

## DEVOIR 2

ROMAN NAKHUDA 20207082

LUCKY KHOUNVONGSA 20172476

ANGE LILIAN TCHOMTCHOUA TOKAM 20210129

## OPTIMISATION LINEAIRE - IFT2505

PROFESSEUR FABIEN BASTIN

Université de Montréal

À remettre le 16 Octobre 2023 à 23:59

### Question 1

Soit le problème:

$$\begin{array}{llllll} \min x = & -2x & - & y & - & 3z \\ \text{tel que} & 2x & + & 3y & + & 4z & \leq & 120 \\ & x & + & 2y & & & \leq & 50 \\ & x & & + & & 2z & \leq & 50 \\ & x, & & y, & & z & \geq & 0 \end{array}$$

- (a) Résolvons le problème à la main avec la méthode du simplexe.

On transforme le problème sous la forme standard à l'introduction des variables d'écart  $s_1$ ,  $s_2$  et  $s_3$ .

On obtient:

$$\begin{array}{rcllclclcl}
 \min x = & -2x & - & y & - & 3z & & & \\
 \text{tel que} & 2x & + & 3y & + & 4z & + & s_1 & = & 120 \\
 & x & + & 2y & & & + & s_2 & = & 50 \\
 & x & & & + & 2z & & & + & s_3 = & 50 \\
 & x, & & y, & & z, & & s_1, & & s_2, & s_3 \geq & 0
 \end{array}$$

Avec les variables dans la base  $s_1$ ,  $s_2$  et  $s_3$ , On obtient le tableau du simplexe suivant;

|       | $x$ | $y$ | $z$ | $s_1$ | $s_2$ | $s_3$ | T.D. |
|-------|-----|-----|-----|-------|-------|-------|------|
| $s_1$ | 2   | 3   | 4   | 1     | 0     | 0     | 120  |
| $s_2$ | 1   | 2   | 0   | 0     | 1     | 0     | 50   |
| $s_3$ | 1   | 0   | 2   | 0     | 0     | 1     | 50   |
| $-z$  | -2  | -1  | -3  | 0     | 0     | 0     | 0    |

On prend  $z$  comme variable d'entrée et  $s_3$  comme variable de sortie.

|       | $x$  | $y$ | $z$ | $s_1$ | $s_2$ | $s_3$ | T.D. |
|-------|------|-----|-----|-------|-------|-------|------|
| $s_1$ | 0    | 3   | 0   | 1     | 0     | 0     | 20   |
| $s_2$ | 1    | 2   | 0   | 0     | 1     | 0     | 50   |
| $z$   | 1/2  | 0   | 1   | 0     | 0     | 1/2   | 25   |
| $-z$  | -1/2 | -1  | 0   | 0     | 0     | 3/2   | 75   |

On prend  $y$  comme variable d'entrée et  $s_1$  comme variable de sortie.

|       | $x$  | $y$ | $z$ | $s_1$ | $s_2$ | $s_3$ | T.D.  |
|-------|------|-----|-----|-------|-------|-------|-------|
| $y$   | 0    | 1   | 0   | 1/3   | 0     | 0     | 20/3  |
| $s_2$ | 1    | 0   | 0   | -2/3  | 1     | 0     | 110/3 |
| $z$   | 1/2  | 0   | 1   | 0     | 0     | 1/2   | 25    |
| $-z$  | -1/2 | 0   | 0   | 1/3   | 0     | 3/2   | 245/3 |

On prend  $x$  comme variable d'entrée et  $s_2$  comme variable de sortie.

|      | $x$ | $y$ | $z$ | $s_1$ | $s_2$ | $s_3$ | T.D.  |
|------|-----|-----|-----|-------|-------|-------|-------|
| $y$  | 0   | 1   | 0   | 1/3   | 0     | 0     | 20/3  |
| $x$  | 1   | 0   | 0   | -2/3  | 1     | 0     | 110/3 |
| $z$  | 0   | 0   | 1   | 0     | 1/3   | 1/2   | 20/3  |
| $-z$ | 0   | 0   | 0   | 0     | 1/2   | 3/2   | 100   |

Donc,

$$x = 110/3, y = 20/3, z = 20/3$$

$$s_1 = s_2 = s_3 = 0$$

et la valeur optimale du problème est  $z^* = -100$ .

- (b) Résolvons le problème avec la méthode du simplexe révisée.

