALCOS	Proyecto no.1 Proyecto no.2 Proyecto no.3	3 5 7	7 12 9
SALINA- CRUZ	Proyecto no.1 Proyecto no.2 Proyecto no.3	5 2 7	0 8 0

$$A_2^1 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 5 & 7 \end{vmatrix}, \quad A_2^2 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 3 & 3 \end{vmatrix}, \quad A_2^3 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 5 & 7 \end{vmatrix}$$

$$A_2^1 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 3 & 7 \end{vmatrix}, \quad A_2^2 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 5 & 12 \end{vmatrix}, \quad A_2^3 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 7 & 9 \end{vmatrix}$$

$$A_3^1 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 5 & 0 \end{vmatrix}, \quad A_3^2 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 2 & 0 \end{vmatrix}, \quad A_3^3 = \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 7 & 9 \end{vmatrix}$$

El vector que representa los recursos con que cuenta la Dirección General (unidad central) es:

$$b_0 = \begin{vmatrix} 200 \text{ millones de pesos de presupuesto global} \\ 3000 \text{ horas - hombre} \end{vmatrix}$$

Los vectores de ponderaciones de las metas son:

$$w_1^{+(1)} = (3, 1, 1, 0), \quad w_1^{+(2)} = (3, 1, 0, 0), \quad w_1^{+(3)} = (3, 1, 1, 0)$$

$$w_1^{-(1)} = (0, 0, 0, 6), \quad w_1^{-(2)} = (0, 0, 2, 6), \quad w_1^{-(3)} = (0, 0, 0, 6)$$

$$w_2^{+(1)} = (2, 1, 1, 0), \quad w_2^{+(2)} = (2, 1, 0, 0), \quad w_2^{+(3)} = (2, 1, 1, 0)$$

$$w_2^{-(1)} = (0, 0, 0, 6), \quad w_2^{-(2)} = (0, 0, 2, 6), \quad w_2^{-(3)} = (0, 0, 0, 6)$$

$$w_3^{+(1)} = (2, 1, 1, 0), \quad w_3^{+(2)} = (2, 1, 0, 0), \quad w_3^{+(3)} = (2, 1, 1, 0)$$

$$w_3^{-(1)} = (0, 0, 0, 6), \quad w_3^{-(2)} = (0, 0, 2, 6), \quad w_3^{-(3)} = (0, 0, 0, 6)$$

La función objetivo puede ahora plantearse como sigue:

$$Z = \text{MIN} - 5 \frac{1}{2} Y_2^+ + \sum_{k=1}^3 \sum_{l=1}^{3-k} \left(W_k^{+(l)} Y_k^{+(l)} + W_k^{-(l)} Y_k^{-(l)} \right)$$

$$\begin{aligned} Z = \text{MIN} & - 200 Y_2^+ + 2000 Y_2^2 + (3,1,1,0) Y_1^{+(1)} \\ & + (0,0,0,6) Y_1^{(1)} + (3,1,0,0) Y_1^{+(2)} + (0,0,2,6) Y_1^{-(2)} \\ & + (3,1,1,0) Y_1^{+(3)} + (0,0,0,5) Y_1^{-(3)} + (2,1,1,0) Y_2^{+(1)} \\ & + (0,0,0,6) Y_2^{-(1)} + (2,1,0,0) Y_2^{+(2)} + (0,0,2,6) Y_2^{-(2)} \\ & + (2,1,1,0) Y_2^{+(3)} + (0,0,0,6) Y_2^{-(3)} + (2,1,1,0) Y_3^{+(1)} \\ & + (0,0,0,6) Y_3^{-(1)} + (2,1,0,0) Y_3^{+(2)} + (0,0,2,6) Y_3^{-(2)} \\ & + (2,1,0,0) Y_3^{+(3)} + (0,0,4,6) Y_3^{-(3)} \end{aligned}$$

RESULTADOS

$$Z = 381.66667$$

$$Y_1 = 10$$

$$Y_2 = 15$$

$$Y_3 = 21.6666$$

$$Y_{11} = 65$$

$$Y_{14} = 425$$

$$Y_{13} = 30$$

$$Y_{12} = 150$$

$$Y_{13} = 20$$

$$Y_{11} = 10$$

$$Y_{12} = 487.5$$

$$Y_{14} = 30$$

$$Y_{11} = 50$$

$$Y_{12} = 762$$

$$Y_{13} = 10$$

$$Y_{23} = 25$$

$$Y_{24} = 80$$

$$Y_{20} = 125$$

$$Y_{21} = 15$$

-1	$+1$	-1	$+1$
$Y_{22} = 560$		$Y_{23} = 15$	
-2	$+2$	-2	$+2$
$Y_{21} = 25$		$Y_{22} = 300$	
-2	$+2$	-2	$+2$
$Y_{23} = 25$		$Y_{24} = 825$	
-3	$+3$	-3	$+3$
$Y_{21} = 35$			
-1	$+1$	-1	$+1$
$Y_{31} = 23.3333$		$Y_{33} = 8.33333$	
$+1$	-2	$+1$	-2
$Y_{34} = 75$		$Y_{32} = 366.666$	
$+2$	-3	$+2$	-3
$Y_{34} = 140$		$Y_{31} = 18.33$	
-3	$+3$	-3	$+3$
$Y_{32} = 275$		$Y_{33} = 1.66666$	
$+3$			
$Y_{34} = 10$			

CAPITULO IV

CONCLUSIONES Y RECOMENDACIONES

El presente trabajo estuvo motivado por la necesidad de resolver problemas de planeación en organizaciones estructuradas en tres niveles jerárquicos, ya que éste es el tipo de estructura actual en las diferentes organizaciones del Sector Público de nuestro País. La organización que se utilizó para exemplificar la aplicación de los modelos de asignación de recursos, es la que considera al marco del Plan Nacional de Desarrollo y por consiguiente tiene en su nivel más alto, llamado nivel global, a las Secretarías de Programación y Presupuesto, de Hacienda y Crédito Público y de la Contraloría General de la Federación. El nivel intermedio de esta organización llamado nivel sectorial, contiene a las unidades coordinadoras del sector, y el tercer nivel llamado dentro del sistema nacional de planeación democrática, nivel institucional, está compuesto por las entidades parastatales.

El modelo que de manera más natural se adecuaba para idealizar este problema, es el de T.W.RUEFLI, por él mismo definido como un modelo de organizaciones descentralizadas estructuradas en tres niveles. Desafortunadamente este modelo tiene fallos tanto en su conceptualización como en su solución. Esto dio lugar a una revisión cuidadosa del mismo que tuvo como resultado lo que aquí se considera una extensión natural del algoritmo de DANTZIG WOLFE para resolver los problemas de organizaciones descentralizadas estructuradas en tres niveles jerárquicos.

La solución del modelo que en este trabajo se propone, genera tres problemas de optimización, uno para cada nivel de la organización que se considera. Los dos primeros problemas se definen dentro del Marco de la Programación Lineal Clásica, mientras que en el tercero, aunque solvable mediante las técnicas de programación lineal, utiliza para su definición el Marco de la Programación por Metas.

1. Las conclusiones que se desprenden de este trabajo son:
 - 1.1 La extensión de los modelos de descomposición a más de dos niveles no es una tarea trivial. Esto puede corroborarse tanto al analizar los esfuerzos de Ruefli como los que hicieron J. FREELAND y otros investigadores al tratar infructuosamente de extender los resultados de programación lineal generalizada, el principio de DANTZIG-WOLFE y el problema de RENDERERS a más de dos niveles.
 - 1.2 Una importante extensión que se debe hacer al presente trabajo, es orientarlo hacia un modelo que considere metas cualitativas. Una extensión de esta clase no es inmediata aunque si es posible.
 - 1.3 El resultado que aquí se obtuvo se puede extender fácilmente para que considere organizaciones estructuradas en más de tres niveles.
 - 1.4 El método de solución al modelo que protagonizo este trabajo, provee una interpretación económica del mismo que lo ubica, claramente, como un modelo de toma de decisiones en organizaciones estructuradas en tres niveles. Esto se debe a que el algoritmo de base para este modelo se deriva del Principio de Dentzig Wolfe que a su vez provee con su algoritmo de solución una interpretación económica que lo califica como un modelo de toma de decisiones, solo que su alcance se limita a aquellas organizaciones estructuradas en dos niveles jerárquicos.
 - 1.5 La interpretación económica que aquí se obtiene es más explícita que la correspondiente al algoritmo de Dentzig Wolfe. Esto era de esperarse ya que además de aplicarse a organizaciones más generales, se desarrolla en un marco de programación por metas, la cual a su vez es una extensión de la programación lineal.
 - 1.6 Puesto que las metas que deben incluirse en el modelo deben ser establecidas a priori, y cuantitativamente. Su establecimiento acarrea dificultades, las cuales pueden agravarse si la organización bajo consideración es la que motiva la realización de este trabajo. En efecto, la fijación de metas y más que ello, la determinación de sus ponderaciones, está

- influida por las implicaciones políticas que su establecimiento puede acarrear.
2. Por otra parte, a efecto de aplicar, eficientemente, el algoritmo de solucion para el modelo que aqui se propone, es necesario que se tengan en cuenta las siguientes recomendaciones:
- 2.1 Aun cuando la informacion fluye de un nivel a otro de la organizacion en la forma descrita en la figura 1.2, el proceso interativo que tiene lugar entre los niveles no es en tiempo real sino que es de indole estrictamente matematico. Asi, por ejemplo, cuando se dice que las unidades administrativas envian informacion economica a la unidad central para que esta las determine el nuevo conjunto de metas a lograr, dicha informacion no se transmite fisicamente sino en forma solo figurada. La razon de esto es que con base en el algoritmo computacional que resuelve el modelo, la computadora juega sucesivamente el rol de unidad central, unidad administrativa y unidad operativa segun sea la etapa o fase del algoritmo que en ese momento se encuentre resolviendo.
- 2.2 El incluir como parte del programa computacional, los resultados de cada iteracion -entre unidades administrativas y unidad central- y subiteracion -entre unidades operativas y unidades administrativas- puede convertirse en una tarea titanica, inclusiva para una computadora. El realizar esto, podria ser recomendable solo en la fase de implantacion del sistema, pero debera omitirse al ser liberado, a efecto de no sobrecargarlo. (ver punto 2.4 mas adelante).
- 2.3 Si se agrupan como parte del programa, los resultados de cada iteracion, entonces, cada unidad central, administrativa u operativa, podra ver los cambios de politica que tendria que hacer en funcion de la informacion que en cada iteracion y/o subiteracion reciba. El paquete computacional que se anexa a este trabajo (apendice VI) no incluye estos resultados intermedios debido a que, a pesar de ser bastante ilustrativas conduciran en caso de organizaciones grandes, a imprimir enormes volumenes de informacion con el concomitante retraso en la obtencion de la solucion. Ademas a medida que sea mas grande la organizacion donde se aplique, mas dificil sera revisar todas las iteraciones y subiteraciones que

realiza el algoritmo antes de llegar a su solución final.

- 2.4 La implementación del paquete computacional fue efectuada en una Microcomputadora PRINTAFORM 5800, la cual tiene la ventaja de ser una compatible IBM-PC, sin embargo, es recomendable si se emplea el paquete en una IBM u otro tipo de compatible, que se comprueben los comandos del BASIC-A que se utilice, durante la fase de implementación, ya que puede originar que el paquete opere lentamente o se distorsione tanto su funcionamiento como la obtención de los resultados del Sistema. Este Paquete puede funcionar sin problema alguno en las líneas de computadoras PRINTAFORM.
- 2.5 La solución del algoritmo contiene la cantidad de recursos que deben apartar las unidades central y administrativas, así como los niveles de actividad de los proyectos que las unidades operativas deben realizar a fin de lograr las metas globales de la organización. También son parte de la solución del algoritmo, los valores de las desviaciones positivas y negativas de los logros con respecto a las metas.
- 2.6 La solución del modelo no necesariamente deja satisfechas a todos los miembros de la organización. Esto es claro ya que, por ejemplo, toda unidad operativa desearía que sus proyectos se realicen a un 100 por ciento de actividad y las unidades administrativas seguramente querrán recibir la mayor parte de los recursos que deben compartir con las demás unidades. Sin embargo el presente algoritmo es un claro ejemplo de la validez de la información: "El óptimo global no necesariamente es la suma de los óptimos individuales".
- 2.7 Una vez que se haya comprobado la validez del modelo, hay que corroborar que las técnicas que resuelven a este, se apliquen en forma correcta y que los resultados del mismo se analizan e interpretan también correctamente; para ello hay que cerciorarse de que la manera en que se comunican los resultados a los funcionarios que toman las decisiones, sea utilizando un lenguaje que ellos entiendan.

Una vez que se es consciente de la implicación de estos observaciones, se debe pasar a definir cada uno de los problemas (global, de la unidad central, de las unidades administrativas y de las

unidades operativas) para lo cual es necesario proporcionar los datos requeridos por el modelo. Si se atienden estas consideraciones y se proporcionan los datos de acuerdo a como se recomienda, el algoritmo que en esta tesis se propone puede aplicarse exitosamente a cualquier organización estructurada en tres niveles jerárquicos.

Por lo general y a menos que la organización tenga políticas que lo contravengan, los datos deberán ser proporcionados atendiendo a la tabla que se muestra a continuación:

DATO	ENTIDAD QUE LO PROPORCIONA	CONTENIDO
B_0	UNIDAD CENTRAL	Recursos disponibles comunes a toda organización. Por Ejemplo: Edificios, información técnica, recursos de computo, etc. Se incluyen recursos humanos adscritos a la unidad central. Las unidades pueden ser: cantidad, áreas, volumen, horas-hombre, etc.
A_k	UNIDAD ADMINISTRATIVA K	Coeficientes del tipo de recursos comunes a las unidades administrativas que son empleados para lograr las metas que le han sido asignadas.
$B_k^{(i)}$	UNIDAD OPERATIVA DE LA UNIDAD ADMITIVA K	Coeficientes del tipo de recursos comunes a unidades operativas de la unidad admittiva k, que la unidad operativa i,k requiere para realizar sus proyectos y lograr metas.
$F_k^{(i)}$	UND.OPERATIVA i DE LA UNIDAD ADMINISTRATIVA k	Características y/o atributos de su proyecto en una unidad de medida que refleja su contribución al logro de las metas.

"Planificar en su acepcion mas general, es un proceso de decision en el presente que define acciones que se tomaran en el futuro para alcanzar ciertos propósitos pre establecidos"

J.Prawda W. ((28), pag.531)

APENDICE I

LA PLANEACION Y EL SECTOR PUBLICO

Podemos definir a la planeacion como un proceso de toma de decisiones que permite determinar un futuro deseado y los medios efectivos para lograrlo. Constituye un proceso especial de toma de decisiones pero una toma de decisiones no siempre equivale a la planeacion. Asi pues, es algo que hacemos antes de efectuar una accion, y por tal motivo es en si, una toma de decisiones anticipada.

Si analizamos la planeacion bajo el enfoque de sistemas (1), podemos decir, que es necesario cuando el hecho futuro deseado, implica un conjunto de decisiones interdependientes, esto es, "un sistema de decisiones", donde el efecto de cada decision sobre los resultados del conjunto, depende de una o mas de las decisiones restantes.

Tambien podemos analizar a la planeacion bajo algunos de los criterios utilizados para tomar una decision bajo incertidumbre:

PESIMISTA: Creer de que a menos que se haga algo, no es probable que ocurra un estado futuro deseado.

OPTIMISTA: La conviccion de que pueda hacerse algo para aumentar la probabilidad de que se logre alcanzar ese estado deseado.

FILOSOFIAS DE LA PLANEACION

A medida que la planeacion avanza, se han observado ciertas filosofias en su aplicacion (9), siendo tres los criterios predominantes:

El primero, denominado Convencional o Satisfactorio, es el aceptado generalmente en la actualidad, y tiene por objeto lograr mediante la selección racional de medios, los máximos beneficios de las alternativas existentes para conseguir fines específicos; bajo este punto de vista, a lo que se presta mayor atención es a los objetivos y se busca lograr algo bastante bien, pero no necesariamente lo mejor que se pueda.

El segundo criterio, denominado por optimización, es el que tiene como punto de partida los recursos disponibles y se busca obtener de ellos, su aprovechamiento óptimo. Bajo este punto de vista, se busca hacer las cosas no solo suficientemente bien, sino hacerlas lo mejor posible.

El tercer criterio, denominado adaptativo, es de carácter parcial y trata de conseguir resultados fragmentados; bajo este punto de vista, el valor principal de la planeación no lo constituyen los objetivos globales sino los unitarios para cada plan. Aquí se formulan planes específicos sin consideración al marco general donde están insertos. Ejemplo de esta planeación lo constituye la planeación retrospectiva, encaminada a corregir las deficiencias producidas por decisiones tomadas anteriormente, o la planeación prospectiva, que es la que se dirige a crear un futuro deseado. Cada uno de estos tres enfoques principales de la planeación tiene sus partidarios; la convencional es probablemente la que apoyan la mayoría de los planificadores; la de optimización, tiene menos defensores, pero estos van en aumento, al graduarse técnicos con la competencia necesaria para desarrollarla, y la tercera, la parcial, es la que tiene menos partidarios, sin embargo los que la aplican son más, que la de los dos enfoques anteriores juntos.

PLANEACION CONVENCIONAL

En realidad, la Planeación adaptativa o parcial, no es mejor que la convencional sino técnicamente la peor. La convencional ofrece perspectiva global y coherencia interna, cosa que no tiene la parcial; sin embargo, en la práctica, la convencional ha tenido con frecuencia menos éxito que la parcial. La planeación convencional suele ser objeto de críticas, ya que sus logros no son impresionantes.

Cualquier plan convencional es justificable si se dan las condiciones siguientes:

- a: El marco o modelo conceptual en que el plan se funda tiene coherencia interna;
- b: Las variables del modelo incluidas en el plan son esenciales para la Unidad Social de que se trate;
- c: Los datos que sirven de base al plan son relativamente exactos y completos;
- d: Las hipótesis del plan que se refieren al medio en que éste ha de llevarse a efecto son correctas; y
- e: Los objetivos del plan concuerdan debidamente con las necesidades sociales.

Por otro lado todo plan está particularmente afectado por la insuficiencia de datos, problema que, preciso es reconocerlo, no va a solucionarse pronto, sin embargo, existe una marcada tendencia a implantar sistemas de información, que si aun no son confiables, pueden en el futuro serlo. La falta de datos dificulta la planeación parcial o global; pero es peor aun, cuando se incluyen datos inexactos en un plan que debe tener coherencia interna. Cualquier dato alterado puede provocar perspectivas erróneas en la aplicación de recursos y en la satisfacción de necesidades básicas.

Todas las anteriores deficiencias, repercuten fuertemente al llevar un plan a la práctica, haciéndose críticos al momento de ejecutar el plan. Ello no significa, que existe una crisis de realización, sino una crisis de formulación de planes, porque al preparar estos, no se tienen en cuenta los medios idóneos que son necesarios para su ejecución.

Mayor importancia reviste la circunstancia de que, aun cuando sea posible producir soluciones por medios técnicos, estas soluciones tienen que ser analizadas en su aplicación, ya que aunque sea una solución óptima puede no ser conveniente su aplicación debido a factores políticos o sociales. La implantación de una solución específica puede ser aceptable desde el punto de Político y Social, mientras que otra puede no serlo.

Para a cuento se ha dicho de la planeación convencional, se debe de admitir que los planes convencionales han dado a menudo resultados que no se hubieran conseguido sin ellos. Sin embargo, estos planes no logran generalmente satisfacer las necesidades sociales básicas; tales como el desempleo, mala distribución de la renta, desnutrición, problemas habitacionales, cinturones de miseria y pobreza manifiesta, de sectores considerables de la población, problemas cuya solución o alivio se supone que corresponden al desarrollo nacional.

PLANIFICACION POR OPTIMIZACION

La planificación por optimización, trata de formular metas para el organismo en términos cuantitativos y de combinarlos en una medida única de rendimiento para todo la organización. Es probable que no tenga un éxito completo, pero logra traducir objetivos cualitativos a términos cuantitativos más precisos. Sin embargo, existen metas muy difíciles de cuantificar, las cuales pueden propiciar malestar si hacerlo ya que los criterios para evaluar varían de persona a persona, sobre todo en problemas sociales.

Esta planificación busca las mejores políticas, programas, procedimientos y prácticas asequibles por medio del uso de modelos matemáticos. El éxito de tal planeación, depende de cuan completa y fielmente sus modelos representen el sistema y de que tan bien pueda deducir soluciones del modelo una vez que este se ha elaborado. En general esta planificación trata de:

Minimizar los recursos que se necesitan para obtener un nivel específico de rendimiento;

Maximizar el rendimiento que se pueda conseguir con los recursos disponibles; y

Tener el mejor equilibrio entre los costos y los beneficios.

Finalmente, si comparamos esta planeación con la tradicional, vemos que por las razones expuestas para esta última, es por lo que no es probable que la planificación por optimización tenga éxito, allí donde la tradicional ha fracasado. La planeación por optimización es solo un refinamiento de la planeación tradicional, con mejoras orientadas

principalmente a superar las insuficiencias técnicas en la formulación de planes.

El objeto de la planificación tradicional, es el desarrollo económico general; el objetivo de la Planeación por optimización es satisfacer una serie de necesidades específicas.

PLANIFICACIÓN PARCIAL O ADAPTATIVA

Este tipo de planeación tiene algunas variantes. En el plano nacional, puede comprender programas para el Sector Público de una determinada economía, programas para un solo sector económico social y donde cada proyecto es específico, sin sujetarse a ningún marco general. No obstante se suele recurrir a esta, y su existencia indica que cumplen algunas necesidades.

Si un proceso de planificación se inicia con una evaluación rigurosa de la información pertinente, sin considerar los límites disciplinarios, y se determinan los problemas específicos que han de resolverse, seleccionando también los medios idóneos para la solución de los problemas, veremos que el proceso de selección de tales medios obliga a una evaluación real de los recursos disponibles y a la determinación de los factores restrictivos de carácter económico, social, político, institucional, administrativo, físico, ecológico, informativo, etc.

Como los medios elegidos para solucionar los problemas de planificación están relacionados con el ambiente en que el plan se va a llevar a la práctica, no existe entre medios y ambiente la incompatibilidad que se advierte en los planes convencionales. Una vez seleccionados los medios de atacar los problemas, es factible establecer, dentro de un plazo determinado, los fines y objetivos que se ajusten a la realidad.

Con base en lo anterior, podemos definir un enfoque que puede ser capaz de abordar eficazmente los problemas sociales y que permite un mecanismo automático para determinar y solucionar estos problemas. La falta de este mecanismo es lo que dificulta en los planes convencionales, el relacionar los objetivos y las metas con los problemas sociales que necesitan solución. La realidad es que las etapas de la metodología de la planificación convencional son las que se

emplean, pero la secuencia del enfoque resulta, totalmente opuesta a la de la convencional.

