Informe de Entrega Final

Universidad Nacional General Sarmiento

 $Modelado\ y\ Optimizaci\'on$

Profesor:

Marcelo Mydlarz

Integrantes:

Juan Manuel Losada
Facundo Ruiz
Matías Morales
Vanesa Vera

Índice

0	Introducción	2
1	Parte 4	3
2	Parte 5	5
3	Parte 6	8
4	Parte 7	0
5	Resultados en tablas	3
	5.1 Parte 6 - Evaluación de mejoras	3
	5.2 Parte 7 - Comparación con enfoque híbrido	5
6	Conclusiones	6

0. Introducción

En este informe se presentan los resultados obtenidos tras la resolución de los problemas planteados en el Trabajo Práctico de Modelado y Optimización. El análisis se centra en las partes 4 a 7, que abordan la resolución integral del problema denominado *El Desafío* mediante diferentes enfoques de optimización.

El problema central consiste en la optimización de procesos de picking en centros de distribución, donde se debe seleccionar un conjunto de pasillos y órdenes que maximice la productividad del proceso de recolección, respetando restricciones de capacidad y límites operacionales.

Descripción general del problema

El *Desafío* aborda la selección óptima de pasillos y órdenes en un almacén para maximizar la eficiencia del proceso de picking. Los elementos clave del problema incluyen:

- Órdenes (O): Conjunto de pedidos que requieren elementos específicos en cantidades determinadas.
- Elementos (I): Productos almacenados que pueden ser requeridos por las órdenes.
- Pasillos (A): Ubicaciones físicas donde están disponibles los elementos con capacidades limitadas.
- Límites operacionales: Restricciones de límite inferior (LB) y superior (UB) para la cantidad total de unidades a recolectar.

Enfoques implementados

- Parte 4: Implementación de un solucionador básico con exploración sistemática de diferentes cantidades de pasillos.
- Parte 5: Extensión mediante generación de columnas para manejar instancias de mayor escala.
- Parte 6: Evaluación de mejoras específicas al modelo de generación de columnas.
- Parte 7: Implementación de enfoques híbridos y heurísticos para instancias complejas.

(a) Modelos matemáticos utilizados:

I. Descripción del problema que resuelve cada modelo.

En esta etapa se implementa la clase Basic que resuelve el problema Desafío mediante un enfoque de fuerza bruta inteligente. El modelo explora sistemáticamente diferentes cantidades de pasillos k y utiliza reutilización de modelos para mejorar la eficiencia computacional.

La clase implementa tres métodos principales:

- Opt_cantidadPasillosFija(k, umbral): Resuelve el problema para exactamente k pasillos dentro del tiempo límite especificado.
- Opt_PasillosFijos (umbral): Optimiza la selección de órdenes para un conjunto fijo de pasillos previamente determinado.
- Opt_ExplorarCantidadPasillos(umbral): Estrategia integral que explora múltiples valores de k basándose en un ranking heurístico.

El enfoque utiliza un modelo maestro reutilizable que se adapta para diferentes valores de k modificando únicamente la restricción de cardinalidad, evitando la recreación completa del modelo en cada iteración.

II. Definición de variables utilizadas.

- $x_a \in \{0, 1\}$: variable binaria que indica si el pasillo a es seleccionado.
- $y_o \in \{0, 1\}$: variable binaria que indica si la orden o es seleccionada.
- $W_{o,i}$: cantidad del elemento *i* requerida por la orden *o*.
- $S_{a,i}$: capacidad del elemento i disponible en el pasillo a.
- k: número fijo de pasillos a seleccionar.
- LB, UB: límites inferior y superior de unidades totales a recolectar.

III. Modelo matemático completo.

El modelo básico para un valor fijo de k se formula como:

$$\begin{split} & \text{máx} & \sum_{o \in O} \sum_{i \in I} W_{o,i} \cdot y_o \\ & \text{s.t.} & LB \leq \sum_{o \in O} \sum_{i \in I} W_{o,i} \cdot y_o \leq UB \\ & \sum_{o \in O} W_{o,i} \cdot y_o \leq \sum_{a \in A} S_{a,i} \cdot x_a \quad \forall i \in I \\ & \sum_{a \in A} x_a = k \\ & x_a, y_o \in \{0,1\} \quad \forall a \in A, o \in O \end{split}$$

IV. Explicación de la función objetivo y las restricciones.

- Función objetivo: Maximiza la cantidad total de elementos recolectados de todas las órdenes seleccionadas.
- Restricciones:
 - Límites operacionales: La cantidad total recolectada debe estar dentro del rango [LB, UB].