Considérons le problème sous forme canonique:

$$\begin{array}{rcllclclclcl} \min & x & = & -2x & - & y & - & 3z & & & \\ \text{tel que} & & & 2x & + & 3y & + & 4z & + & s_1 & = & 120 \\ & & & x & + & 2y & & & & + & s_2 & = & 50 \\ & & & x & & & + & 2z & & + & s_3 & = & 50 \\ & & & x, & & y, & & z, & & s_1, & s_2, & s_3 & \geq & 0 \end{array}$$

On se limite à:

| Var   |   |   |   |     | $x_B$ |
|-------|---|---|---|-----|-------|
| $s_1$ | 1 | 0 | 0 | 120 |       |
| $s_2$ | 0 | 1 | 0 | 50  |       |
| $s_3$ | 0 | 0 | 1 | 50  |       |

On a,  $\lambda^T = c_B^T B^{-1} = (0 \ 0 \ 0) B^{-1} = (0 \ 0 \ 0)$

et  $r_D^T = C_D^T - \lambda^T D = (-2 \ -1 \ -3)$

On obtient le dictionnaire;

$$\begin{array}{rcll} s_1 & = & 120 & -2x & -3y & -4z \\ s_2 & = & 50 & -x & -2y & \\ s_3 & = & 50 & -x & & -2z \\ z & = & 0 & -2x & -y & -3z \end{array}$$

La base  $B$  est constituée des colonnes associées aux variables  $s_1$ ,  $s_2$  et  $s_3$ .

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Le variable entrante retenue est  $z$ , et on construit le tableau

| Var   |   |   |   | $x_B$ | $x$ |
|-------|---|---|---|-------|-----|
| $s_1$ | 1 | 0 | 0 | 120   | 4   |
| $s_2$ | 0 | 1 | 0 | 50    | 0   |
| $s_3$ | 0 | 0 | 1 | 50    | 2   |

Après le pivot,

| Var   |   |   |     | $x_B$ |  |
|-------|---|---|-----|-------|--|
| $s_1$ | 1 | 0 | -2  | 20    |  |
| $s_2$ | 0 | 1 | 0   | 50    |  |
| $z$   | 0 | 0 | 1/2 | 25    |  |

Nous avons également  $C_B^T = (0 \ 0 \ -3)$  et

$$\lambda^T = c_B^T B^{-1} = (0 \ 0 \ -3) \begin{pmatrix} 1 & 0 & -2 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} = (0 \ 0 \ -3/2)$$

Les coûts réduits se calculent de manière similaire \$\$

$$\begin{aligned} r_D^T &= C_D^T - \lambda^T D \\ &= (-2 \ -1 \ 0) - (0 \ 0 \ -3/2) \begin{pmatrix} 2 & 3 & 0 \\ 1 & 2 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &= (-1/2 \ -1 \ 3/2) \\ &= (r_1 \ r_2 \ r_3) \end{aligned}$$

Par la suite, On prend  $y$  comme variable entrante, on obtient;

$$y = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -2 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

\

| Var   |   |   |     | $x_B$ | $y$ |
|-------|---|---|-----|-------|-----|
| $s_1$ | 1 | 0 | -2  | 20    | 3   |
| $s_2$ | 0 | 1 | 0   | 50    | 2   |
| $z$   | 0 | 0 | 1/2 | 25    | 0   |

Après le pivot:

| Var   |      |   |      | $x_B$ |  |
|-------|------|---|------|-------|--|
| $y$   | 1/3  | 0 | -2/3 | 20/3  |  |
| $s_2$ | -2/3 | 1 | 4/3  | 110/3 |  |
| $z$   | 0    | 0 | 1/2  | 25    |  |

Nous avons également  $C_B^T = (-1 \quad 0 \quad -3)$  et

$$\lambda^T = c_B^T B^{-1} = (-1 \quad 0 \quad -3) \begin{pmatrix} 1/3 & 0 & -2/3 \\ -2/3 & 1 & 4/3 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} = (-1/3 \quad 0 \quad -5/6)$$

$$\begin{aligned} r_D^T &= (-2 \quad 0 \quad 0) - (-1/3 \quad 0 \quad -5/6) \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &= (-1/2 \quad 1/3 \quad 5/6) \\ &= (r_1 \quad r_2 \quad r_3) \end{aligned}$$

Le variable entrante retenue est  $x$ , et on construit le tableau

$$x = \begin{pmatrix} 1/3 & 0 & -2/3 \\ -2/3 & 1 & 4/3 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1/2 \end{pmatrix}$$

\

| Var   |      |   |      | $x_B$ | $x$ |
|-------|------|---|------|-------|-----|
| $y$   | 1/3  | 0 | -2/3 | 20/3  | 0   |
| $s_2$ | -2/3 | 1 | 4/3  | 110/3 | 1   |
| $z$   | 0    | 0 | 1/2  | 25    | 1/2 |

