MA4702. Programación Lineal Mixta: Teoría y Laboratorio. 2018.

Profesor: José Soto.

Profesor Auxiliar: Arturo Merino Profesor Ayudante: Obed Ulloa



Laboratorio 1: Modelamiento de kendokus

- Reglas: Este laboratorio tiene una parte presencial obligatoria y una parte no-presencial opcional.
 - Si su grupo hace solo la parte obligatoria, su nota será 30 % (TI) + 70 % (TP).
 - Si hacen la parte opcional su nota será 30% (TI) + 40% (TP) + 30% (TNP) pero tendrán el siguiente beneficio: podrá volver a entregar si lo desea (una versión corregida de) su tarea y su parte presencial.

• Entregables:

- Cada archivo que entregue o genere mediante un script **debe** comenzar con una línea de identificación:

 ## Archivo (nombrearchivo). Entregado por Grupo (xx): (nombreintegrantes) ##

 donde (nombrearchivo) es el nombre del archivo incluyendo extensión, (xx) es el número de su grupo, y

 (nombreintegrantes) son los nombres y apellidos de cada integrante del grupo.
- Presencial. Se entregan en ucursos antes de la hora de término del laboratorio los 9 archivos siguientes:
 - ∘ grupoxx-facil.mod ∘ grupoxx-facil.run ∘ grupoxx-facil-reporte.txt.
 - ∘ grupoxx-normal.mod ∘ grupoxx-normal.run ∘ grupoxx-normal-reporte.txt.
 - o grupoxx-dificil.mod o grupoxx-dificil.run o grupoxx-dificil-reporte.txt.
- No presencial. Se entrega en ucursos antes de las 23:59 del día lunes 2 de abril, los siguientes archivos:
 grupoxx-noop.mod
 grupoxx-noop.run
 grupoxx-noop-reporte.txt.

1. Parte presencial: Kendoku

Un tablero M es una matriz en $[N]^{N\times N}$. Los subconjuntos no vacíos de índices $C\subseteq [N]\times [N]$ se llaman **jaulas**. Una jaula C se dice **bloque de M** si todos los elementos $\{M_{ij}\colon ij\in C\}$ son diferentes. Un par ordenado (k; op), con $k\in\mathbb{N}$ es una **declaración válida** para una jaula C si alguno de los siguientes ocurre:

Declaración	Codificación	Condición		
(k;=)	(k, 0)	$ C =1$ y el único elemento $(i,j)\in C$ satisface $M_{ij}=k$.		
(k; +)	(k,1)	$\sum_{(i,j)\in C} M_{ij} = k.$		
(k; -)	(k,2)	$ C = 2$, digamos $C = \{(i, j), (i', j')\}$ y además $ M_{ij} - M_{i'j'} = k$.		
$(k; \times)$	(k,3)	$\prod_{(i,j)\in C} M_{ij} = k.$		
$(k; \div)$	(k,4)	$ C = 2$, digamos $C = \{(i, j), (i', j')\}$ y además $k \in \left\{\frac{M_{ij}}{M_{i'j'}}, \frac{M_{i'j'}}{M_{ij}}\right\}$.		

En palabras: la declaración es válida si es posible combinar los valores presentes en la jaula usando el operador op, de modo de obtener el resultado k. Solo se permite jaulas de tamaño 2 para los operadores - y \div , ya que estos no son asociativos. La columna codificación contiene una codificación de las declaraciones que solo usa números naturales. Por ejemplo (k,3) es una codificación de la declaración $(k;\times)$.

Un **kendoku**, es un tablero M cuyas filas y columnas son bloques, junto una partición de sus casilleros en jaulas $\{C_1, \ldots, C_q\}$ con declaraciones válidas para cada uno. En el **juego del kendoku** recibimos como entrada un tablero vacío particionado en jaulas, junto con una declaración para cada jaula. El objetivo es llenar el tablero con valores en [N] de modo tal que el tablero resultante sea un kendoku.

Las instancias tienen kendokus vacíos con el siguiente formato. La primera linea contiene dos números: el tamaño N y el número de jaulas q. Luego recibirá una matriz de N por N llena con símbolos en [q] que representa la partición del tablero en las q jaulas. Finalmente recibirá q líneas con dos números naturales k, op de modo que la i-ésima línea es la codificación de una declaración para la i-ésima jaula. Por ejemplo, la descripción del kendoku vacío siguiente (guardado en kendoku-21.txt) y su kendoku solución se encuentran a continuación:

5 1	13			
1	2	3	3	4
1	2	3	5	6
7	8	8	5	9
10	8	11	12	12
10	10	11	13	13
4	1			
2	4			
75	3			
2	0			
2	3			
2 2 4 5	0			
	0			
60	3			
1	0			
8	3			
2	2			
1	2			
8	1			

1	2÷ 4	75× 3	5	² = 2
3	2	5	2× 1	4 = 4
5 = 5	60× 3	4	2	1 = 1
8× 2	5	1	4	3
4	1	2	8+3	5

Las siguientes partes son incrementales: La parte 3 contiene a la parte 2 y esta a su vez contiene a la parte 1. Aún así, no intente hacer la parte 3 sin hacer la parte 2, ni la parte 2 sin hacer la parte 1 ya que así se asegura de cometer menos errores.