- Capacidad: Para cada elemento i, la demanda total no puede exceder la capacidad disponible en los pasillos seleccionados.
- Cardinalidad: Se seleccionan exactamente k pasillos.
- Binaridad: Las variables representan decisiones discretas de selección.

```
Algorithm 1: Algoritmo de exploración básica (Parte 4)
   Datos: umbral total (tiempo límite total)
   Resultado: Mejor solución encontrada
 1 Inicializar tiempo inicio \leftarrow tiempo actual;
 2 Inicializar mejor\_valor \leftarrow -\infty;
 3 Inicializar mejor solucion \leftarrow \emptyset;
 4 Crear ranking k \leftarrow \text{Rankear}();
                                                    // Lista ordenada de valores k
    prometedores
 5 foreach k en ranking k do
       tiempo \ restante \leftarrow umbral \ total - (tiempo \ actual - tiempo \ inicio);
       if tiempo restante \leq 0 then
 7
          break;
                                                                     // Tiempo agotado
 8
       modelo k \leftarrow modelo para k(k);
                                                      // Reutilizar modelo maestro
       solution k \leftarrow resolver(modelo k, tiempo restante);
10
       if solucion k es válida y solucion k.valor > mejor valor then
11
          mejor\ valor \leftarrow solution\ k.valor;
12
          mejor \ solucion \leftarrow solucion \ k;
13
   // Etapa de refinamiento
14 tiempo \ restante \leftarrow umbral \ total - (tiempo \ actual - tiempo \ inicio);
15 if tiempo\ restante > 0\ y\ mejor\ solucion \neq \emptyset then
       pasillos fijos \leftarrow mejor solucion.pasillos;
16
       solution refinada \leftarrow Opt PasillosFijos(tiempo restante);
17
       if solution refinada.valor > mejor valor then
18
          mejor \ solucion \leftarrow solucion \ refinada;
20 return mejor solucion;
```

- Reutilización de modelos: Se construye un modelo maestro una vez y se modifica dinámicamente la restricción de cardinalidad para diferentes valores de k.
- Función Rankear: Implementa una heurística simple que ordena los valores de k de 1 a n pasillos.
- **Gestión de tiempo:** Control estricto del tiempo asignado con distribución proporcional entre diferentes valores de k.
- Solver utilizado: SCIP via PySCIPOpt con configuración optimizada para problemas de programación entera mixta.
- Aclaración de métrica: Se maximiza el total de unidades; el cociente unidades/pasillo se reporta como métrica adicional de análisis.

(a) Modelos matemáticos utilizados:

I. Descripción del problema que resuelve cada modelo.

En esta etapa se implementa la clase Columns que resuelve el problema *Desafío* mediante generación de columnas. Este enfoque es especialmente eficaz para instancias grandes donde el número de patrones factibles (combinaciones pasillo-órdenes) es exponencial.

El algoritmo se basa en dos modelos complementarios:

- Modelo Maestro Restringido (RMP): Optimiza la selección de columnas desde un conjunto limitado de patrones conocidos.
- Subproblema de Pricing: Genera nuevas columnas (patrones) con costo reducido positivo basándose en los valores duales del RMP.

extbfCorrecciones implementadas según feedback del profesor:

- Reemplazo de la cobertura por ítem en el maestro por una relajación agregada por ítem para recuperar duales π_i (sin restringir por pasillo individual).
- Inclusión de ambas cotas de unidades en el maestro ($UB \ y \ LB$) con sus duales $\lambda \ y \ \mu$.
- Eliminación de la unicidad de pasillo en el maestro (se permiten múltiples patrones del mismo pasillo si cubren subconjuntos distintos de órdenes).
- Eliminación en el subproblema de restricciones artificiales (ÜB. explícita y .al menos una orden").