La metodología resultante, que por estar dirigida al problema basándose en la disponibilidad de recursos, la podemos llamar DETALLADA se muestra en un cuadro comparativo a continuación:

ETAPAS DEL PROCESO DE PLANEACION

CONVENCIONAL	DETALLADA
1.- Establecimiento de objetivos	1.- Determinacion de los problemas sociales basicos a resolver.
2.- Fijacion de Metas (objetivos cuantificados).	2.- Adaptacion de los recursos disponibles a esos problemas.
3.- Formulacion de la estrategia para lograr las metas.	3.- Seleccion de proyectos y politicas que contribuyan a resolver los problemas.
4.- Seleccion de politicas y proyectos.	4.- Formulacion de la estrategia para resolver los problemas.
5.- Conciliacion de los recursos y las necesidades.	5.- Fijacion de metas y calendarios de ejecucion.
6.- Solucion de problemas basicos.	6.- Seleccion de objetivos generales conforme a los problemas sociales a resolver.

Actualmente, el pais esta sufriendo los efectos de una inflacion tal, que el valor de los recursos cambia constantemente y su uso se caracteriza por una aplicacion inmediata a resolver los problemas mas prioritarios. En este contexto, el empleo de este enfoque puede ser una herramienta muy valiosa en el desarrollo nacional.

Un enfoque de la planificación detallada en los problemas, que comienza, "desde abajo", termina estableciendo objetivos muy específicos, derivados de los problemas que han de resolverse.

Esto supone un gran contraste con los objetivos de los planes tradicionales que, por lo general, son demasiado globales para satisfacer las diversas necesidades de los distintos sectores sociales de un país. Semejante carácter global excesivo es casi inevitable en los planes elaborados en la capital de la República, ya que en ese lugar, los planificadores nunca pueden disponer de la información suficiente y confiable para determinar los diversos problemas prioritarios existentes en las diferentes regiones, ni tampoco los recursos disponibles en esa región para resolverlos.

Además, este enfoque de la formulación de planes, orientado hacia la determinación y solución de los problemas, es más prometedor que otros planteamientos porque sigue intencionadamente una orientación multidisciplinaria, que resulta más eficaz que el enfoque monodisciplinario para afrontar los aspectos sociales, económicos, políticos, institucionales, físicos y ecológicos de los problemas. Si bien la naturaleza intrínsecamente amorfa de muchos problemas de planificación hace que el planteamiento propuesto resulte más heurístico y menos estructurado que la planificación tradicional, no hay razón por la que los proyectos seleccionados para su ejecución en los distintos puntos del país no puedan o no deban integrarse en programas en pro de los sectores económicos y sociales. Estos pueden integrarse, a su vez, en planes completos a corto y a largo plazo para toda la economía, una región o una determinada zona urbana o rural. El enfoque sugerido también ofrece numerosas ocasiones de aplicar las técnicas más avanzadas de planificación, como el cálculo de costos-beneficios, la Investigación de Operaciones, y la preparación de presupuestos por programas, en la determinación y solución directa de problemas sociales prioritarios.

A diferencia de lo que ocurre cuando estas técnicas se aplican para coadyuvar al logro de objetivos characteristicamente globales de la planificación "desde arriba", si las mismas se aplican conjuntamente con la planificación "desde abajo" aumenta su eficacia para solucionar problemas sociales específicos. Debido a ello, y por su naturaleza multidisciplinaria, el enfoque propuesto puede verdaderamente ser mucho más completo que el enfoque tradicional.

LA NECESIDAD DE LA DESCENTRALIZACION

Para que la planificación se oriente a la determinación y solución de los problemas, es preciso descentralizar su proceso. Aun cuando las estrategias y políticas generales deben determinarse con carácter central, se debe delegar amplias facultades en las comunidades y organismos locales para que planifiquen por si mismos.

A menudo, los intentos de delegar en las comunidades locales las atribuciones para planificar, han dado resultados poco satisfactorios. Pero ello ha obedecido casi siempre a la falta de conocimientos técnicos, de recursos, o de ambas cosas. No es suficiente contar con los recursos. Sin asistencia técnica para aplicarlos productivamente, los recursos frecuentemente se malgastan. En cambio, los resultados han sido satisfactorios cuando la delegación de facultades ha ido dotada de los recursos suficientes para poner en marcha un programa específico, y de la adecuada asistencia técnica para mostrar a los habitantes de la localidad la manera de organizarse con el fin de hacer mejor lo que quieren realizar (y no, como sucede a menudo, la manera de hacer lo que los técnicos forestales creen que la gente de la localidad debiera llevar a cabo).

Desde luego existirán el problema de coordinación, y no exclusivamente a un solo nivel. Es fundamental considerar la planificación del desarrollo nacional, regional, urbano, rural y local como distintos aspectos de una misma cosa, del mismo modo que los países están empezando a considerar el desarrollo y la planificación nacionales como aspectos del desarrollo y la planificación internacionales de una región.

La coordinación es una de las tareas importantes de todas las unidades dedicadas a la planificación. Pero ha de establecerse de manera que estimule la participación máxima de cuantos van a resultar afectados por el plan. Debiera ser evidente que todo sistema de planificación encaminado a mejorar el nivel de vida de la población pueda beneficiarse de la existencia de procedimientos orientados conseguir la mayor participación posible de todos los interesados. Esto significa que los planificadores han de trabajar en estrecho contacto con las organizaciones existentes en la comunidad, y contribuir a crearlas allí donde no existan.

ANEXO DOS

PROGRAMACION POR METAS

Los problemas de Toma de Decisiones se pueden presentar en donde existe un solo objetivo o criterios a seguir digamos por ejemplo, maximizar utilidades o beneficios y reducir costos o perdidas. En este caso las acciones a realizarse pueden evaluarse basadas en la estrategia empleada o en su grado de utilidad, y elegir entonces la acción optima.

Sin embargo, en la mayoría de las situaciones de Decision real, la selección de la mejor acción debe de basarse en el logro de objetivos multiples o el uso de criterios multiples. Así por ejemplo: la selección de un computador dependería del costo, velocidad, capacidad de memoria, mantenimiento, e inclusive las condiciones de venta; a nivel gobierno, al emprender por ejemplo un programa de salud para combatir el Sida, implicaría considerar factores tales como disponibilidad hospitalaria de determinado tipo, de personal especialista, de equipos específicos, de la publicidad que requiere el programa y hasta considerar la reacción de los pacientes al tratamiento.

Esta ultima clase de problemas se tiene que escoger una alternativa de acción cuando existen objetivos multiples y por supuesto multiples consecuencias. En estos casos, generalmente los objetivos entran en conflictos, ya que se trata de lograr varios objetivos a la vez y solo se dispone de determinados recursos, por lo que al darle prioridad a uno de ellos se afecta a los demás. En todos estos casos podemos preguntarnos: Como un tomador de decisiones puede evaluar y elegir la mejor de las diversas alternativas cuando el resultado de cada una de estas produce un conjunto o vector de resultados diferentes y donde cada resultado, puede en el mejor de los casos ser descrito en términos de actuación, o bajo muchas dimensiones o atributos diversos.

La necesidad de evaluar, se vuelve más compleja en los problemas sociales de Toma de Decisiones. Supongamos, por ejemplo, la construcción de la Planta Nuclear de Laguna Verde. En este caso los criterios de la Comisión Federal de Electricidad podrían ser: su

capacidad de generación de potencia, confiabilidad, efectos ambientales tales como el impacto biológico en el lugar, salud y seguridad de las poblaciones vecinas a la planta, efectos socioeconómicos y costo del Sistema. Estos criterios además de ser conflictivos son cualitativos. Por ejemplo: como es posible medir el impacto biológico.

Podemos definir a un Plan como la enunciación de programas, recomendados como los mejores posibles para lograr un determinado conjunto de objetivos, con indicación del periodo en que deben alcanzarse y los recursos que se requieren para llevarlos a cabo. Esto implica la necesidad de evaluar y seleccionar determinada acción, así como volver a evaluar cuando ya este el programa en ejecución y corregir las desviaciones que se hallan presentado. O sea reducir las diferencias entre lo programado y lo logrado.

En este caso, el Tomador de Decisiones en lugar de Maximizar o Minimizar la función objetivo directamente, debe minimizar las desviaciones entre las metas y lo que pueda lograrse dentro de un conjunto dado de restricciones. Existe pues necesidad de una Técnica Matemática que permita el resolver este tipo de problemas, y es ahí cuando se requiere la aplicación de la Programación por Metas. En la Programación Lineal, el Algoritmo Simplex presenta desviaciones que se denominan de "holgura" (faltantes o sobrantes); En la Programación por Metas estas variables de desviación toman un nuevo significado al representarse como desviaciones positivas y negativas de cada meta o submeta. Entonces la función objetivo se convierte en la minimización de estas desviaciones, basados en la importancia relativa o en la prioridad asignada a ellos.

La programación por metas, es una extensión de la programación lineal, la formulación de un modelo de este tipo es similar a la formulación de un modelo de programación lineal, ya que las suposiciones básicas de este último se aplican en el primero.

En programación lineal, todas las metas u objetivos deben incluirse en la función objetivo y se debe utilizar un solo criterio (maximizar utilidades, minimizar costos, etc.). Sin embargo, en muchas situaciones se presentan metas u objetivos múltiples y a veces unas metas no fáciles de medir como se dijo antes. En estos casos, si se emplea la programación lineal, se deberá de elegir la meta menos importante y

emplearse como función objetivo; las metas restantes que no se incluyen en la función objetivo, se incluyen como restricciones en el modelo de programación lineal. De esta forma, las metas en las restricciones tendrían prioridad absoluta sobre la meta de la función objetivo.

Así mismo, en su solución, el algoritmo simplex seleccionaría del conjunto de todas las soluciones factibles y que satisfagan todos las restricciones de recursos y metas, una solución que optimiza la función objetivo. Si no existen soluciones factibles, la meta de la función objetivo (la menos importante), se descartaría y se formularía otro modelo de programación lineal, con la siguiente meta menos importante y en su caso con la siguiente, hasta alcanzar una solución factible. Este resultado es consistente con la selección que se haría utilizando un tipo lexicográfico como función de utilidad. Esta formulación requiere que la solución óptima satisfaga todas las restricciones, implicando que todas las metas incluidas en el modelo como restricciones sean igualmente importantes, teniendo además absoluta prioridad sobre la función objetivo.

La programación por metas se originó en el trabajo de Charnes y Cooper (1961) quienes visualizaron una manera de resolver problemas de programación lineal no factibles, que se originaban en iteracciones meta recurso. Básicamente, el método de programación por metas, consiste en formular una función objetivo en que la optimización llega tan cerca como sea posible a las metas especificadas.

Esta técnica puede tratar problemas de una sola meta o con metas múltiples, así como metas cualitativas. Para ello solo es necesario clasificar el orden de importancia en que se desea lograr las metas (prioridad ordinal), e incorporarlas todas en la formulación del modelo del sistema. Al ampliar este método, en vez de intentar minimizar o maximizar directamente la función objetivo, lo que se hace es minimizar las desviaciones entre las metas y los límites establecidos por el conjunto dado de restricciones en los recursos. Estas variables de desviación (de holgura en programación lineal), toman otro significado en la programación por metas, haciéndose positivos o negativos de cada una de las submetas o metas, y el objetivo es minimizar estas desviaciones, dentro de la estructura de prioridad asignada a estas desviaciones.

Asi entonces, para formular un modelo de programación por metas, se busca minimizar las desviaciones entre las metas deseadas y los resultados reales de acuerdo a las prioridades asignadas; y la función objetivo se expresa en términos de las desviaciones de las metas a lograr. O sea, las variables de desviación de las restricciones, se colocan en la función objetivo y deben minimizarse. Así, el modelo generalizado de programación por metas puede expresarse matemáticamente como sigue:

$$\text{MINIMIZAR } Z = \sum_{i=1}^m w_i (d_i^+ + d_i^-)$$

$$\text{S.A.: } \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + d_i^- - d_i^+ = b_i \text{ para todo } i,$$

$$x_j, d_i^-, d_i^+ \geq 0$$

Donde: x_j representa una variable de decisión;

w_i representa los pesos de ponderación (ordinal o cardinal) asignados a cada una de las metas; y

d_i^+ d_i^- representan el grado de sobre logro o sublogro de la meta respectivamente. Como no se puede tener logro por arriba o por debajo de la meta al mismo tiempo, una o ambas de estas variables debe de ser igual a cero, o sea:

$$d_i^+ \times d_i^- = 0$$

Y además por el requisito de no negatividad:

$$d_i^-, d_i^+ \geq 0$$

Esta técnica moverá los valores de estas variables de desviaciones tan cerca a cero como sea posible dentro de las restricciones de recursos y estructura de metas descritas en el modelo. Una vez formulado el modelo, el procedimiento de computo es casi idéntico al método simplex de programación lineal.

Posteriormente, el Tomador de Decisiones debe de analizar cada una de las metas del modelo para determinar si el logro por encima o por debajo de la meta es satisfactorio. Así, si el logro por debajo o por encima es aceptable, la desviación por abajo o por arriba puede eliminarse de la función objetivo. Si se desea un logro exacto de la meta, tanto d_i^+ y d_i^- , deben incluirse en la función objetivo y ordenarse de acuerdo a la ponderación prioritaria establecida.

La programación con metas, es un enfoque para tratar problemas de decisión que involucran metas múltiples e incommensurables, de acuerdo a la importancia que se les asigne a estas metas. Ventaja importante de esta, es su flexibilidad en el sentido que permite experimentar con variaciones en las restricciones y prioridades de las metas cuando se involucran objetivos múltiples.

La Programación con Metas ha sido aplicada a una gran cantidad de problemas en el Sector Público y Privado. Por ejemplo, ha sido aplicada en áreas funcionales de la administración, tales como planeación financiera, del transporte, de recursos humanos y de producción, así mismo como en la planeación de servicios de salud, académica, urbana y regional.

APENDICE III

EL PRINCIPIO DE DESCOMPOSICION DE DANTZING-WOLFE

Consideraremos una organización jerárquica estructurada en dos niveles. El primer nivel, que llamaremos Unidad Central coordina las actividades de los componentes del segundo nivel, a los que llamaremos unidades administrativas.

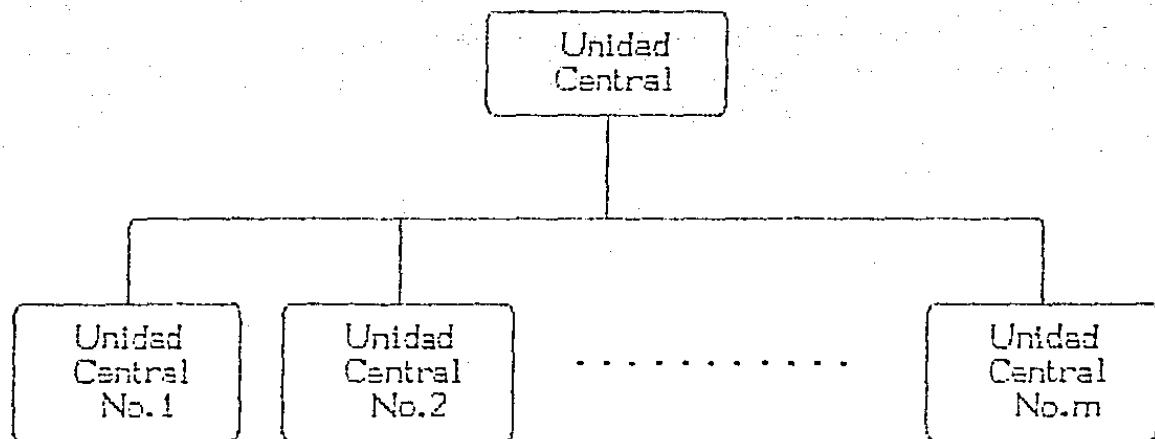


Fig. A3.1. MODELO GRAFICO DE UNA ORGANIZACION JERARQUICA ESTRUCTURADA EN DOS NIVELES.

Para realizar sus actividades (proyectos de investigación y desarrollo) cada unidad administrativa utiliza dos fuentes de recursos, a saber, los recursos internos (o propios) y un conjunto de recursos comunes (i.e., recursos que debe compartir con las demás unidades administrativas). Con el fin de evitar conflictos entre las unidades administrativas, el problema de asignación de los recursos comunes, a sus proyectos, se supondrá responsabilidad de la unidad central.

Introduzcamos las siguientes notaciones:

- b es el vector de recursos comunes, $b_o = (b_{o1}, \dots, b_{om})$
- b es el vector de recursos internos propios de la unidad administrativa i, $b_i = (b_{i1}, \dots, b_{im})$
- x_i es el vector (X_{i1}, \dots, X_{in}) en donde n_i es el numero de actividades (proyectos) que se propone realizar la unidad administrativa i, mientras que X_{ij} es una variable de decision (incognita) que representa el nivel x_{ij} de actividad del j - esimo proyecto de tipo j, $1 \leq j \leq n_i$, a realizar por la Unidad administrativa i.
- A_i es la matriz (α_{jk}^i) , $1 \leq j \leq m_i$, $1 \leq k \leq n_i$, donde α_{jk}^i es el consumo que la unidad administrativa i hace del recurso b_{oj} cuando realiza el proyecto del tipo k.
- B_i es la matriz (β_{jk}^i) , $1 \leq j \leq m_i$, $1 \leq k \leq n_i$, donde β_{jk}^i es el que la unidad administrativa i hace del recurso b_{ij} cuando realiza proyecto del tipo k.
- C_i es el vector $(C_1^i, C_2^i, \dots, C_{n_i}^i)$, en donde C_k^i , $1 \leq k \leq n_i$, es el costo que eroga la unidad administrativa i al realizar el proyecto k.

Si cada unidad administrativa esta obligada a realizar proyectos (para lograr metas específicas propias de la organización) y si el objetivo de la organización bajo consideración es realizar sus proyectos a un maximo nivel de actividad con las limitantes de recursos existentes, de manera que se minimice el costo global de los mismos, entonces se estará tratando con el siguiente modelo de programación lineal.

$$\text{Minimizar } Z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_m x_m$$

$$\text{Sujeto a: } A_1 x_1 + A_2 x_2 + \dots + A_m x_m = b_o \\ B_1 x_1 = b_1 \quad (\text{A3.1}) \\ B_2 x_2 \\ \vdots \\ B_m x_m = b_m$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_m \geq 0, m \geq 1$$

Al revisar este modelo encontramos que:

1.- La matriz:

$$A = \begin{bmatrix} A_1 & A_2 & \dots & A_m \\ B_1 & & & \\ \vdots & \ddots & B_2 & \\ & & \vdots & \\ & & & B_m \end{bmatrix}$$

Tiene una estructura angular (gran numero de ceros fuera de la diagonal formada con las matrices B_i).

2.- De no ser por la ecuación:

$$A_1 x_1 + A_2 x_2 + \dots + A_m x_m = b_0$$

el problema podría descomponerse en M problemas independientes del tipo:

$$\text{Minimizar } c_i x_i$$

$$\text{Sujeto a: } B_i x_i = b_i$$

$$x \geq 0$$

3.- Las características del modelo destacadas en los dos puntos anteriores sugieren la posibilidad de descomponer el problema A3.1 en un problema más reducido de manera que, si M es mayor que 2, se obtenga un ahorro substancial de memoria de computadora.

C.B. Dantzing y P. Wolfe ([7]) consideraron estos puntos y, al estudiar el problema encontraron que este podía descomponerse en un

problema de programación lineal principal y M subproblemas también de programación lineal, pero con un número considerablemente menor de restricciones, por lo que su solución implicaría el uso de porciones de memoria de computadora mucho más reducida de la que se necesitaría si se resolviera el problema original (A3.1).

Además, la solución de Dantzig y Wolfe (a la que algunas veces se le refiere como Principio de Descomposición de Dantzig-Wolfe) permite una interesante interpretación al problema A 3.1, a saber, como un Modelo de Asignación de Recursos a Organizaciones Descentralizadas Estructuradas en Dos Niveles. La razón de esto es que el problema principal al que Dantzig y Wolfe se refieren es un problema que, en el contexto de la organización con la que motivamos la introducción de este apéndice, corresponde claramente a la unidad central, mientras que la responsabilidad de la solución del subproblema i , $i=1,\dots,m$, recae únicamente y exclusivamente en la i -ésima unidad administrativa.

El Algoritmo de Dantzig-Wolfe es de naturaleza iterativa y se realiza mediante un intercambio constante de información entre la unidad central y sus unidades administrativas (ver figura A4.1). El proceso termina en el momento en que la unidad central resuelve completamente su problema. De esta solución se deriva de una manera bastante simple la solución al problema original.

Revisaremos a continuación el mecanismo mediante el cual Dantzig y Wolfe descompusieron el problema A3.1. Se partira del supuesto de que el políedro convexo:

$$S = \left\{ x : B_i x = b_i, x \geq 0 \right\}$$

es acotado. Entonces la teoría de las Combinaciones Convexas nos permite escribir cualquier elemento X_i de S_i bajo la forma:

$$x_i = \sum_j \tau_{ij} x_i^j$$

En donde x_i^j son los puntos extremos de S_i .

ACTIVIDADES	0	1	2
Actividades de unidad central	Da una solución inicial a su problema.	Utiliza las soluciones que envían las unidades admisivas, para determinar la que entra en la base.	Utiliza las soluciones etcetera.	
Actividades de la unidad administrativa $k, 1 \leq k \leq M$		Utiliza la información que le da la unidad central para definir la función objetivo de su problema.		

FIG. A3.1 ALGORITMO DE BANTZIG-WOLFE.

Ahora bien, es claro que el problema A3.1 puede ser enunciado como sigue:

Dé entre todas las soluciones que satisfacen:

$$B_i x_i = b_i, \quad 1 \leq i \leq m, \quad x_i \geq 0$$

encuentre aquella que satisface:

$$\sum_{i=1}^m A_i x_i = b_0$$

$$\text{y que minimiza } Z = \sum c_i x_i$$

Dicho de otro modo: Dé todos los x_i tales que:

$$x_i = \sum_j \tau_{ij} x_i^j$$

encuentre aquella que satisface

$$\sum_{i=1}^m a_i x_i = b$$

y que minimiza $Z = \sum_{i=1}^m c_i x_i$

Es ahora evidente que el problema A3.1 puede tambien enunciarse como sigue:

MINIMIZAR $\sum_{ij} f_{ij} \tau_{ij}$

SUJETO A:

$$\sum_{ij} p_{ij} \tau_{ij} = b$$

$$\sum_{ij} \tau_{ij} = 1, \quad i=1, \dots, m, \quad \tau_{ij} \geq 0$$

[(A3.3)]

en donde:

$$A x = p$$

$$c x = f$$

Mediente argumentos sencillos se ha logrado transformar el problema original A3.1 que contiene:

$$m + \sum_{i=1}^m m \text{ restricciones, y}$$

$$\sum_{i=1}^m n \text{ variables de decision,}$$

en un problema equivalente (el A3.3) llamado Problema Principal con tan

solo $m + m$ restricciones aunque con un numero mucho mayor de variables

de decision. Esto representa una ventaja sustancial ya que, como es sabido, la dificultad computacional mayor al resolver un problema de programacion lineal esta en el numero de restricciones, y no en el numero de variables. Ademas, aun si el numero de variables representa

un problema, en el presente caso no se requiere trabajar con todas las variables t_{ij} al mismo tiempo.