Parte 1: Escriba un archivo de modelo grupoxx-facil.mod y un script grupoxx-facil.run, donde xx es el número de su grupo que realicen lo siguiente.

- Deben permitir resolver kendokus que usen solo declaraciones del tipo (k, =) y (k, +).
- El archivo de modelo debe describir un conjunto lineal binario que represente las condiciones que satisface un kendoku. debe incluir los parámetros N y q asociados a la descripción del kendoku vacío. Use variables binarias $\{x[i,j,k]:i,j,k\in N\}$, tal que x[i,j,k]=1 si y solo si M[i,j]=k, donde M representa el kendoku resuelto. Si lo desea puede usar variables, parámetros y conjuntos auxiliares.

- El archivo de script debe al menos:
 - 1. Tener la linea de identificación indicada en las instrucciones.
 - 2. Cargar su modelo.
 - 3. Ejecutar los comandos siguientes:

```
option solver cplex; option display_1col 0; option display_width 300;
```

- 4. Leer y resolver los kendokus de cada archivo kendoku-nn.txt con nn entre 01 y 10.
- 5. Escribir un archivo qrupoxx-facil-reporte.txt que siga el siguiente formato:

```
## Archivo (nombrearchivo). Entregado por (nombreintegrantes) ##

Instancia: kendoku-01.txt
tiempo de resolucion: ampl (_ampl_time ), solver (_solve_elapsed_time)
solucion:
1 2
2 1

Instancia: kendoku-2.txt
(...)
```

Los archivos a entregar son grupoxx-facil.mod, grupoxx-facil.run y grupoxx-facil-reporte.txt.

Parte 2: Repita las mismas instrucciones anteriores para kendokus que usen declaraciones del tipo (k, =), (k, +) y (k, -). Los archivos de instancias están en **kendoku-nn.txt**, con nn entre 01 y 20 (note que contiene las instancias de la parte anterior)

Los archivos a entregar son qrupoxx-normal.mod, qrupoxx-normal.run y qrupoxx-normal-reporte.txt.

Indicación: si J denota un conjunto con 2 elementos (digamos $J = \{(i1, j1); (i2, j2)\}$), y necesitamos agregar una restricción del tipo y[i1,j1]-y[i2,j2]=LADO DERECHO en AMPL, puede intentar lo siguiente:

Parte 3: Repita las mismas instrucciones de la parte anterior para kendokus con todo tipo de declaraciones. Los archivos de instancias están en kendoku-nn.txt, con nn entre 01 y 30 (note que contiene las instancias de la parte anterior)

Los archivos a entregar son grupoxx-dificil.mod, grupoxx-dificil.run y grupoxx-dificil-reporte.txt.

Indicación: En AMPL, log(t) es el comando para obtener el logaritmo natural de t.

2. Parte no presencial: Kendoku No-op

Kendoku No-op es una variante del juego de kendoku donde se reciben declaraciones incompletas, es decir declaraciones que **no tienen operadores fijos** Es decir, recibimos como entrada un tablero vacío particionado en jaulas, junto con un valor objetivo para cada jaula. El objetivo es llenar el tablero con valores en [N] de modo tal que existan símbolos op para cada jaula que hagan que el tablero resultante sea un kendoku.

Los archivos de instancias tienen formatos similares a los del kendoku tradicional, a excepción que las q líneas que representaban las declaraciones completas de cada jaula son reemplazadas por q líneas que solo tienen los valores objetivos.

Por ejemplo, la descripción del kendoku no-op vacío siguiente (guardado en noop-01.txt) y su solución se encuentran a continuación:

4	8			
1	1	2	3	
4	1	2	3	
5	5	6	7	
5	8	6	7	
7				
3				
3 2 2				
16	5			
2				
1				
4				

3	1	³ 4	2
2	3	1	4
16 1	4	2	3
4	2 2	3	1

Parte única: Repita las mismas instrucciones de las partes anteriores para kendokus no-op. Los archivos de instancias están en noop-nn.txt, con nn entre 01 y 08.

Los archivos a entregar son grupoxx-noop.mod, grupoxx-noop.run y grupoxx-noop-reporte.txt.

Indicación: Le puede ser útil generalizar la siguiente idea: si A_1 y A_2 son variables acotadas (digamos $0 \le A_1, A_2 \le M$), entonces la condición $A_1 = a_1$ ó $A_2 = a_2$ con a_1 y a_2 constantes se puede escribir como

$$\begin{cases} A_1 = z \cdot a_1 + b, \\ A_2 = w \cdot a_2 + c, \\ z + w = 1; \quad z, w \in \{0, 1\} \\ 0 \le b \le Mw \\ 0 < c < Mz \end{cases}$$

de ese modo:

$$z = 0, w = 1$$
 equivale a $0 \le A_1 \le M, A_2 = a_2$
 $z = 1, w = 0$ equivale a $A_1 = a_1, 0 \le A_2 \le M$.

Notas: Las instancias fueron extraidas de diversas fuentes. En particular se usaron instancias de www.calcudoku.org, kenkenpuzzle.com, www.webkendoku.com.