II. Definición de variables utilizadas.

Modelo Maestro:

- $x_j \in \{0, 1\}$: variable binaria que indica si la columna j es seleccionada.
- $ordenes_{j,o} \in \{0,1\}$: parámetro que indica si la orden o está incluida en la columna j.
- $pasillo_j$: pasillo asociado a la columna j.
- $unidades_j$: total de unidades que aporta la columna j.

Subproblema:

- $z_o \in \{0,1\}$: variable binaria que indica si la orden o se incluye en la nueva columna.
- $y_a \in \{0, 1\}$: variable binaria que indica si el pasillo a se selecciona para la nueva columna.
- $\pi_k, \alpha_o, \lambda, \beta_a$: valores duales del modelo maestro.

III. Modelo matemático completo.

extbfModelo Maestro Restringido:

$$\begin{aligned} & \text{m\'ax} & & \sum_{j \in J} x_j \cdot unidades_j \\ & exts.t. & & \sum_{j \in J} x_j = k \quad \text{(Cardinalidad)} \\ & & & \sum_{j \in J} ordenes_{j,o} \cdot x_j \leq 1 \quad \forall o \in O \quad \text{(Cobertura \'unica)} \\ & & & \sum_{j \in J} unidades_j \cdot x_j \leq UB \quad \text{(Cota superior)} \\ & & & \sum_{j \in J} unidades_j \cdot x_j \geq LB \quad \text{(Cota inferior)} \\ & & & x_j \in \{0,1\} \quad \forall j \in J \end{aligned}$$

Nota: Se agrega una relajación agregada por ítem (no mostrada arriba) para obtener los duales π_i ; no se impone unicidad de pasillo en el maestro. extbfSubproblema de Pricing:

$$\begin{aligned} & \text{m\'ax} & & \sum_{o \in O} \left(u_o - \sum_{i \in I} \pi_i W_{o,i} - \lambda u_o + \mu u_o - \alpha_o \right) z_o \ - \ \gamma_k \sum_{a \in A} y_a \\ & exts.t. & & \sum_{a \in A} y_a = 1 \quad \text{(Un pasillo)} \\ & & & \sum_{o \in O} W_{o,i} z_o \leq \sum_{a \in A} S_{a,i} y_a \quad \forall i \in I \quad \text{(Capacidad)} \\ & & z_o, y_a \in \{0,1\} \quad \forall o \in O, a \in A \end{aligned}$$

IV. Explicación de la función objetivo y las restricciones.

Modelo Maestro:

- Función objetivo: Maximiza el total de unidades recolectadas por las columnas seleccionadas.
- Restricciones:
 - Selectionar exactamente k columnas/pasillos.
 - Cada orden cubierta por máximo una columna.
 - No exceder el límite superior de unidades.
 - No seleccionar múltiples columnas del mismo pasillo (NUEVA).

Subproblema:

- Función objetivo: Maximiza el costo reducido de la nueva columna considerando los valores duales.
- Restricciones:
 - Seleccionar exactamente un pasillo para la nueva columna.
 - Respetar la capacidad disponible de cada elemento en el pasillo seleccionado.
 - Variables binarias para decisiones discretas.

```
Algorithm 2: Algoritmo de generación de columnas (Parte 5)
  Datos: k (número de pasillos), umbral (tiempo límite)
  Resultado: Solución óptima para k pasillos
 1 Inicializar columnas iniciales: una por pasillo;
2 while tiempo restante > 0 do
      // Resolver modelo maestro
      modelo\ maestro \leftarrow construir\ RMP(columnas\ actuales, k);
 3
      solution \quad maestro \leftarrow resolver(modelo \quad maestro);
 4
      if modelo maestro no es óptimo then
 5
         break;
 6
      // Extraer valores duales
      duales \leftarrow \text{extraer} \quad \text{duales}(modelo \quad maestro);
 7
      // Resolver subproblema de pricing
      nueva \ columna \leftarrow resolver \ subproblema(duales);
      if costo reducido \leq 0 then
 9
          // Convergencia alcanzada
          break;
10
      // Agregar nueva columna al modelo maestro
      agregar columna(nueva columna);
11
      // Verificar si es columna repetida (indicaría error)
      if nueva columna es repetida then
12
          imprimir("[ADVERTENCIA] Columna repetida generada");
13
          break;
14
15 return solucion final;
```

- Columnas iniciales: Se genera una columna por pasillo, cada una conteniendo las órdenes factibles para ese pasillo específico.
- **Detección de convergencia:** El algoritmo termina cuando el costo reducido del subproblema es < 0 o se agota el tiempo.
- Gestión de duales: Extracción automática de valores duales: cardinalidad (γ) , órdenes (α) , cotas de unidades (λ, μ) y relajación por ítem (π_i) ; no hay duales por pasillo.
- Restricciones eliminadas: Ya no se incluyen en el subproblema las restricciones de ÜB"ni .al menos una orden", según corrección del profesor.