Sea B una matriz admisible de base de dimensión $(m_0 + m) * (m_0 + m)$

(para el modelo (A3.3)), y sean $(\Pi, \Pi_01, \dots, \Pi_0m)$ los multiplicadores simplex para esta base, con Π asociado a

$$\sum_{ij} p_{ij} t_{ij} = b$$

y Π_{oi} asociado a:

$$\sum_j t_{ij} = 1.$$

Al evaluar la columna asociada a τ^j se obtiene el costo relativo:

$$f_j = (c_i - \sum_i A_{ij}) x_i - \Pi_{oi}$$

El problema de encontrar los valores $\min_j f_{ij}$ para un i fijo es equivalente a resolver el Subproblema) i -ésimo:

$$\begin{array}{l} \text{MINIMIZAR } (c_i - \sum_i A_{ij}) x_i \\ \text{SUJETO A } \sum_i A_{ij} x_i = b_i, \\ \quad x_i \geq 0 \end{array} \quad (\text{A3.4})$$

Atendiendo a la Teoría del Método Simplex, el proceso de optimización del problema A3.3 termina cuando se cumple que: $\min_j [(c_i - \sum_i A_{ij}) x_i - \Pi_{oi}] \geq 0$ para todo i y j (A3.5)]

De tener lugar (A3.5) la solución actual es óptima, en caso contrario la columna que entra en la base es la que realiza:

$$\min_i (Z - \sum_{oi} \Pi_{oi}) \quad (\text{A3.6})$$

*

siendo Z el valor de la función objetivo óptimal de A3.4.

i) Ahora bien, si el minimo en A3.6 se realiza para $i \in S$ y si $x^*(\Pi_i)$ resuelve el correspondiente subproblema, entonces se sabe, de la misma Teoria de la Programacion Lineal, que la columna que entra en la base esta dado por:

A X (\prod)
 s s i
 U
 s

en donde U_s es un vector con m componentes que tienen un uno en la posición s y 0 en el resto.

Se ve ahora que, si bien es cierto que A3.3 es equivalente a A3.1, tambien es cierto que en su proceso de solucion, cada vez que se precise determinar que columna entra en la base, es necesario resolver M problemas del tipo A3.4. Estos problemas corresponden, dentro de la organizacion jerarquica que protagonizo la introduccion de este apendice, a las unidades administrativas, mientras A3.1 es un problema de responsabilidad de la unidad central:

PROBLEMA DE LA UNIDAD CENTRAL

$$\begin{array}{l} \text{MINIMIZAR} \quad \sum_{ij} f_{ij} \tau_{ij} \\ \text{SUJETO A:} \quad \sum_{ij} p_{ij} \tau_{ij} = b \\ \quad \quad \quad \sum_{ij} \tau_{ij} = 1, \quad i=1, \dots, m \quad \tau_{ij} \geq 0 \end{array} \quad [(A3.7)]$$

en donde:

$$m_i = 0 \quad x_i$$

$$P_{ij} = A_i x_j$$

i Ahora bien, si el minimo en A3.6 se realiza para i { s, y si $x_s(\prod_i)$ resuelve el correspondiente subproblema, entonces se este, de la misma Teoria de la Programacion Lineal, que la columna que entra en la base esta dado por:

$$\begin{bmatrix} A & X(\prod) \\ s & s(i) \end{bmatrix}$$

$$U$$

$$\begin{bmatrix} s \\ 0 \end{bmatrix}$$

en donde U_s es un vector con m componentes que tienen un uno en la posicion s y 0 en el resto.

Se ve ahora que, si bien es cierto que A3.3 es equivalente a A3.1, tambien es cierto que en su proceso de solucion, cada vez que se precise determinar que columna entra en la base, es necesario resolver M problemas del tipo A3.4. Estos problemas corresponden, dentro de la organizacion jerarquica que protagonizo la introducción de este apendice, a las unidades administrativas, mientras A3.1 es un problema de responsabilidad de la unidad central:

PROBLEMA DE LA UNIDAD CENTRAL

$$\text{MINIMIZAR } \sum_{ij} f_{ij} \tau_{ij}$$

$$\text{SUJETO A: } \sum_{ij} p_{ij} \tau_{ij} = b \quad [(A3.7)]$$

$$\sum_{ij} \tau_{ij} = 1, \quad i=1, \dots, m \quad \tau_{ij} \geq 0$$

en donde:

$$f_{ij} = c_i x_j$$

$$p_{ij} = A_i x_j$$

x_i son los puntos del poliedro convexo $B = \{x_i | A_i x_i = b_i, x_i \geq 0\}$.

PROBLEMA DE LAS UNIDADES ADMINISTRATIVAS

MINIMIZAR $(c - \sum_i A_i)x$

SUJETO A $\sum_i A_i x_i = b$ [A3.8]

$x_i \geq 0$

Analicemos ahora el significado económico de este problema.

[La presente interpretación es una adaptación de la dada por L.S. Lasdon al Principio de la Descomposición de Dantzing-Wolfe.]

Si la unidad administrativa i selecciona un vector de niveles de actividad

x_i para sus proyectos incurre en un costo directo $c_i x_i$ y utiliza una cantidad $A_i x_i$ de los recursos comunes, de la cual se privan las demás unidades administrativas, hecho que puede tener un efecto directo en sus respectivos costos. La forma de administrar esta distribución de recursos, por parte de la unidad Central, es anunciar sus precios sombra

a todas las unidades administrativas, y obligarlos a pagar los recursos que utilizan. Si la evaluación de determinado recurso se hace a un alto precio (sombra) entonces las unidades administrativas se desanimaran

utilizar excesivamente ese recurso, lo cual podría suceder si el anuncio de la disponibilidad del recurso no fuera anexado de ninguna obligación de pago.

Es fácil de ver que el Principio de Dantzing-Wolfe coordina las acciones de las unidades administrativas precisamente de esta manera. En

efecto, la función objetivo de la unidad administrativa i es:

$$Z_i = c_i x_i - \sum_j A_{ij} x_j$$

@begin{text}

El término $C_i X_i$ es una contribución directa al costo general Z , debida a la selección de los niveles de actividad x_i para los proyectos de la unidad administrativa i , mientras que $\prod_i A_i X_i$, siendo el producto entre el vector \prod de los precios unitarios de los recursos comunes y el consumo que de dichos recursos se efectúa, es precisamente el costo en que incurre la unidad administrativa para la utilización de los recursos comunes. De esta manera el objetivo Z_i de la unidad administrativa mide tanto el costo total directo como el indirecto implicado en su funcionamiento. El signo menos frente a:

$$\prod_{i=1}^{n_i} \sum_{k=1}^{m_i} b_{ik} x_{ik}$$

$$\prod_{i=1}^{n_i} \sum_{k=1}^{m_i} b_{ik} x_{ik}$$

se explica como sigue: El uso de una cantidad positiva del recurso:

$$\sum_{k=1}^{m_i} b_{ik} x_{ik}$$

del recurso b_{ij} (i -ésimo elemento del vector b_0) equivale a disminuir el disponible de ese recurso. Al decrecer el disponible del recurso j le va aumentando su costo y, puesto que el precio sombra \prod_j correspondiente

representa la porción de la función objetivo que puede ganarse (perderse) por un reducido crecimiento (descenso) de la disponibilidad del recurso b_{ij} , se concluye en el presente caso $\prod_i < 0$. [ver nota final]

De esta manera su precio $-\prod_i$ es positivo, tanto como lo es:

$$- \prod_{j=1}^{n_i} \sum_{k=1}^{x_{jk}} x_{jk}$$

que va a incrementar el costo de la unidad administrativa. Una interpretación similar puede darse al criterio de optimidad de la i -ésima unidad administrativa, el cual es:

$$\min f^* = Z - \prod_{j=1}^{n_i} \prod_{l=1}^{0_{il}} 0_{il} \quad [(A3.9)]$$

$$z^* \geq \prod_{l=1}^{0_{il}}, \quad i=1, \dots, m \quad [(A3.10)]$$

donde z^* es el valor óptimal de la función objetivo de la unidad i administrativa i , y $\prod_{l=1}^{0_{il}}$ es el multiplicador simplex correspondiente a la i -ésima restricción de concavidad

$$\sum_j \tau_{ij} = 1 \quad [(A3.11)]$$

Puesto que $\prod_{l=1}^{0_{il}}$ representa la variación de Z causada por una reducida modificación en la parte derecha de A3.11, el crecimiento de esta cantidad a su nivel actual igual a 1 implica que las ponderaciones atribuidas a las diferentes propuestas anteriormente presentadas por la unidad administrativa i pueden tener una suma mayor que 1. De este manera $\prod_{l=1}^{0_{il}}$ mide el costo marginal de las propuestas actuales. Segun se discutio anteriormente, Z_{oi} es una medida del costo total (directo e indirecto) de una nueva propuesta X_{oi} . Por lo tanto la prueba de optimidad A3.10 expresa el hecho de que si para todas las unidades administrativas, la introducción de las mejores propuestas va a incrementar mucho mas el costo que las propuestas actuales, entonces estas propuestas (las actuales) ponderadas adecuadamente son óptimas. Si A3.10 no se cumple, entonces la nueva propuesta sustituye a una anterior. A propósito de esta interpretación debe ser claro que el esquema de toma de decisiones en la estructura de dos niveles que se está estudiando, no es del todo descentralizada, porque en realidad la unidad central toma las decisiones finales de acuerdo a las

podarciones optimales de las propuestas de las unidades administrativas. Leedon ([24], pag 199) se pregunta por que no se puede elaborar un sistema que dé a las unidades administrativas la posibilidad de que ellas mismas decidan los niveles optimos de las decisiones. La respuesta a esta pregunta que Leedon califica de curiosa, es que dicha imposibilidad parte precisamente de la linealidad total del problema. Leedon dedica algunas líneas a la discusion de este hecho y demuestra en el capitulo 8 de su libro, que la descentralización completa

es posible solo en el caso de la existencia de ciertas no-linealidades satisfactorias.

Se concluirá este apendice con la presentación de el Algoritmo de Descomposición de Danzing-Wolfe, el cual, como puede verse rápidamente no es sino un resumen de los argumentos que anteriormente se utilizaron para demostrar que A3.1 podía descomponerse en un problema principal A3.7 y en M subproblemas A3.8, el problema principal siendo responsabilidad de la Unidad Central, y los subproblemas, de las unidades administrativas.

ALGORITMO DE DESCOMPOSICION DE DANZING-WOLFE

Para iniciar este algoritmo se presume que se dispone de una solución admisible de base inicial para el programa principal A3.3, con matriz de base \bar{X} y con multiplicadores simplex ($\bar{\Pi}^0, \bar{\Pi}^1, \dots, \bar{\Pi}^m$), con $\bar{\Pi}$ asociado a la relación:

$$\sum_j P_{ij} \tau_j = b_i, \quad i=1, \dots, m, \quad \tau_j \geq 0$$

y con $\bar{\Pi}^0i$ asociado a:

$$\prod_{ij} P_{ij} \tau_j = 1, \quad i=1, \dots, m, \quad \tau_j \geq 0$$

Paso 1:) Utilizando los multiplicadores simplex $\bar{\Pi}$ se resuelven los M subproblemas A3.4, con lo cual se determina las soluciones $X_i(\bar{\Pi})$ y los valores optimales Z_i^0 de sus respectivas funciones objetivo.

Paso 2:) Se determina $\min_{j \in I^*} f_j$, el cual, de acuerdo a A3.9 es:

$$f_{ij^*}$$

$$\min_{j \in I^*} f_j = z - \prod_{i \in O_i}$$

Si

$$\min_{j \in I^*} f_j \geq 0$$

el problema termina, siendo la solución óptima de A3.1, la dada por:

$$x^* = \sum_{i \in I^*} \tau_{ij^*} x_i, \quad i=1, \dots, m; j^* \text{ básica} \quad [(A3.12)]$$

en donde x^* son los puntos extremos del poliedro convexo acotado

$$S = [x: Bx = b, x \geq 0],$$

correspondiente a los valores τ_{ij^*} básicos.

Paso 3:) Si $\min_{j \in I^*} f_j < 0$ se forma la columna

$$p = \begin{vmatrix} \sum_{i \in I^*} A_{ij} x_i \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{vmatrix}_{-1}$$

Esta se transforma multiplicandola por $\bar{\alpha}$. Se utiliza después la operación usual de pivoteo obtenido una nueva inversa $\bar{\alpha}$ de base y un nuevo vector $(\bar{\Pi}, \bar{\Pi}0_1, \dots, \bar{\Pi}0_m)$ de multiplicadores simplex. Se regresa al paso 1.

Si el programa principal es no degenerado entonces cada iteración va a disminuir el valor de Z con una cantidad

diferente de cero. Puesto que existe solo un numero finito de bases posibles y ninguna repite, el proceso de descomposicion encontrara una solucion optima en un numero finito de iteraciones.

Nota final

Esta interpretacion del precio sombra se deriva del siguiente planteamiento:

- De la teoria de la Programacion Lineal se sabe que la funcion objetivo $Z = cx$ de un problema del tipo $\min cx$ sujeto a $Ax = b$, $x \geq 0$, nos permite escribir cualquier solucion admisible x de base con la expresion:

B

$$x = B^{-1}b$$

B

Por consiguiente, la expresion $Z = c^T x$

B B

-1 -1

admite la representacion: $Z = C^T B^{-1}b$

o, considerando que por definicion de precio sombra,

$\Pi = c^T B^{-1}$ resulta: $Z = \prod_i b_i = \prod_i b_i$

Luego podemos escribir:

$$\frac{\Delta z}{\Delta b_i} = \prod_{i=1}^m b_i, \quad i=1, \dots, m$$

Si z se mide en pesos, $\prod_i b_i$ se expresa en pesos por unidad de recurso de tipo i . Aqui se observa claro que $\prod_i b_i$ representa la cantidad de variacion de z obtenida por una ligera variacion en la disponibilidad del recurso i , suponiendo que todos los demas recursos se transforman

en niveles de actividad de acuerdo a:

$$x = B^{-1} b$$

Se le agrega el adjetivo (sombra) a este precio, debido a que el no es el precio del producto en el mercado.

APENDICE IV

EL MODELO DE PROGRAMACION LINEAL GENERALIZADA

Un programa Lineal Generalizado, en el sentido definido por Wolfe ([28]), permite no tan solo la variación de los niveles de actividad x_i , sino también la variación de las columnas a_i asociadas y de los coeficientes de costos c_i .

El problema se enuncia como sigue: Para cada i , seleccione el numero x_i no negativo y los vectores a_i , c_i de manera que se minimice:

$$Z = \sum_i c_i x_i \quad (A4.1)$$

Sujeto a: $\sum_i a_i x_i = b, \quad x_i \geq 0$

$$(a_i, c_i) \in S_i,$$

en donde S_i es un poliedro convexo acotado. El problema, como puede verse fácilmente no es lineal, ya que contiene productos de cantidades desconocidas. Sin embargo, puede ser transformado en un problema lineal siguiendo el procedimiento utilizado en el apendice anterior. En efecto, puesto que los conjuntos S_i son acotados, cualquier $(a_i, c_i) \in S_i$ puede ser escrito como sigue:

$$(a_i, c_i) = \sum_k \tau_{ik} (a_i^k, c_i^k) \quad (A4.2)$$

$$\sum_k \tau_{ik} = 1$$

$$\tau_{ik} \geq 0$$

en donde (a_i^k, c_i^k) son los puntos externos de S_i ,

sustituyendo (A4.2) en (A4.1), el problema se transforma en:

$$\text{Minimizar } Z = \sum_{i,k} C_{ik} \tau_{ik} x_i \quad (A4.3)$$

$$\text{Sujeto a: } \sum_{i,k} c_{ik} \tau_{ik} x_i$$

$$\text{o sea: } U_{ik} = \tau_{ik}, \quad x_i \geq 0$$

Entonces (A4.3) se transforma en un programa lineal en las variables U_{ik} que por analogía con el Principio de Descomposición de Dantzig-Wolfe sera llamado Problema Principal.

$$\text{Minimizar: } \sum_{ik} C_{ik} U_{ik} \quad (\text{A4.4})$$

$$\text{Sujeto a: } \sum_{ik} a_i^k U_{ik} = b_i$$

$$U_{ik} \geq 0$$

Será (U_{ik}^*) solución óptima de (A4.4). Para obtener la solución óptima (A4.1) se observa que si para un i dado todos los U_{ik} se anulan, entonces puesto que $U_{ik} = \tau_{ik}, x_i \geq 0$, resulta $X_i = 0$, y (A_i, C_i) puede tomar cualquier valor.

Si para un i dado al menos un U_{ik} es positivo, entonces:

$$\tau_{ik}^* = \frac{U_{ik}^*}{x_i} \quad (\text{A4.5})$$

$$\sum_k \tau_{ik}^* = \frac{\sum_k U_{ik}^*}{x_i} = 1 \quad (\text{A4.6})$$

De manera que:

$$x_i^* = \sum_k U_{ik}^* \quad (\text{A4.7})$$

$$(A_i^*, C_i^*) = \sum_k \tau_{ik}^* (a_i^k, c_{ik}) \quad (\text{A4.8})$$

Haciendo un alto en el proceso de solución de A4.4 se observa lo siguiente. Al evaluar una de sus columnas se obtiene el coeficiente de costo relativo:

$$C_{ik} = C_{ik} - \prod z_i^k$$

que debe minimizarse para encontrar la columna que entre a la base puesto que (A_{ik}, C_{ik}) son puntos extremos de S_i , esta minimización es equivalente al subproblema:

$$\text{Minimizar } c_i - \prod a_i^k \quad (\text{A4.9})$$

$$\text{Sujeto a: } (a_i, c_i) \in S_i$$

el cual es un problema lineal y, por analogía con el programa de Descomposición de Dentizing Wolfe, sera llamado subproblema i. Resolviendo estos subproblemas los cálculos que siguen son exactamente los correspondientes al Método Simple Revisedo. Salvo en el caso de que se caiga en un proceso de ciclado, en un número finito de iteraciones se encuentra una solución óptima.

APENDICE V

EL PROBLEMA DE BENDERS

J.F. Benders ([14]) propuso un metodo de solucion a los problemas de Programacion Matematica con la siguiente estructura (Problema de Benders):

$$\text{Minimizar } cx + f(y) \quad (\text{A5.1})$$

$$\text{Sujeto a: } Ax + F(y) \geq b$$

$$x \geq 0, y \in S$$

en donde:

A es una matriz $m \times n$

x, c son vectores de n dimensiones

y es un vector p -dimensional

f es una funcion de y con valores escalares (no necesariamente lineal)

F es un vector m -dimensional cuyos componentes son funciones (no necesariamente lineales) de y.

b es un vector m -dimensional.

S Es un subconjunto arbitrario de E ; (p.ej., el conjunto de los vectores de E^P son componentes enteros).

Puesto que, para valores fijos de Y, el problema (A5.1) es lineal en x, es natural buscar su solucion fijando a "y", resolviendo un problema lineal y despues obteniendo un "y" mas bueno, etc. Es claro que en un proceso como este, se deben considerar solo los valores de "y" para los cuales existe al menos un "x" que satisface las restricciones lineales correspondientes. De esta manera "y" debe pertenecer al conjunto:

$$R = \left\{ y: \text{existe } x \geq 0, \text{ tal que } Ax \geq b - F(y), y \in S \right\}$$

$$= \left\{ y: \text{existe } x \geq 0, \text{ tal que } Ax - s = b - F(y), s \geq u, y \in S \right\}$$

Los vectores: $y \in R$, son llamados admisibles.

Ahora bien, del teorema de Farkas [1].

resulta que: $y \in R$, si y solo si $(b - F(y))^t u \leq 0$ (A5.2)

para todo: u , tal que $A^t u \leq 0$, $u \geq 0$

Puesto que el cono: $C = \{ u: A^t u \leq 0, u \geq 0 \}$

es podíedral, tiene un número finito de generadores, entonces existen los vectores U_i^r , $i = 1, \dots, n_r$, tal que:

$$u \in C \Leftrightarrow u = \sum_{i=1}^{n_r} \tau_i U_i^r, \tau_i \geq 0 \quad (\text{A5.3})$$

Sustituyendo el valor de u dado en (A5.3), en (A5.2), obtenemos:

$$\sum_{i=1}^{n_r} \tau_i (b - F(y))^t U_i^r \leq 0, \tau_i \geq 0 \quad (\text{A5.4})$$

$$\text{si y solo si: } (b - F(y))^t U_i^r \leq 0, i = 1, \dots, n_r \quad (\text{A5.5})$$

De esta manera " y " pertenece a R (i.e., es admissible) si y solo si satisface el conjunto finito de restricciones (A5.5).

[1]: El teorema de Farkas es el siguiente:

Existe $x \geq 0$, tal que $Bx \leq z$, $x \geq 0$; para todo $u \geq 0$, tal que $Bu^t \geq 0$.

Aplicada a nuestro caso resulta: Existe $x \geq 0$, tal que:

$Ax \leq b - F(y) \Leftrightarrow (b - F(y))^t, u \geq 0$, para todo $u \geq 0$, tal que $A^t u \leq 0$.

Debido a esto, R puede ser escrito como sigue:

$$\left\{ y: (b - F(y))^t U_i^r \leq 0, i = 1, \dots, n_r, y \in S \right\} \quad (\text{A5.6})$$

Si el conjunto R es vacío entonces el problema original (A5.1) no es admissible. Si R no es vacío, (A5.1) puede escribirse como sigue:

$$\min_{y \in R} \left\{ f(y) + \min \left\{ c^t x : Ax \geq b - F(y), x \geq 0 \right\} \right\} \quad (A5.7)$$

Esto coincide con la interpretación expresada al inicio de este apéndice de fijar a "y", resolver un problema original en "x", de seleccionar un valor aún mejor para "y", etc.

Considerando el dual de la expresión del parámetro interior en A5.7 tenemos que se concluye la siguiente relación: (A5.8)

$$\min \left\{ cx : Ax \geq b - F(b), x \geq 0 \right\} = \max \left\{ (b - F(b))^t u : A^t u \leq c, u \geq 0 \right\}$$

en donde el máximo se toma igual a menos infinito si el dual no es admisible. (A5.8) se resume de esta manera el siguiente hecho: si el primal no es acotado el dual no es admisible, mientras que si ambos problemas son admisibles entonces ambos tienen soluciones óptimas finitas con igual valor en sus funciones objetivo.

