## PROGRAMACIÓN LINEAL PROYECTO I

## Condiciones para entregar el proyecto

- 1. Cada equipo debe tener de 3 a 4 miembros. El lenguaje para programar será Matlab o Python, el que más le guste.
- 2. Solamente una persona del equipo entregar antes del Domingo 14 de Noviembre a las 23:55. ver  $Canvas \rightarrow Tareas \rightarrow Proyecto\ I$
- 3. ¿Qué se debe entregar? Subir solamente un archivo comprimido (en formato .zip) en Canvas

  → Tareas → Proyecto I, que contenga:
  - a) Todo el código que se requiere para reproducir sus resultados. El código debe incluir cada función cuya signatura esta definida en este documento (por ejemplo mSimplexFaseII.m o mSimplexFaseII.py, generaKleeMinty.m o generaKleeMinty.py, SimplexKleeMinty.m o SimplexKleeMinty.m), etc.
    - a) un script scriptKleeMinty que corra la simulación de la complejidad exponencial.
       En la documentación hay que documentar e interpretar los resultados.
    - b) un *script* scriptEmpirico que grafique el experimento de los 50 (o más) problemas aleatorios. En la documentación hay que documentar e interpretar los resultados.
  - b) Un documento en formato .pdf que interprete y comente los resultados obtenidos. No es necesario poner código en el documento. El equipo que decida hacer su reporte en LATEX tendrá 7 puntos más en el proyecto. El proyecto se califica con base a 100 puntos +7 extra por hacer el reporte en LATEX.

Resuelva las siguientes tareas.

1. Implementa la Fase II **revisada** para un problema del tipo

(1) 
$$\min egin{array}{c} oldsymbol{c}^{ op} oldsymbol{x} \\ & ext{sujeto a} & A oldsymbol{x} \leq oldsymbol{b} \\ oldsymbol{b}, \, oldsymbol{x} \geq oldsymbol{0} \,. \end{array}$$

Antes de entrar al ciclo de Fase II, la función debe introducir variables de holgura.

Pista: Recuerde cual seria la primera SBF (fácil en este caso).

Es importante mantener los conjuntos de índices básicas y no básicas B y N.

```
function [xo, zo, ban, iter] = mSimplexFaseII(A, b, c)
% purpose: Versión del Simplex en la Fase II
% minimizar c^T x
```

```
Ax \le b, x \ge 0, b \ge 0
%
    sujeto a
%
% In : A ... mxn matrix
       b ... column vector with as many rows as A
%
       c \dots column vector with as many entries as one row of A
%
% Out: xo
            ... SFB óptima del problema
%
            ... valor óptimo del problema
%
       ban ... indica casos:
%
              -1 ... si el conjunto factible es vacio
%
               0 ... si se encontro una solución óptima
%
               1 ... si la función objectivo no es acotada.
%
       iter ... es el numeró de iteraciones (cambios de variables basicas)
%
                que hizo el método
%
end
```

Tarea: Verifiquen su código con un ejemplo que se haya resuelto exactamente en clase o en la tarea.

2. El ejemplo de Klee–Minty (simplificado, tomado de Kitahara, Mizuno).

La Fase II revisada realiza  $(2^m - 1)$  iteraciones para resolver el siguiente problema:

minimizar 
$$-\sum_{i=1}^m x_i$$
 sujeto a 
$$x_1 \leq 1$$
 
$$2\sum_{j=1}^{i-1} x_j + x_i \leq 2^i - 1 \,,\; i=2,\ldots,m$$
 
$$x_i \geq 0 \,,\; i=1,\ldots,m \,.$$

Resolver los casos m=3,4,5,6,7,8,9,10, y reportar el número de iteraciones en cada caso junto con el tiempo de máquina (en MatLab el tiempo se mide con: tic .. code .. toc).

$$m$$
 número de iteraciones c  
pu time

Sugerencias:

- $\blacksquare$  Escribe una función genera KleeMinty.m o genera KleeMinty.py.
- Después, llama esa y la función del apartado 1 en un script SimplexKleeMinty.mo SimplexKleeMinty.py en el cual se genera la tabla.
- Te podrían servir los comandos: ones, eye, tril.
- 3. Estudio empírico de la complejidad computacional del método Simplex con problemas aleatorios.

Las siguientes líneas (de MatLab / Octave) generan un problema a cual se puede aplicar su método

```
% generar dimensiones del problema
m = round(10*exp(log(20)*rand()));
n = round(10*exp(log(20)*rand()));
% generar A, b, c
sigma = 100;
A = round(sigma*randn(m,n));
b = round(sigma*abs(randn(m,1)));
c = round(sigma*randn(n,1));
```

## Tareas:

- a) correr su implementación del Simplex a (al menos) 50 problemas (generadas con las líneas arriba) y en cada caso guardar:
  - $\blacksquare$  Los valores de n y m
  - El número de iteraciones que hizo su método
  - Una variable (lógica) que indique si se encontró solución óptima o si el problema no es acotado inferiormente.
- b) Graficar en el eje X la dimensión  $\min\{m,n\}$  y en el eje Y el número de iteraciones para cada caso. Si se encontró una solución óptima, poner una marca en azul. Si no fue acotado, poner una marca en rojo. En la gráfica use para ambos ejes la escala log. Un ejemplo de 20 casos esta en la siguiente gráfica:

Una gráfica similar se puede crear en Matlab/Octave. Unos ajustes son:

```
scatter( minmn(J_bounded), iter(J_bounded), 'b', 'filled')
hold on
scatter( minmn(J_notbounded), iter(J_notbounded), 'r', 's', 'filled')
hold off

xlabel('min(m,n)', 'fontsize', 14);
ylabel('#it', 'fontsize', 14);
set(gca,'xscale','log')
set(gca,'yscale','log')
set(gca,'YMinorTick','on')
set(gca,'XMinorTick','on')
grid on
```

c) Interprete la gráfica y deduce una expresión para la complejidad del método Simplex en el average case.

Sugerencia: Si  $\#it = O(\min(m, n)^p)$ , entonces  $\log(\#it) = p \cdot \log(m + n) + C$ , es decir, polinomios son rectas en un log-log-plot.

Nota: En el sentido de paired programming, les recomiendo que a lo más dos personas trabajan en un archivo. Esa debe ayudarles terminar el proyecto más rápido. Así, 1 o 2 personas pueden dedicarse a algo, mientras el resto del equipo avanza en otra parte. Eso es común en equipos de "agile development".