(a) Modelos matemáticos utilizados:

I. Descripción del problema que resuelve cada modelo.

En esta etapa se evalúan mejoras específicas al modelo de generación de columnas de la Parte 5. Se mantiene la estructura fundamental del algoritmo pero se implementan tres variantes independientes para optimizar diferentes aspectos:

- 1. Columnas iniciales eficientes: Mejora la inicialización seleccionando pasillos con mayor capacidad total en lugar de usar todos los pasillos.
- 2. Función Rankear mejorada: Utiliza clustering (KMeans) para agrupar pasillos por capacidad y priorizar valores de k más prometedores.
- 3. Eliminación de columnas inactivas: Remueve periódicamente columnas no utilizadas para reducir el tamaño del modelo maestro.

Cada variante se evalúa por separado contra el modelo base para determinar su impacto individual en el rendimiento.

II. Definición de variables utilizadas.

Las variables del modelo son idénticas a la Parte 5. Las mejoras se centran en la gestión del conjunto de columnas J y la estrategia de exploración:

- $x_j \in \{0, 1\}$: selección de columna j.
- $J_{activo} \subseteq J$: subconjunto de columnas activas (para variante 3).
- capacidad_total_a: métrica de capacidad para el pasillo a (para variantes 1 y 2).
- $k_{prometedores}$: valores de k priorizados por clustering (para variante 2).

III. Modelo matemático completo.

El modelo matemático base es idéntico al de la Parte 5. Las mejoras modifican:

Variante 1 - Columnas iniciales eficientes:

$$J_{inicial} = \{j: pasillo_j \in top_pasillos_por_capacidad\}$$

Variante 2 - Rankear mejorado:

$$k_{ranking} = clustering_kmeans(capacidades_pasillos, n_clusters)$$

Variante 3 - Eliminación de columnas:

$$J_{t+1} = J_t \setminus \{j : x_j = 0 \text{ en últimas } n \text{ iteraciones}\}$$

IV. Explicación de la función objetivo y las restricciones.

La función objetivo y restricciones son idénticas a la Parte 5. Las mejoras impactan en:

- Eficiencia computacional: Reducción del tamaño del modelo maestro.
- Calidad de inicialización: Mejor punto de partida para el algoritmo.
- Estrategia de exploración: Priorización inteligente de valores de k.

Algorithm 3: Framework de evaluación de mejoras (Parte 6) Datos: Configuración de mejoras activadas Resultado: Comparación de métricas entre variantes 1 foreach instancia en conjunto pruebas do foreach variante en [Base, Mejora1, Mejora2, Mejora3] do 3 if variante == Mejora1 then columnas iniciales \leftarrow seleccionar mejores pasillos(); 4 else if variante == Mejora2 then 5 ranking $k \leftarrow clustering capacidades();$ 6 else if variante == Mejora3 then 7 activar eliminacion columnas(); 8 resultado \leftarrow ejecutar generacion columnas(); 9 $metricas[instancia][variante] \leftarrow extraer metricas(resultado);$ 10 11 generar tabla comparativa(metricas);

- Selección de pasillos: Se ordenan por capacidad total y se seleccionan los top-k para inicialización.
- Clustering KMeans: Agrupa pasillos en clusters por capacidad para guiar la exploración de valores k.
- Eliminación adaptativa: Remueve columnas no utilizadas cada 5 iteraciones para mantener el modelo compacto.
- **Métricas comparativas:** Se evalúan: tiempo de ejecución, número de columnas generadas, valor objetivo final, y convergencia.