Sustituyendo (A5.8) en (A5.7), se obtiene una nueva forma para el problema original (A5.1):

$$\text{Minimizar}_{y \in S} \left\{ f(y) + \max \left\{ (b - F(y))^t u : A^t u \leq c, u \geq 0 \right\} \right\}$$

Sea P el conjunto de admisibilidad del cual (i.e., del problema):

$$\begin{aligned} & \text{Maximizar } (b - F(y))^t u \\ & \text{Sujeto a: } A^t u \leq c; u \geq 0 \end{aligned} \quad (A5.9)$$

Entonces:

$$P = \left\{ u : A^t u \leq c, u \geq 0 \right\}$$

Retomando la notación utilizada en (A5.3), resulta que (A5.8) puede también ser escrita como sigue:

$$\text{Minimizar}_{y \in R} \left\{ f(y) + \underset{1 \leq i \leq n_p}{\text{Maximizar}} (b - F(y))^t U_i \right\}^P \quad (A5.10)$$

Este problema, sin embargo, es equivalente al siguiente:

Minimizar Z

Sujeto a: $Z \geq f(y) + (b - F(y))^t u_i^p, i=1, \dots, n_p$ (AS.11)
 $y \in S$

Utilizando ahora (AS.6) en (AS.11), podemos escribir este ultimo como a continuacion se indica:

Minimizar Z

Sujeto a: $Z \geq f(y) + (b - F(y))^t u_i^p, i=1, \dots, n_p$ (AS.12)
 $(b - F(y))^t u_i^r \leq 0, i=1, \dots, n_r$
 $y \in S$

Se ha logrado asi demostrar el siguiente teorema:

Teorema (AS.1): (Equivalencia entre AS.1 y AS.12)

- a: (AS.1) tiene una solucion admisible \Leftrightarrow (AS.12) tiene una solucion admisible.
- b: (AS.1) es admisible sin tener una solucion optimal \Leftrightarrow (AS.12) es admisible sin tener una solucion optimal.

- c: Si (Z^*, y^*) resuelve (AS.12) y: x^* resuelve el problema lineal:

Minimizar $c^t x$

Sujeto a: $Ax \geq b - F(y^*), x \geq 0,$

Entonces: (x^*, y^*) , resuelve (AS.1), y

$$Z^* = cx^* + f(y^*).$$

- d: Si (x^*, y^*) , resuelven (AS.1) y, $Z^* = cx^* + f(y^*)$,

Entonces: (z^*, y^*) , resuelve (AS.12).

De este teorema se desprende tanto el algoritmo de Benders propiamente dicho, como la prueba de su convergencia finita para resolver el problema (AS.1).

ANEXO

PAQUETE

COMPUTACIONAL

OSCAR AUGUSTO FERRAZZ LEPE

CONTENIDO

- Listado de la subrutina USER**
- Listado de la subrutina ARCHIVO**
- Listado de la subrutina ACTIVO**
- Listado de la subrutina AYUDA**
- Listado de el texto de ayuda.**
- Listado de archivos de juegos de datos de ejemplos**
- Listado de archivos de juegos de datos de resultados**

RESUMEN

En este anexo se presenta el listado de las subrutinas "FORTRAN" que se desarrollaron para ser utilizados en interaccion con el programa comercial "LINDO", para resolver el modelo propuesto en esta TESIS.

El paquete computacional para el modelo propuesto considera el uso de las subrutinas siguientes:

SUBRUTINA "USER"

El proposito de esta subrutina es el de leer la informacion de un organismo descentralizado y llamar las subrutina adecuada para resolverlo. Esta subrutina es la que el programa "LINDO" llama, y fue desarrollada para resolver el problema computacional.

SUBRUTINA "ARCHIVO"

Esta subrutina se utiliza para resolver el problema con informacion tecleada en un archivo en formato ASCII, o DOS; esta subrutina es adecuada para resolver problemas de gran tamaño, cuya informacion puede estar en un disco rigido y por el tamano del archivo de resultados que se puede generar.

SUBRUTINA "ACTIVO"

Esta subrutina fue desarrollada para familiarizarse con la estructura de problemas, que se proponen en esta TESIS, y con la informacion que se requiere, en forma interactiva.

SUBRUTINA "AYUDA"

Esta subrutina despliega la descripcion de problemas tipo que se pueden resolver con el programa.

NOTA.- La informacion concerniente a coeficientes es adecuado indicarlos con un punto decimal, ya que el programa actua con variables reales, y si se indican en formato entero las reconoce, pero al resolver el modelo en algunos casos las considera como cero.

```

C**  

$STORAGE:2  

$LARGE  

SUBROUTINE USER(INF)  

C**  

C=====  

C==  

C==      PROGRAMA QUE ES UTILIZADO PARA LA SOLUCION DE :  

C==  

C==  

C==      UN MODELO DE ASIGNACION DE RECURSOS EN ORGANISMOS  

C==      DESCENTRALIZADOS DEL SECTOR PUBLICO .  

C==  

C==  

C==  

C==      DESARROLLADO POR : OSCAR AUGUSTO FERRAZ LEPE  

C==  

C==  

C==  

C==      PARA OBTENER EL GRADO DE : MAESTRO EN INGENIERIA.  

C==  

C==  

C**  

COMMON /U1/ NOMVAR( 8 ) , COEF( 50 ) , NRESTRIC(50)  

COMMON /U2/ ALFA(36) , NEVARS , NRES  

DIMENSION ALFA(36)  

LOGICAL TRUBLE  

CHARACTER*1 BLANCO , ALFA(36) , NOMVAR , OPC  

DATA BLANCO/' '/  

DATA ALFA/'0','1','2','3','4','5','6','7','8','9',  

     1           'A','B','C','D','E','F','G','H','I','J',  

     2           'K','L','M','N','O','P','Q','R','S','T',  

     3           'U','V','W','X','Y','Z'/  

INI = INF  

C=====  

C** SE PROCEDE A LEER LA INFORMACION QUE DESCRIBE A EL ORGANISMO    ==  

C** DESCENTRALIZADO DEL SECTOR PUBLICO.                                ==  

C** CONSTRUYENDO EL MODELO DE OPTIMIZACION QUE LO REPRESENTA        ==  

C** Y PROCEDIENDO A RESOLVERLO POSTERIORMENTE.                      ==  

C=====  

C==  

C== SE PRESUPONE QUE SE HA FORMULADO EL PROBLEMA EN TERMINOS DE UN    ==  

C== MODELO DE OPTIMIZACION LINEAL Y QUE NO SE CONSIDERAN MAS DE        ==  

C== 2000 VARIABLES Y MAS DE 4000 RESTRICCIONES .                         ==  

C==  

C== EL LIMITE SERAN ENTONCES:                                         ==  

C==      VARIABLES - A LO MAS 2000 VARIABLES .                         ==  

C==      RESTRICCIONES - A LO MAS 4000 RESTRICCIONES .                  ==  

C==  

C== LO CUAL SON LAS LIMITACIONES A QUE ESTA SUJETO EL PAQUETE LINDO ==  

C==      ( LINEAR, INTERACTIVE AND DISCRETE OPTIMIZER ).                 ==  

C=====  

      WRITE(*,9000)  

      DO 105 I=1,36

```

```

      ALFANUM(I)=ALFA(I)
105    CONTINUE
      DO 107 I=1,3000
      A=0.
107    CONTINUE
C=====
C==          DESCRIPCION DE VARIABLES
C==          -----
C==          ==
C==          ==
C==          ==
C==          ==
C==          NOMVAR - SE UTILIZA PARA ASIGNAR EL NOMBRE DE LAS VARIABLES ==
C==          COEF - SE UTILIZA PARA LOS COEFICIENTES DISTINTOS DE CERO ==
C==          DE CADA VARIABLE. ==
C==          NRESTRIC-SE UTILIZA PARA INDICAR LA RESTRICCION A LA CUAL ==
C==          CORRESPONDE EL COEFICIENTE. ==
C==          ALFANUM- CONTIENE CADA UNO DE LOS CARACTERES QUE PUEDEN SER ==
C==          UTILIZADOS PARA LA DEFINICION DE UN NOMBRE DE VARIABLE. ==
C==          BLANCO - ES UTILIZADO PARA INICIALIZAR UNA CUERDA DE CARACTERES. ==
C==          NOP - VARIABLE QUE INDICA EL NUMERO DE OPCION ==
C==          NANA - VARIABLE QUE INDICA EL TIPO DE ANALISIS DE SENSIBILIDAD ==
C==          NV - INDICADOR DE CADA VARIABLE DE EL MODELO ==
C==          NOND - INDICADOR DE EL TIPO DE SOLUCION QUE SE OBTUVO ==
C==          2 - SOLUCION NO FACTIBLE ==
C==          4 - SOLUCION OPTIMA ==
C==          5 - SOLUCION NO AESTRADA ==
C==          ==
C=====

7      WRITE(*,9200)
9200  FORMAT(' SELECCIONE UNA OPCION :',//,' 0 - TERMINAR',//,
           * ' 1 - RESOLVER UN MODELO (CUYA INFORMACION ESTA EN UN ARCHIVO)',/
           * ' 2 - RESOLVER UN MODELO INTERACTIVAMENTE',//,' 3 - AYUDA',//)
      READ(*,*) NOP
      IF ((NOP.LT.0) .OR. (NOP.GT.3)) THEN
         GO TO 7
      ELSE
      ENDIF
      IF (NOP.EQ.0) THEN
         STOP
      ELSE
      ENDIF
      IF (NOP.EQ.1) THEN
         CALL ARCHIVO
      ELSE
      ENDIF
      IF (NOP.EQ.2) THEN
         CALL ACTIVO
      ELSE
      ENDIF
      IF (NOP.EQ.3) THEN
         CALL AYUDA
         GO TO 7
      ELSE

```

```

ENQIF
C=====
C== CONCLUYE LA FASE DE LECTURAS Y DE LA CONSTRUCCION DEL MODELO
C== QUE REPRESENTA A EL ORGANISMO DESCENTRALIZADO. ==
C=====
C== SE PROCEDA A RESOLVER EL PROBLEMA DE OPTIMIZACION ==
C=====

      CALL GO( 0 , KOND )
      IF( KOND .EQ. 2 ) THEN
        WRITE(32,2400)
2400    FORMAT(//,'>>>>>> SOLUCION NO FACTIBLE <<<<<',//)
        STOP
        ELSE
      ENDIF
      IF( KOND .EQ. 5 ) THEN
        WRITE(32,2500)
2500    FORMAT(//,'>>>>>> SOLUCION NO ACOTADA <<<<<<',//)
        STOP
        ELSE
      ENDIF
      WRITE(32,2600)
2600    FORMAT(//,'<<<<<<>>> SOLUCION OPTIMA <<<<<<',//)
C=====
C== SE IMPRIME LA SOLUCION OPTIMA
C=====

      WRITE(32,2700)
2700    FORMAT(//,' VARIABLE     VALOR PRIMAL     FRECIO SGMERA',//)
      *      )
      ZOB=0.
      ZOB1=0.
      DO ZBOO I=1,NVARS
        CALL REPVAR(I,PRIMAL,DUAL)
        WRITE(32,2900) I , PRIMAL , DUAL
        ZOB=ZOB+PRIMAL
        ZOB1=ZOB1+DUAL
      2800  CONTINUE
      CALL REPRW(1,ZOB,ZOB1)
      2900  FORMAT(5X,14,BX,F10.4,10X,F10.4)
      WRITE(32,3000) ZOB
      WRITE(32,* ) ' VARIABLE     V. PRIMAL     COSTO RED.'
      CALL SDEC(32)
      3000  FORMAT(//,'<< SOLUCION OPTIMA >>>',//,
      * ' VALOR DE LA FUNCION OBJETIVO = ',F10.4,6(/))
C=====
C== SE SELECCIONA SI SE REQUIERE EFECTUAR UN ANALISIS DE SENSIBILIDAD
C=====
C== 1 - INDICA EFECTUAR EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE LOS ==
C== COEFICIENTES DE LA FUNCION OBJETIVO. ==
C== 2 - INDICA EFECTUAR EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE EL VECTOR ==
C== DE REQUERIDOS. ==
C== 3 - EFECTUAR LOS DOS ANTERIORES. ==
C== 0 - O CUALQUIER OTRO NUMERO INDICA NO EFECTUAR EL ANALISIS DE ==
C== SENSIBILIDAD. ==
C=====
```

```

IF( NOF.EQ.2 ) THEN
    READ(*,* ) NANA
    ELSE
        READ(22,* ) NANA
ENDIF
IF( NANA .EQ. 1) THEN
    WRITE(32,3100)
3100   FORMAT(//,' SE EFECTUA EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE',/
           *      ' LOS COEFICIENTES DE LA FUNCION OBJETIVO',//,
           *      ' VARIABLE COEF. FUNCION CAMBIO HACIA CAMBIO HACIA'
           * ,//,'          OBJETIVO            ARRIBA            ABAJO',/
           * //)
DO 3200 I=1,NRVAR
    CALL RNGBN
    CALL RNGCOL(I,COBJ,TU,TD)
    WRITE(32,3300) I,COBJ,TU,TD
3200   CONTINUE
3300   FORMAT(8X,14,3(5X,F10.4))
    ELSE
ENDIF
IF( NANA .EQ. 2) THEN
    WRITE(32,3400)
3400   FORMAT(//,' SE EFECTUA EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE',/
           *      ' EL VECTOR DE RECURSOS',//,
           *      ' RESTRICCION COEFICIENTE CAMBIO HACIA CAMBIO HACIA',//,
           *      ' DEL RECURSO     ARRIBA     ABAJO',//)
    DO 3500 I=2,NFES+1
        CALL RNSBN
        CALL RNGROW(I,RHS,TU,TD)
        WRITE(32,3300) I,RHS,TU,TD
3500   CONTINUE
    ELSE
ENDIF
IF( NANA .EQ. 3) THEN
    WRITE(32,3100)
    DO 3600 I=1,NRVAR
        CALL RNGRN
        CALL RNGCOL(I,COBJ,TU,TD)
        WRITE(32,3300) I,COBJ,TU,TD
3600   CONTINUE
    WRITE(32,3400)
    DO 3700 I=2,NRES+1
        CALL RNSBN
        CALL RNGROW(I,RHS,TU,TD)
        WRITE(32,3300) I,RHS,TU,TD
3700   CONTINUE
    ELSE
ENDIF
RETURN
6000 FORMAT(//,' EL NUMERO DE NIVELES QUE SE CONSIDERAN ES: ',14)
7000 FORMAT(//,' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADOS ES: ',14,/,'
           *      ' EL CUAL CORRESPONDE A LA UNIDAD CENTRAL UNICAMENTE',//)

```

```

7050 FORMAT(//,' LA OPTIMIZACION DE RECURSOS ES DEL TIPO : ',15,/
*   * DONDE EL TIPO DE SELECCION CONSIDERA LO SIGUIENTE: //,
*   *   ' 1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION',//,
*   *   '-1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION',//,
*   *   ' 0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR',//)
7100 FORMAT(//,' EN LA RESTRICCION NUMERO : ',14,/, ' SE INDICO EL TIP'
*   * '0 : ',13,/, ' CON COEFICIENTE EN EL VECTOR DE RECURSOS ',F10.4,
*   * //, ' DONDE (-1 INDICA :=), ( 1 INDICA <=), ( 0 INDICA =)',/,
*   * ' CUALQUIER OTRO VALOR INDICA TERMINAR',//)
7150 FORMAT(//,' EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA',
*   /, ' VARIABLE ',14,' ES ',I4,//)
7500 FORMAT(//,' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADO ES ',12,/,
*   ' EL CUAL CORRESPONDE A UNA UNIDAD CENTRAL Y UN CONJUNTO DE ',/,
*   ' UNIDADES ADMINISTRATIVAS',//)
7550 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' PARA LA VARIABLE ',14,/,
*   ' SE CONSIDERAN ',14,' COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO',//)
8000 FORMAT(//,' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADO ES ',13,/)
B100 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' PARA LA UNIDAD OP. ',14,/,
*   ' DE LA VARIABLE ',14,' SE CONSIDERAN ',14,' COEFS. DIFS. ',/,
*   ' DE CERO',//)
6500 FORMAT(//,' NUMERO DE NIVELES : ',13,/)
6550 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' UNIDAD OP. ',13,' SUB-UNIDA'
*   'D OP. ',13,/, ' PARA LA VARIABLE ',13,' SE CONSIDERAN ',14,/
*   ' COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO ',/)
8600 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' UNIDAD OP. ',13,' SUB-UNIDA'
*   'D OP. ',13,/, ' SUB-SUB UNIDAD OPERATIVA ',13,
*   ' PARA LA VARIABLE ',13,/, ' SE CONSIDERAN ',14,/
*   ' COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO ',/)
9000 FORMAT(///,' MODELO DE ASIGNACION DE',
*   ' RECURSOS',//,7X,' EN ORGANISMOS DESC',
*   ' ENTRALIZADOS DE L',//,13X,'SECTOR',
*   ' PUBLICO',//,' DESARROLLADO POR://,
*   ' 12X, ' OSCAR AUGUSTO FERRAEZ LEPE',//,' PARA OBTENER EL GRADO',
*   ' /, ' DE MAESTRO EN INGENIERIA',//,20X,'D.E.P.F.I.',3(/))
9100 FORMAT(///,' INDICAR NOMBRE DEL ARCHIVO DE RESULTADOS',//)
END

```

```

C++
$STORAGE:2
$LARGE
        SUBROUTINE ACTIVO
C++
C=====+
C==      PROGRAMA QUE ES UTILIZADO PARA LA SOLUCION DE :    ==
C==      -----
C==      UN MODELO DE ASIGNACION DE RECURSOS EN ORGANISMOS    ==
C==      DESCENTRALIZADOS DEL SECTOR PUBLICO .    ==
C==      SOLUCION EN FORMA INTERACTIVA    ==
C==      -----
C==      -----
C==      DESARROLLADO POR : OSCAR AUGUSTO FERRAEZ LEPE    ==
C==      -----
C==      -----
C++
COMMON /U1/ NOMVAR( 6 ) , COEF( 50 ) , NRESTRIC(50)
COMMON /U2/ ALFANUM(36) , NRVARS , NRES
LOGICAL TRUE
CHARACTER*I BLANCO , ALFANUM , NOMVAR
DATA BLANCO/' '
WRITE(*,9100)
OPEN(32,FILE=' ')
INFILE=22
CALL LUNGET(INFILE,1,0)
INI = INF
C=====+
C++ SE PROCEDE A LEER LA INFORMACION QUE DESCRIBE A EL ORGANISMO    ==
C++ DESCENTRALIZADO DEL SECTOR PUBLICO.    ==
C++ CONSTRUYENDO EL MODELO DE OPTIMIZACION QUE LO REPRESENTA    ==
C++ Y PROCEDIENDO A RESOLVERLO POSTERIORMENTE    ==
C=====+
C++ SE PRESUPONE QUE SE HA FORMULADO EL PROBLEMA EN TERMINOS DE UN    ==
C++ MODELO DE OPTIMIZACION LINEAL Y QUE NO SE CONSIDERAN MAS DE    ==
C++ 2000 VARIABLES Y MAS DE 4000 RESTRICCIONES .    ==
C-- -----
C-- EL LIMITE SERAN ENTONCES:    ==
C--     VARIABLES - A LO MAS 2000 VARIABLES .    ==
C--     RESTRICCIONES - A LO MAS 4000 RESTRICCIONES .    ==
C-- -----
C-- LO CUAL SON LAS LIMITACIONES A QUE ESTA SUJETO EL PACOTE LINDO    ==
C-- ( LINEAR, INTERACTIVE AND DISCRETE OPTIMIZER ).    ==
C=====+
        CALL INIT
        WRITE(*,9000)
        DO 107 I=1,3000
        A=0.