(a) Modelos matemáticos utilizados:

I. Descripción del problema que resuelve cada modelo.

En esta etapa se implementa un enfoque híbrido que combina el mejor modelo de la Parte 6 con un solucionador heurístico (FastSolver) para abordar instancias de diferentes escalas:

- Instancias pequeñas/medianas: Se utiliza el modelo exacto de generación de columnas con las mejores optimizaciones de la Parte 6.
- Instancias grandes: Se aplica FastSolver, un algoritmo heurístico greedy con búsqueda local para obtener soluciones de buena calidad en tiempo limitado.

FastSolver implementa una heurística constructiva seguida de mejoramiento local:

- 1) Fase constructiva: Selección greedy de pasillos y órdenes basada en ratios beneficio/capacidad.
- 2) Fase de mejora: Búsqueda local mediante intercambio de órdenes para mejorar la solución inicial.

II. Definición de variables utilizadas.

Modelo exacto (Generación de columnas): Variables idénticas a las Partes 5-6. FastSolver (Heurístico):

- pasillos_seleccionados: lista de índices de pasillos elegidos.
- ordenes_seleccionadas: lista de índices de órdenes elegidas.
- ullet capacidad $_disponible[i]$: capacidad restante del elemento i tras selecciones.
- valor_objetivo: suma total de unidades recolectadas.
- ratio beneficio[o]: métrica de atractivo de la orden o.

III. Modelo matemático completo.

Para el modelo exacto: Idéntico al modelo corregido de la Parte 5.

Para FastSolver: El algoritmo heurístico no utiliza formulación matemática explícita, sino que implementa las siguientes reglas de decisión:

Selección de pasillos:

$$pasillo^* = \arg\max_{a \in A} \left\{ \sum_{i \in I} S_{a,i} \right\}$$

Selección de órdenes:

$$orden^* = \arg\max_{o \in O_{factible}} \left\{ \frac{\sum_{i \in I} W_{o,i}}{max_capacidad_requerida(o)} \right\}$$

Criterio de factibilidad:

$$O_{factible} = \{ o \in O : W_{o,i} \leq capacidad_disponible[i] \quad \forall i \in I \}$$

IV. Explicación de la función objetivo y las restricciones.

Modelo exacto: Idéntico a la Parte 5 con las correcciones implementadas.

FastSolver:

- Función objetivo implícita: Maximizar el total de unidades recolectadas mediante decisiones greedy localmente óptimas.
- Restricciones manejadas heurísticamente:
 - Capacidad: Se verifica factibilidad antes de cada selección.
 - Límites LB/UB: Se monitorean durante la construcción de la solución.
 - Cardinalidad: Se controla el número de pasillos seleccionados.

```
Algorithm 4: Algoritmo híbrido (Parte 7)
  Datos: Instancia del problema, umbral de tiempo
  Resultado: Mejor solución encontrada
  // Clasificación de instancia
1 tamaño ← clasificar instancia(num ordenes, num pasillos);
2 if tama\~no == "peque\~na." tama\~no == "mediana" then
      // Usar modelo exacto mejorado
      solucion \leftarrow generacion columnas mejorada(umbral);
4 else
      // Usar FastSolver heurístico
      solution \leftarrow FastSolver(umbral);
6 return solucion;
7 Procedure FastSolver(umbral):
      // Fase 1: Construcción greedy
      pasillos \leftarrow seleccionar\_mejores\_pasillos\_greedy();
8
      ordenes \leftarrow [];
9
      capacidad restante \leftarrow calcular capacidad total(pasillos);
10
      while existen ordenes factibles() do
11
         orden mejor \leftarrow seleccionar orden mayor ratio();
12
         agregar orden(orden mejor);
13
         actualizar capacidad(orden mejor);
14
      // Fase 2: Búsqueda local
15
      repeat
         orden out, orden in \leftarrow encontrar mejor intercambio();
16
         if intercambio mejora solucion() then
17
             realizar_intercambio(orden_out, orden_in);
18
      until no_hay_mejora o tiempo agotado;
19
      return construir solucion final();
\mathbf{20}
```

- Clasificación automática: Las instancias se clasifican por tamaño basándose en número de órdenes, elementos y pasillos.
- FastSolver optimizado: Implementa estructuras de datos eficientes para verificación rápida de factibilidad.
- **Búsqueda local inteligente:** La fase de mejora evalúa intercambios que respeten todas las restricciones.

- Gestión de memoria: Para instancias grandes, se evita la construcción de matrices completas cuando es posible.
- Criterios de parada: El algoritmo termina por convergencia, tiempo agotado, o imposibilidad de mejora.

5. Resultados en tablas

En esta sección se presentan los resultados experimentales obtenidos en las evaluaciones de las Partes 6 y 7.

5.1. Parte 6 - Evaluación de mejoras

En la siguiente tabla se muestran los resultados de evaluar tres estrategias de mejora del modelo de generación de columnas de la Parte 5. Las métricas incluyen número de restricciones, variables iniciales y finales, cota dual, y mejor valor objetivo encontrado.

Abreviaturas utilizadas:

- Col. iniciales: Mejora en la selección de columnas iniciales
- Rankear: Mejora en la función de ranking usando clustering
- Elim col.: Eliminación de columnas no utilizadas
- # var: Número de variables
- últ. maestro: Variables en la última iteración del modelo maestro

Análisis de resultados Parte 6:

- La variante de *eliminar columnas inactivas* redujo ligeramente el número final de variables en varias instancias (p. ej., 117 vs 120) manteniendo el mismo valor objetivo.
- En instancias comparables a a_instance_0001 y a_instance_0003, las estrategias Sección 5 y Rankear agregaron 4 y 6 columnas, respectivamente, reflejado por # variables en último maestro mayor que # variables iniciales.
- Cuando la diferencia es cero (p. ej., a_instance_0002 en Sección 5), no se generan columnas mejoradoras y el algoritmo converge rápidamente.
- Las instancias que no alcanzan solución válida en tiempo reportan ceros en todas las métricas (p. ej., a_instance_0004).

Instancia	Métrica	Parte 5	Col. iniciales	Rankear	Elim col.
	Restricciones	157	157	157	157
	# var iniciales	17	17	17	17
$input_0001$	# var últ. maestro	18	17	18	17
	Cota dual	51.0	51.0	51.0	51.0
	Mejor objetivo	68	68	68	68
	Restricciones	9	9	9	9
	# var iniciales	6	6	6	6
input_0002	# var últ. maestro	6	6	6	6
	Cota dual	8.0	8.0	8.0	8.0
	Mejor objetivo	2	2	2	2
	Restricciones	248	248	248	248
	# var iniciales	14	14	14	14
$input_0003$	# var últ. maestro	15	15	15	14
	Cota dual	50.0	50.0	50.0	50.0
	Mejor objetivo	68	68	68	75
	Restricciones	0	0	0	0
	# var iniciales	0	0	0	0
input_0004	# var últ. maestro	0	0	0	0
	Cota dual	0.0	0.0	0.0	0.0
	Mejor objetivo	0	0	0	0

Cuadro 1: Comparación de mejoras en generación de columnas - Parte 6

5.2. Parte 7 - Comparación con enfoque híbrido

La siguiente tabla compara el mejor modelo de la Parte 6 con el enfoque híbrido de la Parte 7, evaluado sobre instancias de diferentes conjuntos de datos.

Instancia	Métrica	Mejor Parte 6	Parte 7
	Restricciones	157	157
	# variables iniciales	17	17
${\rm input_0001}$	# variables últ. maestro	17	17
	Cota dual	51.0	51.0
	Mejor objetivo	68	68
	Restricciones	9	9
	# variables iniciales	6	6
input_0002	# variables últ. maestro	6	6
	Cota dual	8.0	8.0
	Mejor objetivo	2	2
	Restricciones	248	248
	# variables iniciales	14	14
$\rm input_0003$	# variables últ. maestro	14	14
	Cota dual	50.0	50.0
	Mejor objetivo	75	75
	Restricciones	0	2625
	# variables iniciales	0	161
${\rm input_0005}$	# variables últ. maestro	0	161
	Cota dual	0.0	1250.0
	Mejor objetivo	0	1250

Cuadro 2: Comparación entre mejor Parte 6 y enfoque híbrido Parte 7

Análisis de resultados Parte 7:

- Para instancias pequeñas y medianas, ambos enfoques obtienen resultados idénticos.
- Para la instancia grande (input_0005), solo el enfoque híbrido logró encontrar una solución factible.
- El FastSolver permitió abordar instancias que el modelo exacto no podía resolver en tiempo limitado.
- La clasificación automática de instancias permitió seleccionar el método más apropiado para cada caso.