```

107 CONTINUE

```
C==  
C==  
C==          DESCRIPCION DE VARIABLES  
C==  
C==  
C==  
C==  
C==  
C== NOMVAR - SE UTILIZA PARA ASIGNAR EL NOMBRE DE LAS VARIABLES  
C== COEF - SE UTILIZA PARA LOS COEFICIENTES DISTINTOS DE CERO  
C== DE CADA VARIABLE.  
C== NRESTRIC-SE UTILIZA PARA INDICAR LA RESTRICCION A LA CUAL  
C== CORRESPONDE EL COEFICIENTE.  
C== ALFARUM- CONTIENE CADA UNO DE LOS CARACTERES QUE PUEDEN SER  
C== UTILIZADOS PARA LA DEFINICION DE UN NOMBRE DE VARIABLE.  
C== BLANCO - ES UTILIZADO PARA INICIALIZAR UNA CUERDA DE CARACTERES.  
C== NNIV - ES DONDE SE ASIGNA EL NUMERO DE NIVELES DE EL  
C== ORGANISMO.  
C== NRES - INDICA EL NOMBRE DE RESTRICCIONES QUE SE CONSIDERAN  
C== EN EL MODELO  
C== NUAS - INDICA EL NUMERO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS  
C== NUA - CONTADOR PARA DETERMINAR CADA UNIDAD ADMINISTRATIVA  
C== NUOPD - INDICA EL NUMERO DE UNIDADES OPERATIVAS  
C== NUOP - CONTADOR PARA DETERMINAR CADA UNIDAD OPERATIVA  
C== NUOSFS - INDICA EL NUMERO DE UNIDADES SUB-OPERATIVAS  
C== NUOSOP - CONTADOR PARA DETERMINAR CADA UNIDAD SUB-OPERATIVA  
C== NUSSOPD - INDICA EL NUMERO DE UNIDADES SUB-SUB-OPERATIVAS  
C== NUSSOP - CONTADOR PARA DETERMINAR CADA UNIDAD SUB-SUB-OPERATIVA  
C== NVARS - VARIABLE EN LA QUE SE ASIGNA EL NUMERO TOTAL DE  
C== VARIABLES DEL MODELO  
C== NVARS - CONTADOR DE VARIABLES PARA CADA UNIDAD EN EL ULTIMO  
C== NIVEL  
C== NV - INDICADOR DE CADA VARIABLE DE EL MODELO  
C== NOND - INDICADOR DE EL TIPO DE SOLUCION QUE SE OBTUVO  
C== 2 - SOLUCION NO FACTIBLE  
C== 4 - SOLUCION OPTIMA  
C== 5 - SOLUCION NO ACOTADA  
C==  
C==  
C== WRITE(*,6100)  
C== READ(*,*) NNIV  
C== IF((NNIV.GT.5) .OR. (NNIV.LT.1)) THEN  
C==     WRITE(*,10) NNIV  
10    FORMAT(//,' NUMERO INADECUADO DE NIVELES ',14,'<<<<',//  
*      , ' SE DEBEN CONSIDERAR A LO MAS 5 NIVELES',//  
*      , ' Y POR LO MENOS UNO (AL CONSIDERAR SOLO',//  
*      , ' LA UNIDAD CENTRAL)',//)  
C== STOP  
C== ELSE  
C== ENDIF
```

```

      IF( NNIV .EQ. 1 ) THEN
C=====+
C== EL ORGANISMO CONSIDERA SOLO UN NIVEL JERARQUICO, ESTO ES : ==
C== -----
C==           NIVEL   UNIDAD CENTRAL
C=====+
NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
DO 100 I = 3 , 8
  NOMVAR(I) = BLANCO
100  CONTINUE
      WRITE(*,7005) NNIV
      READ(*,*) IND , NRES , NVARS
      WRITE(*,7050) IND
      IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
        CALL DEFROW(IND,0,IRHO,TRUBLE)
      ELSE
        STOP
      ENDIF
      DO 200 I=2,NRES+1
        WRITE(*,7075) I
        READ(*,*) IND , B
        IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
          CALL DEFROH(IND,B,I,TRUBLE)
        ELSE
          WRITE(*,7100) I , IND , B
          STOP
        ENDIF
200  CONTINUE
      NVARS=NVARS
      DO 300 I=1,NVARS
        NV=NVARS-I+1
        WRITE(*,7155) NV
        READ(*,*) NCDEF
        READ(*,*) (COEF(M),KRESTRIC(M),M=1,NCDEF)
        NOMVAR(2)=ALFANUM(10+NV)
        CALL AFPCOL(NOMVAR,NCDEF,COEF,KRESTRIC,TRUBLE)
300  CONTINUE
      ELSE
      ENDIF
      IF( NNIV .EQ. 2 ) THEN
C=====+
C== SE CONSIDERA UN ORGANISMO CONFORMADO POR UNA UNIDAD CENTRAL Y ==
C== UN CONJUNTO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS. ++++++=====
C== -----
C==           ORGANISMO DE DOS NIVELES JERARQUICOS
C=====+
NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
DO 400 I = 4 , 8
  NOMVAR(I) = BLANCO
400  CONTINUE
      WRITE(*,7500) NNIV
      WRITE(*,7010)
      READ(*,*) IND , NRES , NVAS
      IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN

```

```

        CALL DEFROW(IND,0.,IND,TRUE)
    ELSE
        STOP
    ENDIF
    DO 500 I=2,NRES+1
        WRITE(*,7075) I
        READ(*,* IND , B
        IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
            CALL DEFROW(IND,B,1,TRUE)
        ELSE
            WRITE(*,7100) I , IND , B
            STOP
        ENDIF
    500 CONTINUE
    NRVARS=0
    DO 700 I=1,NIAS
        NIA=NIAS-I+1
        NOMVAR(2)=ALFANUM(1)+IJA
        WRITE(*,7080) NIA
        READ(*,*) NIVARS
        NIVARS=NRVARS+NIVARS
        DO 600 J=1,NARS
            NV=NIVARS-J+1
            NOMVAR(3)=ALFANUM(19+NV)
            WRITE(*,7555) NIA , NV
            READ(*,*) NCDEF
            READ(*,*) (COEF(M),NRESTRIC(M),M=1,NCDEF)
            CALL APPCOL(NOMVAR,NCDEF,COEF,NRESTRIC,TRUE)
    600 CONTINUE
    700 CONTINUE
    ELSE
    ENDIF
    IF( NIV .EQ. 3 ) THEN
C=====
C== SE CONSIDERA UN ORGANISMO COMBINADO POR UNA UNIDAD CENTRAL Y ==
C== UN CONJUNTO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS LAS CUALES A SU VEZ ==
C== CONSIDERAN UN CONJUNTO DE UNIDADES OPERATIVAS.+++++=====
C==
C==          ORGANISMO DE TRES NIVELES JERARQUICOS          ==
C=====
        NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
        DO 800 I = 5 , 8
            NOMVAR(I) = BLANCO
    800 CONTINUE
        WRITE(*,8000) NIV
        WRITE(*,7010)
        READ(22,*) IND , NRES , NIAS
        IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
            CALL DEFROW(IND,0.,IND,TRUE)
        ELSE
            STOP
        ENDIF
        DO 900 I=2,NRES+1
            WRITE(*,7075) I

```

```

      READ(*,*) IND , B
      IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
        CALL DEFROW(IND,B,1,TRUBLE)
      ELSE
        WRITE(*,7100) I , IND , B
        STOP
      ENDIF
500   CONTINUE
      NVARS=0
      DO 1200 I=1,NUAS
        NV=NVAS-I+1
        NOMVAR(2)=ALFANUM(10+NV)
        WRITE(*,7085) NV
        READ(*,*) NUOPS
        DO 1100 J=1,NUOPS
          NUOP = NUOPS - J + 1
          NOMVAR(3)=ALFANUM(10+NUOP)
          WRITE(*,7090) NV , NUOP
          READ(*,*) NVARS
          NVARS=NVARAES+NVARS
        DO 1000 K=1,NVARS
          NV=NVARS-K+1
          NOMVAR(4)=ALFANUM(10+NV)
          WRITE(*,7095) NV , NUOP , NV
          READ(*,*) NCOEF
          READ(*,*)(COEF(M),NRESTRIC(M),M=1,NCOEF)
          CALL AFFCOL(NOMVAR,NCOEF,COEF,NRESTRIC,TRUBLE)
1000   CONTINUE
1100   CONTINUE
1200   CONTINUE
      ELSE
      ENDIF
      IF (NNIV .EQ. 4 ) THEN

```

```

C=====
C== SE CONSIDERA UN ORGANIZMO CON LA ESTRUCTURA SIGUIENTE: ==
C== - UNA UNIDAD CENTRAL DE LA CUAL DEPENDEN ==
C== - UN CONJUNTO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS ==
C== DE LAS CUALES DEPENDEN ==
C== - UN CONJUNTO DE UNIDADES OPERATIVAS ==
C== - Y DE CADA UNIDAD OPERATIVA DEPENDE UN CONJUNTO DE ==
C== UNIDADES SUBOPERATIVAS. ==
C== -----
C== SE CONSIDERA EN ESTE CASO UN ORGANISMO DE CUATRO NIVELES ==
C== JERARQUICOS ==
C=====

```

```

      NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
      NOMVAR(6) = BLANCO
      NOMVAR(7) = BLANCO
      NOMVAR(8) = BLANCO
      WRITE(*,6500) NNIV
      WRITE(*,7010)
      READ(*,*) IND , NRES , NVAS
      IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
        CALL DEFROW(IND,0.,IRNC,TRUBLE)

```

```

      ELSE
      STOP
    ENDIF
  DO 1300 I=2,NRES+1
    WRITE(*,7075) I
    READ(*,*) IND , B
    IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
      CALL DEFRCW(IND,B,I,TRUBLE)
    ELSE
      WRITE(*,7100) I , IND , B
      STOP
    ENDIF
1300  CONTINUE
  NRVARS=0
  DO 1700 I=1,NUAS
    NUA=NUAS-I+1
    NOMVAR(2)=ALFANUM(10+NUA)
    WRITE(*,7065) NUA
    READ(*,*) NUOPS
    DO 1600 J=1,NUOPS
      NUOP = NUOPS - J + 1
      NOMVAR(3)=ALFANUM(10+NUOP)
      WRITE(*,7096) NUA , NUOP
      READ(*,*) NUSOP
      DO 1500 K=1,NUSOP
        NUSOF=NUSOP-K+1
        NOMVAR(4)=ALFANUM(10+NUSOP)
        WRITE(*,5010) NUA , NUOP , NUSOP
        READ(*,*) NVARS
        NRVARS=NRVARS+NVARS
        DO 1400 L=1,NVARS
          NV=NVARS-L+1
          NOMVAR(5)=ALFANUM(10+NV)
          WRITE(*,7097) NUA , NUOP , NUSOP , NV
          READ(*,*) NCDEF
          READ(*,*) COEF(M),NRESTRIC(M),M=1,NCDEF
          CALL APPCOL(NOMVAR,NCDEF,COEF,NRESTRIC,TRUBLE)
1400  CONTINUE
1500  CONTINUE
1600  CONTINUE
1700  CONTINUE
  ELSE
  ENDIF
  IF( NNIV .EQ. 5 ) THEN

```

```

C== ORGANISMO DE CINCO NIVELES JEFARQUICOS
C== SE CONSIDERA UN ORGANISMO CON LA ESTRUCTURA SIGUIENTE:
C== - UNA UNIDAD CENTRAL DE LA QUE DEPENDEN UN CONJUNTO DE UNIDADES
C== ADMINISTRATIVAS.
C== - UN CONJUNTO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS LAS CUALES SE ENCUENTRAN
C== CONFORMADAS POR UN CONJUNTO DE UNIDADES OPERATIVAS.
C== - UN CONJUNTO DE UNIDADES OPERATIVAS CONFORMADAS POR UN
C== CONJUNTO DE SUB-UNIDADES OPERATIVAS.
C== - UN CONJUNTO DE SUB-UNIDADES OPERATIVAS DE LAS CUALES DEPENDEN
C== UN SUBCONJUNTO DE SUB-SUB-UNIDADES OPERATIVAS.
C== - SUBCONJUNTO DE SUB-SUB-UNIDADES OPERATIVAS EN EL QUINTO NIVEL
C== DENTRO DE EL ORGANISMO.
C=====

NOMVAR(1)=ALPHNUM(11)
NOMVAR(7)= BLANCO
NOMVAR(9)= BLANCO
WRITE(*,7010)
WRITE(32,7050) IND
READ(*,* IND , NRRES , NUAS
IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
    CALL DEFROW(IND,0.,1FNO,TRUEBLE)
ELSE
    STOP
ENDIF
DO 1600 I=2,NRRES+1
    WRITE(32,7075) I
    READ(22,*) IND , B
    IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
        CALL DEFROW(IND,B,I,TRUEBLE)
    ELSE
        WRITE(*,7100) I , IND , B
        STOP
    ENDIF
1800 CONTINUE
NRVARS=0
DO 2300 I=1,NUAS
    NUAI=NUAS-I+1
    NOMVAR(2)=ALPHNUM(10+NUAI)
    WRITE(*,7095) NUAI
    READ(*,*) NUOPS
    DO 2200 J=1,NUOPS
        NUOP = NUOPS - J + 1
        NOMVAR(3)=ALPHNUM(10+NUOP)
        WRITE(*,7095) NUAI , NUOP
        READ(*,*) NUSSOPS
        DO 2100 K=1,NUSSOPS
            NUSCP=NUSSOPS-K+1
            NOMVAR(4)=ALPHNUM(10+NUSCP)
            WRITE(*,7095) NUAI , NUOP , NUOP
            READ(*,*) NUSSOPS
            DO 2000 L=1,NUSSOPS
                NUSSOP=NUSSOPS-L+1

```

```

      NOM.4R(5)=ALFARUM(10+NUSOP)
      WRITE(*,8020) NUA , NUOP , NUSOP , NUSSOP
      READ(*,*) NVARS
      NVARS=NVARS4NVARS
      DO 1900 M=1,NVARS
      NV=NVARS-M+1
      NOMVAR(5)=ALFARUM(10+NV)
      WRITE(*,8030) NUA , NUOP , NUSOP , NUSSOP , NV
      READ(*,*) NCDEF
      READ(*,*)(COEF(MS),NRESTRIC(MS),MS=1,NCDEF)
      CALL APPCOL(NOMVAR,NCDEF,COEF,NRESTRIC,TRUBLE)

1900    CONTINUE
2000    CONTINUE
2100    CONTINUE
2200    CONTINUE
2300    CONTINUE
      ELSE
      ENDIF
      RETURN
6000    FORMAT(//, ' EL NUMERO DE NIVELES QUE SE CONSIDERAN ES: ',I4)
5100    FORMAT(//, ' INDIQUE EL NUMERO DE NIVELES DE EL ORGANIZACION',/)
7000    FORMAT(//, ' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADOS ES: ',I4,/,'
      * ' EL CUAL CORRESPONDE A LA UNIDAD CENTRAL UNICAMENTE',//)
7005    FORMAT(//, ' EL ORGANIZACION ES DE ',IS,' NIVELES',/,'
      * ' INDIQUE EL TIPO DE PROBLEMA , NUMERO DE RESTRICCIONES ',/,'
      * ' Y NUMERO DE VARIABLES EN EL MODELO. DONDE TIPO = ',/,'
      * ' 1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION',/,'
      * ' -1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION',/,'
      * ' 0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR ',//)
7010    FORMAT(//, ' INDIQUE EL TIPO DE PROBLEMA , NUMERO DE ',/
      * ' RESTRICCIONES , Y NUMERO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS ',/,'
      * ' DONDE EL TIPO DE PROBLEMA CONSIDERA LO SIGUIENTE:',/,'
      * ' 1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION',/,'
      * ' -1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION',/,'
      * ' 0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR ',//)
7050    FORMAT(//, ' LA OPTIMIZACION DE RECURSOS ES DEL TIPO : ',IS,/,'
      * ' DONDE EL TIPO DE SELECCION CONSIDERA LO SIGUIENTE:',/,'
      * ' 1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION',/,'
      * ' -1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION',/,'
      * ' 0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR ',//)
7075    FORMAT(//, ' INDIQUE PARA LA RESTRICCION ',I4,/, ' EL TIPO DE ',/,'
      * ' RESTRICCION INDICANDO CON (0 ,=), (1 , <=), (-1, >=); ',/,'
      * ' ASI COMO LA CANTIDAD DE RECURSOS DISP., O REQUERIMIENTOS',/)
7080    FORMAT(//, ' PARA LA UNIDAD ADMINISTRATIVA ',I4,/, ' INDIQUE EL ',/,'
      * ' NUMERO DE VARIABLES QUE SE CONSIDERAN',/,)
7100    FORMAT(//, ' EN LA RESTRICCION NUMERO : ',I4,/, ' SE INDICO EL TIP'
      * ' 0 : ',IS,/, ' CON COEFICIENTE EN EL VECTOR DE RECURSOS ',F10.4,
      * ', ' DONDE (-1 INDICA >=), ( 1 INDICA <=), ( 0 INDICA =)',/,'
      * ' CUALQUIER OTRO VALOR INDICA TERMINAR ',//)
7155    FORMAT(//, ' PARA LA VARIABLE ',I4,/, ' INDIQUE EL NUMERO DE ',
      * ' COEFICIENTES',/, ' DIFERENTES DE CERO, Y A CONTINUACION INDIQUE'
      * ' LOS',/, ' INDICANDO COEF. , NUM REST. ... , COEF. , NUM REST.',/
      * ', ' RECORDANDO QUE LA FUNCION OBJETIVO SE CONSIDERA COMO LA ',/
      * ' RESTRICCION NUMERO UNO',/)


```

7150 FORMAT(/, ' EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA',
 * ' VARIABLE ',14,' ES ',14,/)
 7500 FORMAT(/, ' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADO ES ',12,/,
 * ' EL CUAL CORRESPONDE A UNA UNIDAD CENTRAL Y UN CONJUNTO DE ',/
 * ' UNIDADES ADMINISTRATIVAS',/)
 7550 FORMAT(/, ' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' PARA LA VARIABLE ',14,/,
 * ' SE CONSIDERAN ',14,' COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO',/)
 7555 FORMAT(/, ' PARA LA UNIDAD ADMINISTRATIVA ',14,/, ' PARA LA',
 * ' VARIABLE ',14,/, ' INDIQUE EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES',/
 * ',/,' DE CERO ; Y A CONTINUACION INDIQUELOS CONSIDERANDO ',/,
 * ' INDICAR COEF , REST ... , COEF , REST .',/
 * ' RECORDANDO QUE LA FUNCION OBJETIVO ES LA RESTRICCION UNO',/)
 7085 FORMAT(/, ' INDIQUE EL NUMERO DE UNIDADES OPERATIVAS QUE ',/
 * ' QUE CONFORMAN A LA UNIDAD ADMINISTRATIVA ',14,/)
 7090 FORMAT(/, ' PARA LA UNIDAD ADMINISTRATIVA ',14,/,
 * ' PARA LA UNIDAD OPERATIVA ',14,/, ' INDIQUE EL NUMERO DE ',/
 * ' VARIABLES QUE SE CONSIDERAN EN EL MODELO ',/)
 7095 FORMAT(/, ' EN LA UNIDAD ADM. ',14,/, ' UNIDAD OPERATIVA ',14,/,
 * ' PARA LA VARIABLE ',14,/, ' INDIQUE EL NUMERO DE COEFICIENTES',/
 * ', ' DIFERENTES DE CERO',/, ' DE ACUERDO A LO SIGUIENTE :',/,
 * ' INDICAR COEF , REST ... , COEF , REST .',/
 * ' RECORDANDO QUE LA FUNCION OBJETIVO ES LA RESTRICCION UNO',/)
 7096 FORMAT(/, ' PARA LA UNIDAD ADMINISTRATIVA ',14,/,
 * ' Y PARA LA UNIDAD OPERATIVA ',14,/, ' INDIQUE EL NUMERO DE ',/
 * ' SUBUNIDADES OPERATIVAS',/, ' QUE LA CONFORMAN ',/)
 7097 FORMAT(/, ' EN LA UNIDAD ADM. ',14,/, ' UNIDAD OPERATIVA ',14,/,
 * ' UNIDAD SUB-OPERATIVA ',14,/,
 * ' PARA LA VARIABLE ',14,/, ' INDIQUE EL NUMERO DE COEFICIENTES',/
 * ', ' DIFERENTES DE CERO',/, ' DE ACUERDO A LO SIGUIENTE :',/,
 * ' INDICAR COEF , REST ... , COEF , REST .',/
 * ' RECORDANDO QUE LA FUNCION OBJETIVO ES LA RESTRICCION UNO',/)
 7098 FORMAT(/, ' PARA LA UNIDAD ADMINISTRATIVA ',14,/,
 * ' UNIDAD OPERATIVA ',14,/, ' UNIDAD SUB-OPERATIVA ',14,/,
 * ' INDIQUE EL NUMERO DE ',/
 * ' SUBUNIDADES OPERATIVAS',/, ' QUE LA CONFORMAN ',/)
 8000 FORMAT(/, ' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADO ES ',13,/)
 8010 FORMAT(/, ' PARA LA UNIDAD ADMINISTRATIVA ',14,/,
 * ' UNIDAD OPERATIVA ',14,/, ' UNIDAD SUE-OPERATIVA ',14,/,
 * ' INDIQUE EL NUMERO DE ',/
 * ' VARIABLES QUE SE CONSIDERAN EN EL MODELO ',/)
 8020 FORMAT(/, ' PARA LA UNIDAD ADMINISTRATIVA ',14,/,
 * ' UNIDAD OPERATIVA ',14,/, ' UNIDAD SUB-OPERATIVA ',14,/,
 * ' UNIDAD SUE-SUB-OPERATIVA ',14,/, ' INDIQUE EL NUMERO DE ',/
 * ' VARIABLES QUE SE CONSIDERAN EN EL MODELO ',/)
 8030 FORMAT(/, ' EN LA UNIDAD ADM. ',14,/, ' UNIDAD OPERATIVA ',14,/,
 * ' UNIDAD SUB-OPERATIVA ',14,/, ' UNIDAD SUB-SUB-OPERATIVA ',14,/,
 * ' PARA LA VARIABLE ',14,/, ' INDIQUE EL NUMERO DE COEFICIENTES',/
 * ', ' DIFERENTES DE CERO',/, ' DE ACUERDO A LO SIGUIENTE :',/,
 * ' INDICAR COEF , REST ... , COEF , REST .',/
 * ' RECORDANDO QUE LA FUNCION OBJETIVO ES LA RESTRICCION UNO',/)
 8100 FORMAT(/, ' EN LA UNIDAD ADM. ',13, ' PARA LA UNIDAD OP. ',14,/,
 * ' DE LA VARIABLE ',14, ' SE CONSIDERAN ',14, ' COEFS. DIFS.',/,
 * ' DE CERO',/)
 8500 FORMAT(/, ' NUMERO DE NIVELES : ',13,/)

6550 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,', UNIDAD OP. ',13,', SUB-UNIDA'
* 'D OP. ',13,/,' PARA LA VARIABLE ',13,' SE CONSIDERAN ',14,/

* ', COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO ',/)

8600 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,', UNIDAD OP. ',13,', SUB-UNIDA'
* 'D OP. ',13,/,' SUB-SUB UNIDAD OPERATIVA ',13,
* ', PARA LA VARIABLE ',13,/,' SE CONSIDERAN ',14,/

* ', COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO ',/)

9000 FORMAT(///,' MODELO DE ASIGNACION DE'
* ' RECURSOS',//,7X,'EN ORGANISMOS DESC',
* 'ENTRALIZADOS DEL',//,13X,'SECTOR',
* 'PUBLICO',////,' DESARROLLADO POR:',/,
* '12X,' OSCAR AUGUSTO FERRAEZ LEPE',//,' PARA OBTENER EL GRADO',
* '/,' DE MAESTRO EN INGENIERIA',//,20X,'D.E.P.F.I.',7(/))

9100 FORMAT(///,' INDICAR NOMBRE DEL ARCHIVO DE RESULTADOS',//)

END

```

C**
!STORAGE:2
$LARGE
      SUBROUTINE ARCHIVO
C**
C=====
C==      PROGRAMA QUE ES UTILIZADO PARA LA SOLUCION DE :
C==
C==      UN MODELO DE ASIGNACION DE RECURSOS EN ORGANISMOS
C==      DESCENTRALIZADOS DEL SECTOR PUBLICO .
C==
C==      DESARROLLADO POR : OSCAR AUGUSTO FERRAEZ LEPE
C==
C=====
C** COMMON /U1/ NQVAR( 8 ) , COEF( 50 ) , NRESTRIC(50)
C** COMMON /U2/ ALFANUM(50) , NQVARS , NRRES
      LOGICAL TAUBLE
      CHARACTER*1 BLANCO , ALFANUM , NQVAR
      DATA BLANCO/' '
      WRITE(*,9100)
      OPEN(32,FILE=' ')
      INFILE=22
      CALL LUNGET(INFILE,1,0)
      INI = INF
*****
C** SE PROCEDE A LEER LA INFORMACION QUE DESCRIBE A EL ORGANISMO
C** DESCENTRALIZADO DEL SECTOR PUBLICO.
C** CONSTRUYENDO EL MODELO DE OPTIMIZACION QUE LO REPRESENTA
C** Y PROCEDIENDO A RESOLVERLO FOSTERIGRMENTE
*****
C==
C== SE PRESUPONE QUE SE HA FORMULADO EL PROBLEMA EN TERMINOS DE UN
C== MODELO DE OPTIMIZACION LINEAL Y QUE NO SE CONSIDERAN MAS DE
C== 2000 VARIABLES Y MAS DE 4000 RESTRICCIONES .
C==
C== EL LIMITE SERAN ENTONCES:
C==      VARIABLES - A LO MAS 2000 VARIABLES .
C==      RESTRICCIONES - A LO MAS 4000 RESTRICCIONES .
C==
C== LO QUAL SON LAS LIMITACIONES A QUE ESTA SUJETO EL PAQUETE LINDO
C== ( LINEAR, INTERACTIVE AND DISCRETE OPTIMIZER ).
```