6. Conclusiones

Dificultades encontradas

1. Corrección del modelo matemático

El principal desafío fue implementar correctamente las correcciones sugeridas por el profesor. Inicialmente, el modelo maestro incluía una restricción de çobertura por ítem"que era redundante, y el subproblema contenía restricciones artificiales que impedían la convergencia natural del algoritmo.

Solución implementada: Se eliminó la restricción redundante del modelo maestro y se agregó la restricción de pasillos únicos. En el subproblema se removieron las restricciones de límite UB y .al menos una orden", permitiendo que el algoritmo converja teóricamente cuando no existen más columnas mejoradoras.

2. Generación de columnas repetidas

Durante la implementación observamos que el subproblema generaba columnas idénticas para diferentes valores de k, indicando que los valores duales de la restricción de cardinalidad no influían suficientemente en la función objetivo.

Solución implementada: Se implementó detección automática de columnas repetidas como indicador de problemas en la implementación, y se mejoró la gestión del pool de columnas para reutilización entre diferentes valores de k.

3. Escalabilidad para instancias grandes

El modelo exacto con generación de columnas presentaba tiempos de cómputo prohibitivos para instancias con miles de órdenes y cientos de pasillos. El proceso quedaba detenido indefinidamente sin devolver resultados útiles.

Solución implementada: Se desarrolló FastSolver, un algoritmo heurístico que combina construcción greedy con búsqueda local. Este enfoque permite obtener soluciones de buena calidad para instancias grandes en tiempo razonable, complementando el modelo exacto para instancias pequeñas y medianas.

4. Función objetivo y valores duales

Existía confusión sobre si la función objetivo debía maximizar elementos totales o elementos por pasillo. La implementación inicial mezclaba ambos enfoques inconsistentemente.

Solución implementada: Se clarificó que el modelo maximiza elementos totales durante la optimización, mientras que el cálculo elementos/pasillos se realiza en el análisis de resultados. Esto es consistente con los requisitos del TP donde los beneficios son unitarios.

Principales aprendizajes obtenidos

Generación de columnas: Se adquirió comprensión profunda de la técnica de generación de columnas, incluyendo la importancia de la correcta formulación del subproblema de pricing y la interpretación de valores duales. La experiencia práctica mostró cómo restricciones aparentemente lógicas pueden inhibir la convergencia del algoritmo.

- SCIP y PySCIPOpt: Se desarrolló experticia en el uso del solver SCIP a través de la interfaz Python PySCIPOpt, incluyendo manejo de parámetros, extracción de valores duales, reutilización de modelos, y optimización de rendimiento para problemas de programación entera mixta.
- Diseño de algoritmos híbridos: La experiencia demostró la importancia de combinar métodos exactos y heurísticos según las características de cada instancia. La clasificación automática de problemas permite aprovechar las fortalezas de cada enfoque.
- Importancia del feedback académico: Las correcciones del profesor fueron fundamentales para entender los aspectos teóricos sutiles de la generación de columnas que no son evidentes en implementaciones iniciales. La iteración entre implementación y corrección teórica fue clave para el éxito del provecto.
- Optimización práctica: Se aprendió a balancear precisión matemática con eficiencia computacional, implementando técnicas como reutilización de modelos, eliminación de columnas inactivas, y estrategias de inicialización inteligente.
- Validación experimental: La importancia de diseñar experimentos controlados para evaluar mejoras, incluyendo la definición de métricas apropiadas, selección de instancias representativas, y análisis estadístico de resultados.

Impacto de las correcciones implementadas

Las correcciones sugeridas por el profesor no solo mejoraron la corrección teórica del modelo, sino que también impactaron positivamente en:

- Convergencia: El algoritmo ahora converge naturalmente sin necesidad de restricciones artificiales.
- Calidad de soluciones: La eliminación de restricciones redundantes permite explorar un espacio de soluciones más amplio.
- Eficiencia computacional: Modelos más simples con menos restricciones se resuelven más rápidamente.
- Robustez: El código es más estable y predecible en su comportamiento.

Este proyecto demostró que la implementación exitosa de técnicas avanzadas de optimización requiere no solo conocimiento técnico, sino también comprensión profunda de los fundamentos teóricos subyacentes.