CALL INIT
 WRITE(*,9000)
 DO 107 I=1,3000
 A=0.
 107 CONTINUE

```

C=====
C==          DESCRIPCION DE VARIABLES
C==          -----
C==          -----
C=====
C==
C==  NOMVAR - SE UTILIZA PARA ASIGNAR EL NOMBRE DE LAS VARIABLES  ==
C==  COEF  - SE UTILIZA PARA LOS COEFICIENTES DISTINTOS DE CERO   ==
C==          DE CADA VARIABLE.                                     ==
C==  INRESTRIC-SE UTILIZA PARA INDICAR LA RESTRICCION A LA CUAL    ==
C==          CORRESPONDE EL COEFICIENTE.                           ==
C==  ALFANUM- CONTIENE CADA UNO DE LOS CARACTERES QUE PUEDEN SER  ==
C==          UTILIZADOS PARA LA DEFINICION DE UN NOMBRE DE VARIABLE-
C==  BLANCO - ES UTILIZADO PARA INICIALIZAR UNA CUERDA DE CARACTERES-
C==  INIV  - ES DONDE SE ASIGNA EL NUMERO DE NIVELES DE EL      ==
C==          ORGANISMO.                                         ==
C==  NRRES - INDICA EL NUMERO DE RESTRICCIONES QUE SE CONSIDERAN ==
C==          EN EL MODELO.                                       ==
C==  NUAS  - INDICA EL NUMERO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS        ==
C==  NUOA - CONTADOR PARA DETERMINAR CADA UNIDAD ADMINISTRATIVA ==
C==  NUOPS - INDICA EL NUMERO DE UNIDADES OPERATIVAS           ==
C==  NUOP  - CONTADOR PARA DETERMINAR CADA UNIDAD OPERATIVA    ==
C==  NUSSOP - INDICA EL NUMERO DE UNIDADES SUB-OPERATIVAS       ==
C==  NUSSOP - CONTADOR PARA DETERMINAR CADA UNIDAD SUB-OPERATIVA ==
C==  INVARS - VARIABLE EN LA QUE SE ASIGNA EL NUMERO TOTAL DE   ==
C==          VARIABLES DEL MODELO.                                ==
C==  INVARS - CONTADOR DE VARIABLES PARA CADA UNIDAD EN EL ULTIMO ==
C==          NIVEL.                                            ==
C==  NV    - INDICADOR DE CADA VARIABLE DE EL MODELO.          ==
C==  KOND  - INDICADOR DE EL TIPO DE SOLUCION QUE SE OBTUVO. ==
C==          2 - SOLUCION NO FACTIBLE.                         ==
C==          4 - SOLUCION OPTIMA.                            ==
C==          5 - SOLUCION NO ACOTADA.                         ==
C==          ==
C=====

      READ(22,*) NNIV
      WRITE(22,6000) NNIV
      IF((NNIV.GT.5).OR.(NNIV.LT.1)) THEN
          WRITE(32,10) NNIV
10      FORMAT(//, ' NUMERO INADECUADO DE NIVELES ',14,'<<<<', //
          :          ' SE DEBEN CONSIDERAR A LO MAS 5 NIVELES', // //
          :          ' Y POR LO MENOS UNO (AL CONSIDERAR SOLO', // //
          :          ' LA UNIDAD CENTRAL)', // )
          STOP
          ELSE
      ENDIF
      IF( NNIV .EQ. 1 ) THEN

```

```

C=====
C== EL ORGANISMO CONSIDERA SOLO UN NIVEL JERARQUICO, ESTO ES : ==
C== -----
C==          NIVEL   UNIDAD CENTRAL      ==
C=====

        NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
        DO 100 I = 3 , 8
           NOMVAR(I) = BLANCO
100    CONTINUE
        WRITE(32,7000) NNIV
        READ(22,*) IND , NRES , NVARS
        WRITE(32,7050) IND
        IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
           CALL DEFROW(IND,0.,IRNO,TRUBLE)
        ELSE
           STOP
        ENDIF
        DO 200 I=2,NRES+1
           READ(22,*) IND , B
           IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
              CALL DEFROW(IND,B,1,TRUBLE)
           ELSE
              WRITE(32,7100) I , IND , B
              STOP
           ENDIF
200    CONTINUE
        NVARS=NVARS
        DO 300 I=1,NVARS
           NV=NVARS-I+1
           READ(22,*) NCOEF
           WRITE(32,7150) NV , NCOEF
           READ(22,*) (COEF(M),NRESTRIC(M),M=1,NCOEF)
           WRITE(32,11) (COEF(M5),NRESTRIC(M5),M5=1,NCOEF)
           NOMVAR(2)=ALFANUM(10+NV)
           CALL APPCOL(NOMVAR,NCOEF,COEF,NRESTRIC,TRUBLE)
300    CONTINUE
        ELSE
        ENDIF
        IF( NNIV .EQ. 2 ) THEN
C=====
C== SE CONSIDERA UN ORGANISMO CONFORMADO POR UNA UNIDAD CENTRAL Y ==
C== UN CONJUNTO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS. ++++++=====
C== -----
C==          ORGANISMO DE DOS NIVELES JERARQUICOS      ==
C=====

        NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
        DO 400 I = 4 , 8
           NOMVAR(I) = BLANCO
400    CONTINUE
        WRITE(32,7500) NNIV
        READ(22,*) IND , NRES , NIAS
        WRITE(32,7650) IND
        IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
           CALL DEFROW(IND,0.,IRNO,TRUBLE)

```

```

        ELSE
        STOP
    ENDIF
    DO 500 I=2,NRES+1
        READ(22,*) IND , B
        IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
            CALL DEFROW(IND,B,I,TRUBLE)
        ELSE
            WRITE(32,7100) I , IND , B
            STOP
        ENDIF
    500    CONTINUE
    NRVARS=0
    DO 700 I=1,NUAS
        NUAS=NUAS-I+1
        NOMVAR(2)=ALFANUM(10+NUA)
        READ(22,*) NVARS
        NRVARS=NRVARS+NVARS
        DO 600 J=1,NVARS
            NV=NRVARS-J+1
            NOMVAR(3)=ALFANUM(10+NV)
            READ(22,*) NCDEF
            WRITE(32,7550) NUAS , NV , NCDEF
            READ(22,*) (COEF(M),NRESTRIC(M),M=1,NCDEF)
            WRITE(32,*) (COEF(M5),NRESTRIC(M5),M5=1,NCDEF)
            CALL AFPCOL(NOMVAR,NCDEF,COEF,NRESTRIC,TRUBLE)
    600    CONTINUE
    700    CONTINUE
    ELSE
    ENDIF
    IF( NNIV .EQ. 3 ) THEN
C===== SE CONSIDERA UN ORGANISMO CONFORMADO POR UNA UNIDAD CENTRAL Y ==
C===== UN CONJUNTO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS LAS CUALES A SU VEZ ==
C===== CONSIDERAN UN CONJUNTO DE UNIDADES OPERATIVAS.+++++ ==
C===== -----
C=====          ORGANISMO DE TRES NIVELES JERARQUICOS          ==
C=====
        NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
        DO 800 I = 5 , 6
            NOMVAR(I) = BLANCO
    800    CONTINUE
        WRITE(32,8000) NNIV
        READ(22,*) IND , NRES , NUAS
        WRITE(32,7050) IND
        IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
            CALL DEFROW(IND,0.,IND,TRUBLE)
        ELSE
            STOP
        ENDIF
        DO 900 I=2,NSES+1
            READ(22,*) IND , B
            IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
                CALL DEFROW(IND,B,I,TRUBLE)

```

```

        ELSE
          WRITE(32,7100) I , IND , B
          STOP
        ENDIF
      900  CONTINUE
      NVARS=0
      DO 1200 I=1,NUAS
        NVA=NUAS-I+1
        NOMVAR(2)=ALFANUM(10+NVA)
        READ(22,*1) NUOPS
        DO 1100 J=1,NUGPS
          NJOP = NUOPS - J + 1
          NOMVAR(3)=ALFANUM(10+NJOP)
          READ(22,*1) NVARS
          NVARS=NVARS+NVARS
        DO 1000 K=1,NVARS
          NV=NVARS-K+1
          NOMVAR(4)=ALFANUM(10+NV)
          READ(22,*1) NCOEF
          WRITE(32,8100) NVA , NJOP , NV , NCOEF
          READ(22,*1) (COEF(M),NRESTRIC(M),M=1,NCOEF)
          WRITE(32,*1) (COEF(M5),NRESTRIC(M5),M5=1,NCOEF)
          CALL APPCOL(NOMVAR,NCOEF,COEF,NRESTRIC,TRUE)
      1000  CONTINUE
      1100  CONTINUE
      1200  CONTINUE
      ELSE
        ENDIF
      IFI NNIV .EQ. 4 ) THEN
C=====
C== SE CONSIDERA UN ORGANISMO CON LA ESTRUCTURA SIGUIENTE: ==
C== - UNA UNIDAD CENTRAL DE LA CUAL DEFENDEN ==
C==   - UN CONJUNTO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS ==
C==     DE LAS CUALES DEFENDEN ==
C==       - UN CONJUNTO DE UNIDADES OPERATIVAS ==
C==         - Y DE CADA UNIDAD OPERATIVA DEFENDEN UN CONJUNTO DE ==
C==           UNIDADES SUBOPERATIVAS. ==
C== -----
C== SE CONSIDERA EN ESTE CASO UN ORGANISMO DE CUATRO NIVELES ==
C== JEFAROJICOS ==
C=====

      NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
      NOMVAR(6) = BLANCO
      NOMVAR(7) = BLANCO
      NOMVAR(8) = BLANCO
      WRITE(32,6500) NNIV
      READ(22,*1) IND , NAES , NUAS
      WRITE(32,7050) IND
      IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
        CALL DEFROH(IND,0.,IND,TRUE)
      ELSE
        STOP
      ENDIF
      DO 1300 I=2,NAES+1

```

```

READ(22,*) IND , B
IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
    CALL DEFROW(IND,B,1,TRUBLE)
ELSE
    WRITE(32,7100) I , IND , B
    STOP
ENDIF
1300 CONTINUE
NVAR=0
DO 1700 I=1,NUAS
    NUAS=NUAS-I+1
    NOMVAR(2)=ALFANUM(10+NUA)
    READ(22,*) NLGFS
    DO 1600 J=1,NUDPS
        NUOF = NUOFS - J + 1
        NOMVAR(3)=ALFANUM(10+NUOF)
        READ(22,*) NUOFS
        DO 1500 K=1,NUSOP
            NUSOP=NUSOP-K+1
            NOMVAR(4)=ALFANUM(10+NUSOP)
            READ(22,*) NUSOP
            NVARS=NVARS+NVARS
            DO 1400 L=1,NVARS
                NV=NVARS-L+1
                NOMVAR(5)=ALFANUM(10+NV)
                READ(22,*) NCDEF
                WRITE(32,8550) NUA , NUOF , NUSOP , NV , NCDEF
                READ(22,*) (COEF(M),NRESTRIC(M),M=1,NCDEF)
                WRITE(32,*) (COEF(M),NRESTRIC(M),M=1,NCDEF)
                CALL AFPCOL(NOMVAR,NCDEF,COEF,NRESTRIC,TRUBLE)
1400     CONTINUE
1500     CONTINUE
1600     CONTINUE
1700     CONTINUE
    ELSE
ENDIF
IFI (NIV .EQ. 5 ) THEN

```

```

=====
C==          ORGANISMO DE CINCO NIVELES JEFARQUICOS      ==
C==-----=====
C==  SE CONSIDERA UN ORGANISMO CON LA ESTRUCTURA SIGUIENTE:  ==
C==  - UNA UNIDAD CENTRAL DE LA QUE DEPENDE UN CONJUNTO DE UNIDADES ==
C==    ADMINISTRATIVAS.                                      ==
C==  - UN CONJUNTO DE UNIDADES ADMINISTRATIVAS LAS CUALES SE ENCUENTRAN==
C==    CONFORMADAS POR UN CONJUNTO DE UNIDADES OPERATIVAS.      ==
C==  - UN CONJUNTO DE UNIDADES OPERATIVAS CONFORMADAS POR UN ==
C==    CONJUNTO DE SUB-UNIDADES OPERATIVAS.                      ==
C==  - UN CONJUNTO DE SUB-UNIDADES OPERATIVAS DE LAS CUALES DEPENDEN ==
C==    UN SUBCONJUNTO DE SUB-SUB-UNIDADES OPERATIVAS.           ==
C==  - SUBCONJUNTO DE SUB-SUB-UNIDADES OPERATIVAS EN EL QUINTO NIVEL ==
C==    DENTRO DE EL ORGANISMO.                                     ==
=====
```

```

    NOMVAR(1)=ALFANUM(11)
    NOMVAR(7)= BLANCO

```

```

NRVAR(0)= BLANCO
WRITE(32,8500) NIV
READ(22,*1) IND , NRES , NUAS
WRITE(32,7050) IND
IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1)) THEN
    CALL DEFROW(IND,0.,IND,TRUE)
ELSE
    STOP
ENDIF
DO 1800 I=2,NRES+1
    READ(22,*1) IND , B
    IF((IND.EQ.1) .OR. (IND.EQ.-1) .OR. (IND.EQ.0)) THEN
        CALL DEFROW(IND,B,I,TRUE)
    ELSE
        WRITE(32,7100) I , IND , B
        STOP
    ENDIF
1800 CONTINUE
NRVARS=0
DO 2300 I=1,NUAS
    NUA=NUAS-I+1
    NRVAR(2)=ALFANUM(10+NUA)
    READ(22,*1) NUOPS
    DO 2200 J=1,NUOPS
        NJOP = NUOPS - J + 1
        NRVAR(3)=ALFANUM(10+NJOP)
        READ(22,*1) NUOFS
        DO 2100 K=1,NUOFS
            NUOFP=NUOFS-K+1
            NRVAR(4)=ALFANUM(10+NUOFP)
            READ(22,*1) NUSSOFS
            DO 2000 L=1,NUSSOFS
                NUSSOF=NUSSOFS-L+1
                NRVAR(5)=ALFANUM(10+NUSSOF)
                READ(22,*1) NVARS
                NRVARS=NRVARS+NVARS
            DO 1900 M=1,NVARS
                NV=NRVARS-M+1
                NRVAR(5)=ALFANUM(10+NV)
                READ(22,*1) NCDEF
                WRITE(32,8600) NUA,NUGP,NUSOP,NUSSOP,NV,NCDEF
                READ(22,*1) (CDEF(M5),NRESTRIC(M5),M5=1,NCDEF)
                WRITE(32,*1) (CDEF(M5),NRESTRIC(M5),M5=1,NCDEF)
                CALL APPCOL(NRVAR,NCDEF,CDEF,NRESTRIC,TRUE)
1900     CONTINUE
2000     CONTINUE
2100     CONTINUE
2200     CONTINUE
2300     CONTINUE
    ELSE
    ENDIF
    RETURN
5000 FORMAT(//,' EL NUMERO DE NIVELES QUE SE CONSIDERAN ES: ',I4)

```

7000 FORMAT(//,' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADOS ES ',14,/,
 * ' EL CUAL CORRESPONDE A LA UNIDAD CENTRAL UNICAMENTE',//)
 7050 FORMAT(//,' LA OPTIMIZACION DE RECURSOS ES DEL TIPO : ',13,/,
 * ' DONDE EL TIPO DE SELECCION CONSIDERA LO SIGUIENTE://,
 * ' 1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION',//,
 * ' -1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION',//,
 * ' 0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR',//)
 7100 FORMAT(//,' EN LA RESTRICCION NUMERO : ',14,/, ' SE INDICO EL TIP'
 * ' 0 : ',13,/, ' CON COEFICIENTE EN EL VECTOR DE RECURSOS ',F10.4,
 * ', ' DONDE (-1 INDICA >=), (1 INDICA <=), (0 INDICA =')',//,
 * ' CUALQUIER OTRO VALOR INDICA TERMINAR',//)
 7150 FORMAT(//,' EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA',
 * '/', ' VARIABLE ',14,' ES ',14,//)
 7500 FORMAT(//,' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADO ES ',12,/,
 * ' EL CUAL CORRESPONDE A UNA UNIDAD CENTRAL Y UN CONJUNTO DE',/
 * ' UNIDADES ADMINISTRATIVAS',//)
 7550 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' PARA LA VARIABLE ',14,/,
 * ' SE CONSIDERAN ',14,' COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO',//)
 8000 FORMAT(//,' EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADO ES ',13,/,
 8100 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' PARA LA UNIDAD OP. ',14,/,
 * ' DE LA VARIABLE ',14,' SE CONSIDERAN ',14,' COEFS. DIFS.',/,
 * ' DE CERO',//)
 8500 FORMAT(//,' NUMERO DE NIVELES : ',13,/,
 8550 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' UNIDAD OP. ',13,' SUB-UNIDA'
 * 'D OP. ',13,/, ' PARA LA VARIABLE ',13,' SE CONSIDERAN ',14,/
 * ', ' COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO',//)
 8600 FORMAT(//,' EN LA UNIDAD ADM. ',13,' UNIDAD OP. ',13,' SUB-UNIDA'
 * 'D OP. ',13,/, ' SUB-SUB UNIDAD OPERATIVA ',13,
 * ' PARA LA VARIABLE ',13,/, 'SE CONSIDERAN ',14,/
 * ', ' COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO',//)
 9000 FORMAT(///,' M O D E L O D E A S I G N A C I O N D E',
 * ' R E C U R S O S',//,7X,' E N O R G A N I S M O S D E S C',
 * ' E N T R A L I Z A D O S D E L ',//,13X,'S E C T O R',
 * ' P U B L I C O',///,' D E S A R R O L L A D O P O R : ',/
 * ' 12X,' OSCAR AUGUSTO FERRAEZ LEPE',///,' PARA OBTENER EL GRADO',
 * ', ' DE MAESTRO EN INGENIERIA',///,20X,'D.E.P.F.I.',7(/))
 9100 FORMAT(///,' INDICAR NOMBRE DEL ARCHIVO DE RESULTADOS',///)
 END

SUBROUTINE AYUDA

```
C=====
C== EL PROPOSITO DE ESTA SUBRUTINA ES EL DE DAR UNA PEQUEÑA    ==
C== EXPLICACION ACERCA DE EL MODELO :    ==
C== -----
C==      MODELO DE ASIGNACION DE RECURSOS EN ORGANISMOS    ==
C==      DESCENTRALIZADOS DEL SECTOR PUBLICO.    ==
C=====
C==      ADEMÁS ES ADECUADO MENCIONAR QUE ESTA DOCUMENTACION SE    ==
C==      PUEDE ACCESAR POR MEDIO DE UN PROCESADOR DE TEXTOS ASCII.    ==
C=====
```

C==
C== ESTE TRABAJO FUE DESARROLLADO POR : OSCAR AUGUSTO FERRAEZ
C==
C== PARA OBTENER EL GRADO DE MAESTRO EN INGENIERIA, 1988.
C=====

```
DIMENSION A(10)
CHARACTER#8 A
CHARACTER#1 C
OPEN(44,FILE='AYUDA.DAT')
100  CONTINUE
DO 150 I=1,20
      READ(44,200) (A(I1),I1=1,10)
      IF(A(1).EQ.'FIN') THEN
          RETURN
      ELSE
      ENDIF
      WRITE(*,200) (A(I1),I1=1,10)
150  CONTINUE
      WRITE(*,*) '      DESEA CONTINUAR S/N'
      READ(*,210) C
      IF(C.EQ.'N') THEN
          RETURN
      ELSE
          GO TO 100
      ENDIF
      GO TO 100
200  FORMAT(10A8)
210  FORMAT(A1)
END
```

A Y U D A

MODELO DE ASIGNACION DE RECURSOS EN ORGANISMOS DESCENTRALIZADOS DEL SECTOR PUBLICO

LA ASIGNACION DE RECURSOS EN UN ORGANISMO SE PUEDE DESCRIBIR A TRAVES DE SUS NIVELES JERARQUICOS. POR LO CUAL SE CONSIDERO EL DESARROLLO DE UN MODELO DE OPTIMIZACION QUE PERMITA LA ASIGNACION DE RECURSOS EN FORMA OPTIMA.

EL MODELO DE ASIGNACION DE RECURSOS EN ORGANISMOS DESCENTRALIZADOS DEL SECTOR PUBLICO CONSIDERA LO SIGUIENTE:

Una estructura jerárquica.

Un conjunto de niveles jerárquicos de acuerdo con los cuales se desarrollan las actividades funcionales de el organismo.

Los organismos que representa el modelo pueden ser de los tipos siguientes:

1. Organismo de un nivel jerárquico.

Una unidad central.

En este caso se trata de un organismo de un solo nivel jerárquico, por lo que la solución a la asignación de sus recursos en forma optima considerara lo siguiente:

1.1. Una descripción detallada de los recursos de que dispone el organismo.

1.2. Una descripción detallada de las actividades que se planean desarrollar con esos recursos, así como de los recursos que se requieren para llevar a cabo cada actividad .

1.3. Una descripción de los costos o beneficios en que se incurriera por desarrollar cada actividad ya que sera en base a esto que se optimizara la asignación de recursos, minimizando costos y maximizando beneficios.

2. Organismo de dos niveles jerárquicos.

Una unidad central de la cual dependen un conjunto de unidades administrativas.

En este caso la unidad central sera la responsable de el conjunto de actividades que llevaran a cabo cada una de sus unidades administrativas y vigilar que la asignación de recursos sea lo mejor posible de acuerdo a el conjunto de actividades que se planean desarrollar en cada unidad administrativa, por lo que sera necesario para la asignación optima de recursos considerar lo siguiente:

2.1. Determinar el numero de unidades administrativas que dependen de la unidad central.

2.2. El nivel de recursos disponibles para cada unidad administrativa, asi como el nivel de recursos globales que compartirán las unidades administrativas.

2.3. Tener definidas las actividades que se planean desarrollar en cada una de las unidades administrativas.

2.4. Conocer los recursos que se requeriran para llevar a cabo cada una de las actividades en las distintas unidades administrativas.

2.5. Conocer los costos y beneficios que se tendrán por llevar a cabo cada una de las actividades dentro de cada unidad administrativa que conforma a la unidad central.

3. Organismo de tres niveles jerárquicos.

Una unidad central de la cual dependen un conjunto de unidades administrativas y las cuales a su vez se encuentran conformadas por un conjunto de unidades operativas.

En este caso la unidad central sera la responsable de el conjunto de actividades que llevaran a cabo cada una de sus unidades administrativas y vigilar que la asignación de recursos sea lo mejor posible de acuerdo a el conjunto de actividades que se planean desarrollar en cada unidad administrativa, pero en este caso cada unidad administrativa sera responsable de el adecuado funcionamiento de cada unidad operativa que depende de ella ,por lo que sera necesario para la asignación optima de recursos considerar lo siguiente:

3.1. Determinar el numero de unidades administrativas que conforman a la unidad central.

3.2. Determinar el numero de unidades operativas que conforman a cada una de las unidades operativas.

3.3. Determinar los recursos disponibles para cada unidad operativa así como lo recursos globales disponibles para las unidades operativas de cada unidad administrativa.

3.4. Determinar los recursos globales de que dispone el unidad central y que se tendrán como recursos globales para las unidades administrativas que conforman a la unidad central.

3.5. Determinar los recursos que se requerirán para llevar a cabo cada una de las actividades dentro de cada unidad operativa.

3.6. Determinar los costos y beneficios que tendrá que incurrir la unidad central por el hecho de que se lleven a cabo las actividades en cada unidad operativa, para que el funcionamiento en las unidades administrativas sea lo mejor y de esta forma el funcionamiento de la unidad central, así como la asignación de sus recursos sea en forma óptima.

4. Organismo de cuatro niveles jerárquicos.

Una unidad central de la cual dependen un conjunto de unidades administrativas y las cuales a su vez se encuentran conformadas por un conjunto de unidades operativas las cuales para llevar a cabo sus actividades se conforman de un conjunto de unidades sub-operativas

En este caso la unidad central será la responsable de el conjunto de actividades que llevaran a cabo cada una de sus unidades administrativas y vigilar que la asignación de recursos sea lo mejor posible de acuerdo a el conjunto de actividades que se planean desarrollar en cada unidad administrativa, pero en este caso cada unidad administrativa será responsable de el adecuado funcionamiento de cada unidad operativa que depende de ella , de la misma forma cada unidad operativa será responsable de el adecuado funcionamiento de cada unidad suboperativa que la conforma ,por lo que sera necesario para la asignacion optima de recursos considerar lo siguiente:

4.1. Determinar el numero de unidades administrativas que conforman a la unidad central.

4.2. Determinar el numero de unidades operativas que conforman a cada una de las unidades operativas.

4.3. Determinar el numero de unidades sub-operativas que conforman a cada unidad operativa, para las distintas unidades administrativas que conforman a la unidad central.

4.4. Determinar los recursos disponibles para cada unidad sub-operativa así como lo recursos globales disponibles para las unidades sub-operativas de cada unidad operativa.

4.5. Determinar los recursos globales de que dispone cada unidad administrativa y que se tendrán como recursos globales para las unidades operativas que conforman a cada unidad administrativa.

4.6. Determinar los recursos globales de que dispone el unidad central y que se tendrán como recursos globales para las unidades administrativas que conforman a la unidad central.

4.7. Determinar los recursos que se requerirán para llevar a cabo cada una de las actividades dentro de cada unidad sub_operativa.

4.8. Determinar los costos y beneficios que tendrá que incurrir la unidad central por el hecho de que se lleven a cabo las actividades en cada unidad sub-operativa, para que el funcionamiento en las unidades operativas sea lo mejor y de esta forma el funcionamiento de cada unidad administrativa sea el mas adecuado, así como la asignación de sus recursos de la unidad central y que esta sea en forma optima.

5. El modelo de optimización que se genera para la asignación óptima de recursos y que se ha analizado a en esta tesis aporta no solo la solución sino también la interpretación de resultados económicos que se obtienen de la solución de este modelo.

El modelo de asignación de recursos en organismos descentralizados del sector público propuesto en esta tesis se a implantado para ser utilizado en computadoras personales IBM/PC y/o compatibles. Para esto el trabajo se apoya en el paquete de programación lineal lindo, habiéndose desarrollado e implantado el programa fortran que genera y resuelve este modelo con la utilería del paquete lindo, con la ayuda de programación y el uso de las utilerías de lindo se resuelve el problema de dimensionalidad en que se incurre al plantear este modelo y que hace unos años no se hubiera podido ni pensar en su solución en una máquina de gran tamaño.

Este trabajo se podría considerar dentro de el área de grandes problemas prácticos que requieren para su solución tanto un espíritu creativo como el empuje para resolverlo. Mostrandose en este trabajo el planteamiento, la interpretación de resultados y un programa computacional que lo resuelve.

FIN

	NUMERO DE NIVELES
-1 5 6	TIPO (NUM DE REST) NUM DE VARS.
1 30.	TIPO DE REST (COEF DEL VECTOR DE RECURSOS)
1 45.	
1 45.	
1 60.	
1 75.	
3	COEF <> DE CERO DE LA VARIABLE 1
10. 1 15. 2 20. 3	COEF (RESTRICCION)
4	COEF <> DE CERO DE LA VARIABLE 2
15. 1 20. 3 14. 5 17. 6	COEF (RESTRICCION)
6	
12. 1 16. 2 15. 3 17. 4 19. 5 19. 6	
3	
15. 1 15. 3 2. 5	
4	
10. 1 17. 2 19. 3 25. 4	
3	
20. 1 18. 5 13. 6	
0	NO EFECTUAR ANALISIS DE SENSIBILIDAD

2 NIVELES
 -1 23 3 TIPO (NUM DE REST.) UNIDS. AD.
 1 500. TIPO DE REST., NIVEL DE RECURSOS O PESOS.
 1 700.
 1 800.
 1 700.
 1 100.
 1 700.
 1 800.
 1 900.
 1 800.
 1 800.
 1 800.
 1 800.
 1 850.
 1 1700.
 1 1400.
 1 1600.
 1 800.
 1 2000.
 1 2500.
 1 2800.
 1 2500.
 1 2200.
 1 2000.
 1 1500.
 6 VARIABLES PRIMER UNID. ADMINISTRATIVA
 7 COEFS. DISTINTOS DE CERO PRIMER VAR.
 6. 1 4. 2 2. 4 1. 5 6. 16 5. 17 4. 24 COEF Y RESTRICCION PRIMER VARIABLE
 8
 5. 1 4. 2 3. 3 2. 4 1. 5 5. 20 1. 22 2. 23
 8
 4. 1 4. 2 2. 4 1. 5 4. 19 3. 21 3. 22 3. 24
 8
 3. 1 3. 2 2. 3 1. 4 1. 17 1. 20 2. 21 1. 24
 8
 2. 1 2. 2 1. 3 3. 4 4. 5 1. 19 2. 20 2. 22
 8
 2. 1 1. 2 2. 3 3. 4 4. 5 2. 17 3. 18 4. 19
 6 VARIABLES SEGUNDA UNID. ADMINISTRATIVA
 7 COEF. DISTINTOS DE CERO PRIMER VARIABLE
 2. 1 5. 2 6. 3 7. 4 1. 12 3. 14 2. 16
 8
 10. 1 3. 2 3. 3 3. 4 3. 5 2. 14 1. 15 2. 16
 7
 9. 1 4. 2 6. 4 6. 5 3. 11 5. 13 1. 15
 4
 8. 1 3. 2 4. 3 4. 14
 6
 5. 1 2. 3 2. 4 2. 5 2. 12 2. 13
 6
 4. 1 1. 2 1. 3 1. 5 1. 11 4. 12
 6, VARIABLES TERCER UNIDAD ADMINISTRATIVA
 7, COEF. DISTINTOS DE CERO PRIMER VARIABLE
 6. 1 1. 2 2. 3 4. 5 1. 6 1. 8 3. 10

6
5. 1 1. 2 1. 3 1. 4 1. 5 1. 10

6
10. 1 2. 2 2. 3 2. 4 2. 5 1. 9

5
7. 1 1. 2 2. 3 1. 7 2. 9

8
6. 1 3. 2 4. 3 5. 4 6. 5 2. 6 2. 7 1. 8

7
5. 1 2. 2 3. 3 4. 4 5. 5 1. 6 2. 10

3 NO EFECTUAR ANALISIS DE SENSIBILIDAD

	NIVELES	
-1	24	4
1	1000.	TIPO (NUM. DE RESTRICCIONES) UNDS. AD.
1	800.	TIPO DE REST (NIVEL DE RECURSOS O REQS)
1	800.	
1	750.	
1	400.	
1	500.	
1	1000.	
1	200.	
1	300.	
1	500.	
1	200.	
1	1500.	
1	700.	
1	200.	
1	250.	
1	300.	
1	1500.	
1	1000.	
1	800.	
1	750.	
1	500.	
1	600.	
1	450.	
1	300.	
2	NUM DE UNIDADES OP. EN LA UN. AD. 1	
3	NUM DE VARS. EN LA PRIMER UN. OPER.	
8	NUM DE COEF. <> DE CERO DE LA PRIMER V.	
1	1	1. 2 1. 3 2. 5 1. 20 3. 21 1. 24 3. 25
7		
1	1	3. 2 1. 4 2. 5 2. 21 2. 24 1. 25
7		
3	1	3. 2 2. 4 1. 5 1. 20 1. 21 1. 24
3	NUM DE VARS EN LA SEG. UNIDAD OPERATIVA	
6	NUM DE COEF. <> DE CERO DE LA PRIMER VAR	
3	1	2. 3 1. 5 1. 20 4. 22 2. 23
6		
2	1	2. 2 1. 4 2. 21 1. 22 3. 23
7		
2	1	1. 3 3. 5 1. 20 1. 21 1. 22 2. 23

3. NUM DE UNIDS. OP. EN LA SEGUNDA UN. AD.
2. NUM DE VARS. EN LA PRIMER UNIDAD OP.
6. NUM DE COEF. <> DE CERO DE LA PRIMER V.
3. 1 1. 2 2. 4 3. 5 1. 14 1. 18
6
2. 1 1. 3 2. 5 2. 14 3. 18 3. 19
2
6
1. 1 3. 2 1. 4 2. 5 1. 14 5. 17
6
1. 1 3. 2 2. 4 1. 5 2. 14 4. 17
2
6
1. 1 2. 3 1. 5 1. 14 1. 15 1. 16
6
3. 1 2. 2 1. 4 3. 5 1. 14 1. 15
2. NUM DE UNIDADES OP. EN LA TERCER UNID. AD.
2. NUM DE VARS EN LA PRIMER UNIDAD OPERATIVA
5. NUM DE COEF <> DE CERO DE LA PRIMER VAR.
2. 1 1. 3 3. 4 2. 11 2. 13
6
1. 1 1. 2 3. 3 2. 4 2. 11 1. 13
2
6
1. 1 1. 2 3. 3 2. 5 1. 11 2. 12
6
2. 1 1. 3 3. 4 2. 5 1. 11 1. 12
2. NUM DE UNIDADES OP. EN LA CUARTA UNIDAD AD.
3. NUM DE VARS EN LA PRIMER UNIDAD OPERATIVA
5. NUM DE COEF <> DE CERO DE LA PRIMER VAR.
2. 1 1. 4 3. 5 1. 6 1. 10
6
1. 1 2. 3 3. 4 1. 5 2. 7 1. 10
6
1. 1 2. 2 3. 4 1. 5 1. 6 1. 10
3
7
1. 1 3. 2 2. 3 1. 4 3. 7 1. B 1. 9
7
2. 1 3. 2 1. 3 2. 4 1. 6 2. B 2. 9
8
3. 1 1. 2 3. 3 2. 5 1. 6 2. 7 1. B 2. 9
3. EFECTUAR ANALISIS DE SENSIBILIDAD

	NIVELES
4	
-1	23 2
1	2000.
1	1500.
1	1400.
1	900.
1	800.
1	700.
1	500.
1	400.
1	400.
1	600.
1	300.
1	2000.
1	2000.
1	500.
1	400.
1	500.
1	500.
1	300.
1	2000.
1	2000.
1	400.
1	2000.
1	2000.
2	NUM DE UNIDADES OP. EN LA UN. AD. 1
2	NUM DE SUB-U-OPS EN LA PRIMER UN. OPER.
2	NUM DE VARS EN LA PRIMER SUB-UNIDAD OP.
8	NUM DE COEF. <> DE CERO DE LA PRIMER V.
2. 1 2. 3 1. 4 2. 5 2. 15 1. 16 2. 21 3. 24	
9	
2. 1 2. 2 1. 3 3. 5 2. 15 1. 16 3. 17 3. 22 3. 24	
2	NUM DE VARS EN LA SEG. SUB-UNIDAD OP.
8	
1. 1 1. 2 2. 3 3. 4 2. 15 2. 16 2. 22 2. 23	
9	
1. 1 1. 2 3. 3 2. 4 1. 15 1. 16 1. 17 1. 22 2. 23	
2	NUM DE SUB-U-OPS EN LA SEG. UNIDAD OP.
3	NUM DE VARS EN LA PRIMER SUB-UNIDAD OP.
10	NUM DE COEF. <> DE CERO DE LA PRIMER VAR
5. 1 3. 2 1. 3 2. 5 2. 15 1. 16 2. 17 3. 18 2. 20 2. 21	
10	
4. 1 3. 2 1. 4 2. 5 1. 15 1. 16 1. 17 1. 18 2. 20 3. 21	
9	
4. 1 3. 3 2. 4 1. 5 2. 15 2. 16 2. 17 2. 18 1. 20	

2 NUM DE VARS EN LA SEGUNDA SUB-UNIDAD OP
8
3. 1 2. 3 1. 5 2. 15 1. 16 2. 17 2. 18 1. 19
9
3. 1 2. 2 1. 4 3. 5 1. 15 1. 16 2. 17 2. 18 2. 19
2 NUM DE UNIDADES OP. EN LA UN. AD. 2
2 NUM DE SUB-U-OPS EN LA PRIMER UN. OPER.
2 NUM DE VARS EN LA PRIMER SUB-UNIDAD OP.
8 NUM DE COEF. <> DE CERO DE LA PRIMER V.
1. 1 2. 2 1. 3 3. 4 3. 6 2. 7 2. 12 2. 14
7
1. 1 1. 2 2. 3 1. 6 2. 7 2. 12 2. 14
2 NUM DE VARS EN LA SEG. SUB-UNIDAD OP.
8
1. 1 3. 2 1. 3 2. 4 2. 6 3. 7 1. 12 1. 13
8
2. 1 3. 2 1. 4 2. 5 1. 6 1. 7 1. 12 2. 13
2 NUM DE SUB-U-OPS EN LA SEG. UNIDAD OP.
2 NUM DE VARS EN LA PRIMER SUB-UNIDAD OP.
8 NUM DE COEF. <> DE CERO DE LA PRIMER VAR
2. 1 3. 3 2. 4 1. 5 1. 6 2. 7 1. 8 3. 11
8
2. 1 2. 3 3. 4 1. 5 1. 6 1. 7 1. 8 2. 11
3 NUM DE VARS EN LA SEGUNDA SUB-UNIDAD OP
9
1. 1 2. 2 1. 4 3. 5 2. 6 3. 7 2. 8 1. 9 1. 10
8
1. 1 2. 2 1. 3 3. 5 1. 7 2. 8 1. 9 2. 10
9
1. 1 1. 2 2. 3 3. 4 1. 6 1. 7 1. 8 2. 9 1. 10
2 ANALISIS DE SENSIBILIDAD

EL NUMERO DE NIVELES QUE SE CONSIDERAN ES: 1

EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADOS ES: 1
EL CUAL CORRESPONDE A LA UNIDAD CENTRAL UNICAMENTE.

LA OPTIMIZACION DE RECURSOS ES DEL TIPO : -1
DONDE EL TIPO DE SELECCION CONSIDERA LO SIGUIENTE:

- 1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION
- 1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION
- 0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR

EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA
VARIABLE 6 ES 3

10.000000	1	15.000000	2	20.000000
3				

EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA
VARIABLE 5 ES 4

15.000000	1	20.000000	3	14.000000
5	17.000000	6		

EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA
VARIABLE 4 ES 6

12.000000	1	16.000000	2	15.000000
3	17.000000	4	18.000000	5
19.000000	6			

EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA
VARIABLE 3 ES 3

15.000000	1	15.000000	3	2.000000
6				

EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA
VARIABLE 2 ES 4

10.000000	1	17.000000	2	19.000000
3	25.000000	4		

EL NUMERO DE COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO DE LA
VARIABLE 1 ES 3

20.000000 1 18.000000 5 13.000000
6

<<*****>>, SOLUCION OPTIMA <<*****>>

VARIABLE	VALOR PRIMAL	PRECIO SOMERA
1	.0000	10.0000
2	.0000	20.5556
3	.0000	23.0090
4	3.0000	.0000
5	.0000	9.0000
6	3.3333	.0000

<< SOLUCION OPTIMA >>

VALOR DE LA FUNCION OBJETIVO = 111.6667

VARIABLE	V. PRIMAL	COSTO RED.
1	111.66670	1.0000000 F .10000000E+31
A1	.00000000	10.00000 C .10000000E+31
A2	.00000000	20.55560 C .10000000E+31
A3	.00000000	23.00000 C .10000000E+31
A4	3.0000000	.0000000 E .10000000E+31
A5	.00000000	9.000000 C .10000000E+31
A6	3.3333330	.00000000 C .10000000E+31

EL NUMERO DE NIVELES QUE SE CONSIDERAN ES: 2

EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADO ES 2
EL CUAL CORRESPONDE A UNA UNIDAD CENTRAL Y UN CONJUNTO DE
UNIDADES ADMINISTRATIVAS

LA OPTIMIZACION DE RECURSOS ES DEL TIPO : -1
DONDE EL TIPO DE SELECCION CONSIDERA LO SIGUIENTE:

- 1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION
- 1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION
- 0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA VARIABLE 6
SE CONSIDERAN 7 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

6.000000	1	4.000000	2	2.000000
4	1.000000	5	6.000000	16
5.000000	17	4.000000	24	

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA VARIABLE 5
SE CONSIDERAN 8 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

5.000000	1	4.000000	2	3.000000
3	2.000000	4	1.000000	5
5.000000	20	1.000000	22	2.000000
	23			

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA VARIABLE 4
SE CONSIDERAN 8 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

4.000000	1	4.000000	2	2.000000
4	1.000000	5	4.000000	19
3.000000	21	3.000000	22	3.000000
	24			

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA VARIABLE 3
SE CONSIDERAN 8 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

3.000000	1	3.000000	2	2.000000
3	1.000000	4	1.000000	17
1.000000	20	2.000000	21	1.000000
	24			

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA VARIABLE 2
SE CONSIDERAN 8 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

2.000000	1	2.000000	2	1.000000
3	3.000000	4	4.000000	5
1.000000	19	2.000000	20	2.000000
22				

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA VARIABLE 1
SE CONSIDERAN 8 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

2.000000	1	1.000000	2	2.000000
3	3.000000	4	4.000000	5
2.000000	17	3.000000	18	4.000000
19				

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA VARIABLE 6
SE CONSIDERAN 7 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

2.000000	1	5.000000	2	6.000000
3	7.000000	4	1.000000	12
3.000000	14	2.000000	16	

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA VARIABLE 5
SE CONSIDERAN 8 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

10.000000	1	3.000000	2	3.000000
3	3.000000	4	3.000000	5
2.000000	14	1.000000	15	2.000000
16				

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA VARIABLE 4
SE CONSIDERAN 7 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

9.000000	1	4.000000	2	6.000000
4	4.000000	5	3.000000	11
5.000000	13	1.000000	15	

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA VARIABLE 3
SE CONSIDERAN 4 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

8.000000	1	3.000000	2	4.000000
3	4.000000	14		

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA VARIABLE 2
SE CONSIDERAN 6 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

5.000000	1	2.000000	3	2.000000
4	2.000000	5	2.000000	12
2.000000	13			

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA VARIABLE 1
SE CONSIDERAN 6 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

4.000000	1	1.000000	2	1.000000
3	1.000000	5	1.000000	11
4.000000	12			

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA VARIABLE 6
SE CONSIDERAN 7 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

6.000000	1	1.000000	2	2.000000
3	4.000000	5	1.000000	6
1.000000	8	3.000000	10	

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA VARIABLE 5
SE CONSIDERAN 6 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

5.000000	1	1.000000	2	1.000000
3	1.000000	4	1.000000	5
1.000000	10			

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA VARIABLE 4
SE CONSIDERAN 6 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

10.000000	1	2.000000	2	2.000000
3	2.000000	4	2.000000	5
1.000000	9			

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA VARIABLE 3
SE CONSIDERAN 5 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

7.000000	1	1.000000	2	2.000000
3	1.000000	7	2.000000	9

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA VARIABLE 2
SE CONSIDERAN 8 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

6.000000	1	3.000000	2	4.000000
3	5.000000	4	6.000000	5
2.000000	6	1.000000	7	1.000000
8				

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA VARIABLE 1
SE CONSIDERAN 7 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

5.000000	1	2.000000	2	3.000000
3	4.000000	4	5.000000	5
1.000000	6	2.000000	10	

<*****> SOLUCION OPTIMA <*****>

VARIABLE	VALOR PRIMAL	PRECIO SOMERA
1	.0000	4.2500
2	.0000	12.0000
3	.0000	6.2500
4	.0000	9.0000
5	.0000	6.2500
6	.0000	6.0000
7	.0000	24.0000
8	.0000	5.0000
9	.0000	2.5000
10	.0000	8.5000
11	100.0000	.0000
12	.0000	1.0000
13	.0000	2.0000
14	500.0000	.0000
15	.0000	.0000
16	.0000	.0000
17	.0000	12.0000
18	.0000	8.0000

<<< SOLUCION OPTIMA >>>

VALOR DE LA FUNCION OBJETIVO = 3000.0000

VARIABLE	V. PRIMAL	COSTO RED.
	3000.0000	1.0000000E+31
ACF	.00000000	4.2500000E+31
ACE	.00000000	12.0000000E+31
ACD	.00000000	6.2500000E+31
ACC	.00000000	9.0000000E+31
ACB	.00000000	6.2500000E+31
ACA	.00000000	6.0000000E+31
ABF	.00000000	24.0000000E+31
AEE	.00000000	5.0000000E+31
ABD	.00000000	2.5000000E+31
ABC	.00000000	8.5000000E+31
ABB	100.00000	.00000000E+31
ABA	.00000000	1.0000000E+31
AAF	.00000000	2.0000000E+31
AAE	500.00000	.00000000E+31
AAD	.00000000	.100000000E+31
AAC	.00000000	.100000000E+31
AAB	.00000000	.100000000E+31
AAA	.00000000	.100000000E+31

SE EFECTUA EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE
LOS COEFICIENTES DE LA FUNCION OBJETIVO

VARIABLE	COEF. FUNCION	CAMBIO HACIA	CAMBIO HACIA		
			OBJETIVO	ARRIBA	ABAJO
1	6.0000		4.2500	*****	*****
2	5.0000		12.0000	*****	*****
3	4.0000		6.2500	*****	*****
4	3.0000		9.0000	*****	*****
5	2.0000		6.2500	*****	*****
6	2.0000		6.0000	*****	*****
7	2.0000		24.0000	*****	*****
8	10.0000		5.0000	*****	*****
9	9.0000		2.5000	*****	*****
10	8.0000		8.5000	*****	*****
11	5.0000		2.4286		1.0000
12	4.0000		1.0000	*****	*****
13	6.0000		2.0000	*****	*****
14	5.0000		4.5000		.0000
15	10.0000		.0000	*****	*****
16	7.0000		.5000		4.2500
17	6.0000		12.0000	*****	*****
18	5.0000		8.0000	*****	*****

SE EFECTUA EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE
EL VECTOR DE RECURSOS

RESTRICCION	COEFICIENTE	CAMBIO HACIA	CAMBIO HACIA
DEL RECURSO		ARRIBA	ABAJO
2	500.0000	200.0000	500.0000
3	700.0000	900.0000	,0000
4	800.0000	*****	100.0000
5	700.0000	,0000	400.0000
6	100.0000	*****	100.0000
7	700.0000	*****	700.0000
8	600.0000	*****	600.0000
9	900.0000	*****	900.0000
10	800.0000	*****	300.0000
11	200.0000	*****	200.0000
12	600.0000	*****	600.0000
13	850.0000	*****	650.0000
14	1700.0000	*****	1700.0000
15	1400.0000	*****	1400.0000

16	1600.0000	*****	1600.0000
17	600.0000	*****	600.0000
18	2000.0000	*****	2000.0000
19	2500.0000	*****	2500.0000
20	2800.0000	*****	2800.0000
21	2500.0000	*****	2500.0000
22	2200.0000	*****	2200.0000
23	2000.0000	*****	2000.0000
24	1500.0000	*****	1500.0000

EL NUMERO DE NIVELES QUE SE CONSIDERAN ES: 3

EL NUMERO DE NIVELES SELECCIONADO ES : 3

LA OPTIMIZACION DE RECURSOS ES DEL TIPO : -1
DONDE EL TIPO DE SELECCION CONSIDERA LO SIGUIENTE:
1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION
-1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION
0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR

EN LA UNIDAD ADM. 4 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 3 SE CONSIDERAN 9 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	1.000000	2	1.000000
3	2.000000	5	1.000000	20
3.000000	21	1.000000	24	3.000000
25				

EN LA UNIDAD ADM. 4 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 7 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	3.000000	2	1.000000
4	2.000000	5	2.000000	21
2.000000	24	1.000000	25	

EN LA UNIDAD ADM. 4 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 7 COEFS. DIFS.
DE CERO

3.000000	1	3.000000	2	2.000000
4	1.000000	5	1.000000	20
1.000000	21	1.000000	24	

EN LA UNIDAD ADM. 4 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 3 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

3.000000	1	2.000000	3	1.000000
5	1.000000	20	4.000000	22
2.000000	23			

EN LA UNIDAD ADM. 4 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

2.000000	1	2.000000	2	1.000000
4	2.000000	21	1.000000	22
3.000000	23			

EN LA UNIDAD ADM. 4 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 7 COEFS. DIFS.
DE CERO

2.000000	1	1.000000	3	3.000000
5	1.000000	20	1.000000	21
1.000000	22	2.000000	23	

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA UNIDAD OP. 3
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

3.000000	1	1.000000	2	2.000000
4	3.000000	5	1.000000	14
1.000000	18			

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA UNIDAD OP. 3
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

2.000000	1	1.000000	3	2.000000
5	2.000000	14	3.000000	18
3.000000	19			

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	3.000000	2	1.000000
4	2.000000	5	1.000000	14
5.000000	17			

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	3.000000	2	2.000000
4	1.000000	5	2.000000	14
4.000000	17			

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	2.000000	3	1.000000
5	1.000000	14	1.000000	15
1.000000	16			

EN LA UNIDAD ADM. 3 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

3.000000	1	2.000000	2	1.000000
4	3.000000	5	1.000000	14
1.000000	15			

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 5 COEFS. DIFS.
DE CERO

2.000000	1	1.000000	3	3.000000
4	2.000000	11	2.000000	13

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	1.000000	2	3.000000
3	2.000000	4	2.000000	11
1.000000	13			

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	1.000000	2	3.000000
3	2.000000	5	1.000000	11
2.000000	12			

EN LA UNIDAD ADM. 2 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

2.000000	1	1.000000	3	3.000000
4	2.000000	5	1.000000	11
1.000000	12			

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 3 SE CONSIDERAN 5 COEFS. DIFS.
DE CERO

2.000000	1	1.000000	4	3.000000
5	1.000000	6	1.000000	10

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	2.000000	3	3.000000
4	1.000000	5	2.000000	7
1.000000	10			

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA UNIDAD OP. 2
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 6 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	2.000000	2	3.000000
4	1.000000	5	1.000000	6
1.000000	10			

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 3 SE CONSIDERAN 7 COEFS. DIFS.
DE CERO

1.000000	1	3.000000	2	2.000000
3	1.000000	4	3.000000	7
1.000000	8	1.000000	9	

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 2 SE CONSIDERAN 7 COEFS. DIFS.
DE CERO

2.000000	1	3.000000	2	1.000000
3	2.000000	4	1.000000	6
2.000000	8	2.000000	9	

EN LA UNIDAD ADM. 1 PARA LA UNIDAD OP. 1
DE LA VARIABLE 1 SE CONSIDERAN 8 COEFS. DIFS.
DE CERO

3.000000	1	1.000000	2	3.000000
3	2.000000	5	1.000000	6
2.000000	7	1.000000	8	2.000000
	9			

<<*****>> SOLUCION OPTIMA <<*****>>

VARIABLE	VALOR PRIMAL	PRECIO SOMBRA
1	.0000	1.2222
2	.0000	2.3333
3	206.6667	.0000
4	90.0000	.0000
5	140.0000	.0000
6	.0000	1.7333
7	.0000	1.5556
8	126.6667	.0000
9	.0000	2.3333
10	.0000	2.0000
11	.0000	.0000
12	.0000	1.1111
13	82.2222	.0000
14	.0000	.5556
15	.0000	1.2222
16	.0000	2.0000
17	.0000	1.6667
18	.0000	2.0000
19	.0000	2.4444
20	.0000	.7222
21	.0000	.7778
22	100.0000	.0000

<<< SOLUCION OPTIMA >>>

VALOR DE LA FUNCION OBJETIVO = 1887.7780

VARIABLE	V. PRIMAL	COSTO RED.
1B87.7780	1.0000000	F .10000000E+31
ADBC .00000000	1.2222220	C .10000000E+31
ADBB .00000000	2.3333330	C .10000000E+31
ADBA 206.66670	.00000000	C .10000000E+31
ADAC 90.000000	.00000000	C .10000000E+31
ADAB 140.00000	.00000000	C .10000000E+31
ADAA .00000000	1.7333330	C .10000000E+31
ACCB .00000000	1.5555560	C .10000000E+31
ACCA 126.66670	.00000000	C .10000000E+31
ACBB .00000000	2.3333330	C .10000000E+31
ACBA .00000000	2.0000000	C .10000000E+31
ACAB .00000000	.00000000	C .10000000E+31
ACAA .00000000	1.1111110	C .10000000E+31
ABBB 82.22220	.00000000	C .10000000E+31
ABBA .00000000	.55555560	C .10000000E+31

ABAB	.00000000	1.2222220	C .10000000E+31
ABAA	.00000000	2.0000000	C .10000000E+31
AABC	.00000000	1.6666670	C .10000000E+31
AABB	.00000000	2.0000000	C .10000000E+31
AAAB	.00000000	2.4444440	C .10000000E+31
AAAC	.00000000	.72222210	C .10000000E+31
AAAE	.00000000	.77777770	C .10000000E+31
AAAA	100.00000	.00000000	C .10000000E+31

SE EFECTUA EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE
LOS COEFICIENTES DE LA FUNCION OBJETIVO

VARIABLE	COEF. FUNCION	CAMBIO HACIA	CAMBIO HACIA		
			OBJETIVO	ARRIBA	ABAJO
1	1.0000	1.2222	*****	*****	*****
2	1.0000	2.3333	*****	*****	*****
3	3.0000	.5333		.6667	
4	3.0000	1.5556		1.4074	
5	2.0000	2.1111		.3889	
6	2.0000	1.7333	*****	*****	*****
7	3.0000	1.5556	*****	*****	*****
8	2.0000	.5833		.0000	
9	1.0000	2.3333	*****	*****	*****
10	1.0000	2.0000	*****	*****	*****
11	1.0000	.6000	*****	*****	*****
12	3.0000	1.1111	*****	*****	*****
13	2.0000	1.0000		1.2500	
14	1.0000	.5556	*****	*****	*****
15	1.0000	1.2222	*****	*****	*****
16	2.0000	2.0000	*****	*****	*****
17	2.0000	1.6667	*****	*****	*****
18	1.0000	2.0000	*****	*****	*****
19	1.0000	2.4444	*****	*****	*****
20	1.0000	.7222	*****	*****	*****
21	2.0000	.7778	*****	*****	*****
22	3.0000	*****		.7778	

SE EFECTUA EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE

EL VECTOR DE RECURSOS

RESTRICCION COEFICIENTE CAMBIO HACIA CAMBIO HACIA

	DEL RECURSO	ARRIBA	ABAJO
2	1000.0000	370.0000	285.7143
3	000.0000	*****	111.1111
4	800.0000	333.3333	246.6667
5	750.0000	222.2222	253.3333
6	400.0000	*****	300.0000
7	500.0000	*****	300.0000
8	1000.0000	*****	900.0000
9	200.0000	93.0233	200.0000
10	300.0000	*****	300.0000
11	500.0000	***	335.5555
12	200.0000	***	200.0000
13	1500.0000	*****	1335.5550
14	700.0000	*****	446.6667
15	200.0000	*****	200.0000
16	250.0000	*****	250.0000
17	300.0000	*****	300.0000
18	1500.0000	*****	1120.0000
19	1000.0000	*****	620.0000
20	200.0000	*****	503.3333
21	750.0000	*****	263.3333
22	500.0000	307.6923	300.0000
23	600.0000	493.7500	350.0000
24	450.0000	*****	243.3333
25	300.0000	*****	300.0000

EL NUMERO DE NIVELES QUE SE CONSIDERAN ES: 4

NUMERO DE NIVELES : 4

LA OPTIMIZACION DE RECURSOS ES DEL TIPO : -1
DONDE EL TIPO DE SELECCION CONSIDERA LO SIGUIENTE:
1 - SI EL PROBLEMA ES DE MINIMIZACION
-1 - SI EL TIPO DE PROBLEMA ES DE MAXIMIZACION
0 - U OTRO VALOR INDICA TERMINAR

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 2 SUB-UNIDAD OP. 2
PARA LA VARIABLE 2SE CONSIDERAN 8
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

2.000000	1	2.000000	3	1.000000
4	2.000000	5	2.000000	15
1.000000	16	2.000000	21	3.000000
24				

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 2 SUB-UNIDAD OP. 2
PARA LA VARIABLE 1SE CONSIDERAN 9
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

2.000000	1	2.000000	2	1.000000
3	3.000000	5	2.000000	15
1.000000	16	3.000000	17	3.000000
22	3.000000	24		

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 2 SUB-UNIDAD OP. 1
PARA LA VARIABLE 2SE CONSIDERAN 8
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

1.000000	1	1.000000	2	2.000000
3	3.000000	4	2.000000	15
2.000000	16	2.000000	22	2.000000
23				

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 2 SUB-UNIDAD OP. 1
PARA LA VARIABLE 1SE CONSIDERAN 9
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

1.000000	1	1.000000	2	3.000000
3	2.000000	4	1.000000	15
1.000000	16	1.000000	17	1.000000
22	2.000000	23		

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 2
PARA LA VARIABLE 3SE CONSIDERAN 10
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

5.000000	1	3.000000	2	1.000000
3	2.000000	5	2.000000	15
1.000000	16	2.000000	17	3.000000
18	2.000000	20	2.000000	21

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 2
PARA LA VARIABLE 2SE CONSIDERAN 10
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

4.000000	1	3.000000	2	1.000000
4	2.000000	5	1.000000	15
1.000000	16	1.000000	17	1.000000
18	2.000000	20	3.000000	21

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 2
PARA LA VARIABLE 1SE CONSIDERAN 9
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

4.000000	1	3.000000	3	2.000000
4	1.000000	5	2.000000	15
2.000000	16	2.000000	17	2.000000
18	1.000000	20		

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 1
PARA LA VARIABLE 2SE CONSIDERAN 8
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

3.000000	1	2.000000	3	1.000000
5	2.000000	15	1.000000	16
2.000000	17	2.000000	18	1.000000
19				

EN LA UNIDAD ADM. 2 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 1
PARA LA VARIABLE 1SE CONSIDERAN 9
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

3.000000	1	2.000000	2	1.000000
4	3.000000	5	1.000000	15
1.000000	16	2.000000	17	2.000000
18	2.000000	19		

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 2 SUB-UNIDAD OP. 2
PARA LA VARIABLE 2SE CONSIDERAN 8
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

1.000000	1	2.000000	2	1.000000
3	3.000000	4	3.000000	6
2.000000	7	2.000000	12	2.000000
14				

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 2 SUB-UNIDAD OP. 2
 PARA LA VARIABLE 1SE CONSIDERAN 7
 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

1.000000	1	1.000000	2	2.000000
3	1.000000	6	2.000000	7
2.000000	12	2.000000	14	

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 2 SUB-UNIDAD OP. 1
 PARA LA VARIABLE 2SE CONSIDERAN 8
 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

1.000000	1	3.000000	2	1.000000
3	2.000000	4	2.000000	6
3.000000	7	1.000000	12	1.000000
	13			

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 2 SUB-UNIDAD OP. 1
 PARA LA VARIABLE 1SE CONSIDERAN 8
 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

2.000000	1	3.000000	2	1.000000
4	2.000000	5	1.000000	6
1.000000	7	1.000000	12	2.000000
	13			

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 2
 PARA LA VARIABLE 2SE CONSIDERAN 8
 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

2.000000	1	3.000000	3	2.000000
4	1.000000	5	1.000000	6
2.000000	7	1.000000	8	3.000000
	11			

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 2
 PARA LA VARIABLE 1SE CONSIDERAN 8
 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

2.000000	1	2.000000	3	3.000000
4	1.000000	5	1.000000	6
1.000000	7	1.000000	8	2.000000
	11			

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 1
 PARA LA VARIABLE 3SE CONSIDERAN 9
 COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

1.000000	1	2.000000	2	1.000000
4	3.000000	5	2.000000	6
3.000000	7	2.000000	8	1.000000
9	1.000000	10		

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 1
PARA LA VARIABLE 2SE CONSIDERAN 8
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

1.000000	1	2.000000	2	1.000000
3	3.000000	5	1.000000	7
2.000000	8	1.000000	9	2.000000
	10			

EN LA UNIDAD ADM. 1 UNIDAD OP. 1 SUB-UNIDAD OP. 1
PARA LA VARIABLE 1SE CONSIDERAN 9
COEFICIENTES DIFERENTES DE CERO

1.000000	1	1.000000	2	2.000000
3	3.000000	4	1.000000	6
1.000000	7	1.000000	8	2.000000
9	1.000000	10		

<<<<<>> SOLUCION OPTIMA <<<<<>>

VARIABLE	VALOR PRIMAL	PRECIO SOMERA
1	.0000	1.4118
2	.0000	2.5294
3	.0000	.8235
4	29.4118	.0000
5	64.7059	.0000
6	305.8824	.0000
7	.0000	.1176
8	.0000	.1176
9	.0000	2.8824
10	.0000	.5294
11	150.0000	.0000
12	.0000	.2059
13	.0000	1.2647
14	41.1765	.0000
15	117.6471	.0000
16	.0000	3.7353
17	.0000	3.2059
18	200.0000	.0000

<<< SOLUCION OPTIMA >>>

VALOR DE LA FUNCION OBJETIVO = 2244.1180

VARIABLE	V. PRIMAL	COSTO RED.
2244.1180	1.0000000	F .1000000E+31
ABBBB .00000000	1.4117650	C .10000000E+31
ABBA .00000000	2.5294110	C .10000000E+31
ABAB .00000000	.82352940	C .10000000E+31
ABAA 29.411760	.00000000	C .10000000E+31
ABABC 64.705880	.00000000	C .10000000E+31
ABABB 305.88240	.00000000	C .10000000E+31
ABABA .00000000	.11764730	C .10000000E+31
ABaab .00000000	.11764720	C .10000000E+31
ABAAB .00000000	2.8222530	C .10000000E+31
AABBB .00000000	.52941190	C .10000000E+31
AABBA 150.00000	.00000000	C .10000000E+31
AABAB .00000000	.20558240	C .10000000E+31
AABAA .00000000	1.2647060	C .10000000E+31
AAAAB 41.176470	.00000000	C .10000000E+31
AASEA 117.64710	.00000000	C .10000000E+31
AAAC .00000000	3.7352940	C .10000000E+31
AAAG .00000000	3.2058280	C .10000000E+31
AAAAA 200.00000	.00000000	C .10000000E+31

SE EFECTUA EL ANALISIS DE SENSIBILIDAD SOBRE

EL VECTOR DE RECURSOS

RESTRICCION	COEFICIENTE	CAMBIO HACIA	CAMBIO HACIA
-------------	-------------	--------------	--------------

DEL RECURSO	ARRIBA	ABAJO
-------------	--------	-------

2	2000.0000	*****	503.8235
3	1500.0000	*****	188.2353
4	1400.0000	175.0000	250.0000
5	900.0000	62.5000	150.0000
6	600.0000	*****	291.1765
7	700.0000	175.0000	53.8462
8	500.0000	*****	141.1765
9	400.0000	125.0000	248.4848
10	400.0000	*****	200.0000
11	600.0000	*****	241.1765
12	300.0000	53.8462	195.2381
13	2000.0000	*****	2000.0000
14	2000.0000	*****	1700.0000
15	800.0000	*****	335.2941
16	400.0000	40.0000	38.4615
17	500.0000	*****	35.2941
18	500.0000	66.6667	122.2222
19	300.0000	*****	300.0000
20	2000.0000	*****	1258.8230
21	2000.0000	*****	952.9412
22	400.0000	*****	370.5882
23	2000.0000	*****	1941.1770
24	2000.0000	*****	2000.0000

BIBLIOGRAFIA

- 1: ACKOFF, R.L. (1974). "Un Concepto de Planificación de Empresas" Ed. Limusa S.A.
- 2: ACKOFF, R. L. y M. W. SASIENI (1961). Fundamentals of Operations Research, J. Wiley & Sons.
- 3: ARROW, K. (1959). "Optimization, Decentralization, and Internal Pricing in Business Firms", in Contributions to Scientific Research, U.C.L.A., Western Data Processing Center.
- 4: ARROW, K. y L. HURWICZ (1960). "Decentralization and Computation in Resource Allocation", in Essays in Economics and Econometrics, editado por R. W. Pfouts, The Univ. of Carolina Press, Chapel Hill.
- 5: AUMANN, R. J. (1976). "Agreeing to Disagree", Annals of Statistics" 4, pag. 1236-1239.
- 6: BALAS, E. (1966)."An Infeasibility-Pricing Decomposition Method for Linear Programming", Operation Research, 14, pag. 847-873.
- 7: BENDERS, J.P.(1962)."Partitioning Procedures for Solving Mixed Variables Programming Problems", Numerische Mathematik, 4, pag. 238-252.
- 8: BERGER, R.L.(1981) "A Necessary and Sufficient Condition for Reaching a Consensus Using DeGroot's Method", 76, 415-418.
- 9: B.I.D. ESCUELA INTERAMERICANA DE ADMINISTRACION PUBLICA, FUNDACION GETULIO VARGAS, "Proyectos de Desarrollo, Planificación, Implementación y Control", Editorial Limusa S.A.

- 10: CHARNES, A., R.W. CLOWER y K.O. KORTANEK (1967). "Effective Control through Coherent Decentralization with Premitive Goals", *Econometrica*, 35, 2.
- 11: CHARNES, A. y W.W. COOPER (1961). *Management Models and Industrial Applications of Linear Programming*, J. Wiley u Sons.
- 12: CHARNES, A., COOPER, W.W. Y FERGUSON, R. (1955), "Optimal Estimation of Executive Compensation by Linear Programming". *Management Sciences*, Vol. 1-2, pp. 138-151.
- 13: DANTZIG, G. B. y P. WOLFE (1960). "The Decomposition Algorithm for Linear Programming", *Econometrica*, 9, 4.
- 14: DANTZIG, G.B. (1963). *Linear Programming and Extensions*, Princeton Univ. Press.
- 15: DANTZIG, G.B., A. Orden y P. WOLFE (1963). "The Generalized Simplex Method for Minimizing a Linear Form under Linear Inequality Restraints.", *Pacific Journal of Math.*, 5, pag. 183-195.
- 16: DANTZIG, G.B. (1963). *Linear Programming and Extensions*. Princeton University Press, Princeton, N. J., Cap. 22.
- 17: DAVIS, W. J., y D. T. WHITFORD (1985). "A Note on the Optimality on the Modified Generalized Goal Decomposition Model", *Management Science*, 31, pag. 640-642.
- 18: DE GROOT, M.H. (1974). "Reaching a Consensus", *J.A.S.A.*, 69, 118-121.
- 19: FREELAND, J.R. (1976). "A Note on Goal Decomposition in a Decentralized Organization", *Management Science*, 23 pag. 100-102.
- 20: HADLEY, G. (1974). *Linear Programming*, Addison-Wesley Pu.Co.
- 21: HASS, J.E. (1967). "Transfer Pricing in a Decentralized Firm: A Decomposition Algorithm for Non-Linear Programming" *Management Science*, 14,6, pag. B-310.

- 22: HUEBER, G.P. y McDANIEL,R.R.(1986)."The Decision-Making Paradigm of Organizational Design". Management Science, Vol. 32, No. 5, pp. 572-58
- 23: KOOPMANS,T.O.(1951).Activity Analysis of Production and Allocation, editado por el mismo. J.Wiley & Sons.
- 24: KOOPMANS, T. O. (1951). "Analysis of Production as an Efficient Combination of Resources", in (4), pag. 33-94.
- 25: KOOPMANS, T.O. (1957). Three Essays on the State of Economic Sciences, McGraw Hill, N. York.
- 26: LASDON, L.S. (1974). Optimization Theory for Large Systems. McMillan, New York.
- 27: MACIARIELLO, JOSEPH A. (1981). "Sistemas de Control en Administracion por Programas". Ed. Limusa.
- 28: PRAWDA, W. J. (1981). Metodos y Modelos de Investigacion de Operaciones; Editorial Limusa.
- 29: RUEFLI, T. W. (1971). "A Generalized Goal Decomposition Model", Management Science, 17, pag. B505-B518.
- 30: RUEFLI, T. W. (1974). " Analytic Models of Resource Allocation in Hierarchical Multi-level Systems", Socio Economic.
- 31: SHARDA, R. y MUSSER, K. D. (1986). " Financial Futures Hedging via Goal Programming", Management Science, Vol. 32, No. 8, pp. 933-947.
- 32: (1982). Sistemas Nacionales de Planificacion Democratica: Principios y Organizacion". Publicacion de la Secretaria de Programacion y Presupuesto. Talleres Graficos de la Nacion. Mexico.