Après le pivot et la variable sortante  $s_2$ ,

| Var | $x_B$ |      |      |       |
|-----|-------|------|------|-------|
| $y$ | 1/3   | 0    | -2/3 | 20/3  |
| $x$ | -2/3  | 1    | 4/3  | 110/3 |
| $z$ | 1/3   | -1/2 | -1/6 | 20/3  |

$$\text{On a, } \lambda^T = (-1 \quad -2 \quad -3) \begin{pmatrix} 1/3 & 0 & -2/3 \\ -2/3 & 1 & 4/3 \\ 1/3 & -1/2 & 1/6 \end{pmatrix} = (0 \quad -1/2 \quad -3/2)$$

$$\begin{aligned} r_D^T &= (0 \quad 0 \quad 0) - (0 \quad -1/2 \quad -3/2) \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &= (0 \quad 1/2 \quad 3/2) \\ &\Rightarrow r_1 = 0, r_2 = 1/2, r_3 = 3/2 \end{aligned}$$

D'où la solution optimale  $x = (110/3, \quad 20/3, \quad 20/3, \quad 0, \quad 0, \quad 0)$

- (c) Utilisons JuMP en Julia pour vérifier la solution du problème.

```
In [1]: using JuMP, HiGHS
```

```
In [2]: m = Model(HiGHS.Optimizer)

@variable(m, 0 <= x)
@variable(m, 0 <= y)
@variable(m, 0 <= z)

@constraint(m, 2x + 3y + 4z <= 120.0)
@constraint(m, x + 2y <= 50.0)
@constraint(m, x + 2z <= 50.0)

@objective(m, Min, -2x-y-3z)

print(m)
```

```
Min -2 x - y - 3 z
Subject to
 2 x + 3 y + 4 z <= 120
 x + 2 y <= 50
 x + 2 z <= 50
 x >= 0
 y >= 0
 z >= 0
```

```
In [3]: status = optimize!(m)
```

```

Running HiGHS 1.5.3 [date: 1970-01-01, git hash: 45a127b78]
Copyright (c) 2023 HiGHS under MIT licence terms
Presolving model
3 rows, 3 cols, 7 nonzeros
3 rows, 3 cols, 7 nonzeros
Presolve : Reductions: rows 3(-0); columns 3(-0); elements 7(-0) - Not reduced
Problem not reduced by presolve: solving the LP
Using EKK dual simplex solver - serial
  Iteration      Objective      Infeasibilities num(sum)
        0      -5.9999935790e+00 Ph1: 3(15); Du: 3(5.99999) 0s
        3      -1.0000000000e+02 Pr: 0(0) 0s
Model   status      : Optimal
Simplex iterations: 3
Objective value      : -1.0000000000e+02
HiGHS run time       :              0.01

```

```

In [4]: println([value(x), value(y), value(z)])

[50.0, 0.0, -0.0]

```

```

In [5]: function pivot!(M::Matrix, i::Int, j::Int)
    m, n = size(M)
    @assert M[i, j] != 0
    M[i, :] = M[i, :]/M[i, j]
    for k in setdiff(1:m, i)
        M[k, :] -= M[k, j] * M[i, :]
    end
    return M
end

function getReducedCosts(M::Matrix)
    m, n = size(M)
    return M[end, 1:n-1]
end

function getxB(M::Matrix)
    m, n = size(M)
    return M[1:m-1, end]
end

function enteringVar(M::Matrix)
    rc = getReducedCosts(M)
    index = argmin(rc)
    return rc[index] >= 0 ? -1 : index
end

function exitingVarIndex(M::Matrix{T}, enteringVar::Int) where T
    col = M[1:end-1, enteringVar]
    xB = getxB(M)
    m, n = size(M)
    index = -1
    val = T(Inf)
    for i in 1:m-1
        if (col[i] > 0) && (xB[i]/col[i] < val)
            val = xB[i]/col[i]
            index = i
        end
    end
    return index
end

```

```

end
function isOneHot(v::Vector)
    n = length(v)
    return (sum(iszero, v) == n-1) && (sum(isone, v) == 1)
end
function isoptimal(M)
    return enteringVar(M) == -1
end
function findInitialBasis!(M::Matrix)
    m, n = size(M)
    m-=1
    n-=1
    basis = [-1 for _ in 1:m]
    for i in 1:n
        if isOneHot(M[1:end-1, i])
            index = findfirst(isone, M[:, i])
            basis[index] = i
        end
    end
    @assert !any(t-> t == -1, basis) "problem not caconical"
    for i in 1:m
        j = basis[i]
        pivot!(M, i, j)
    end
    return basis
end
function simplexSolver(A::Matrix{T}, b::Vector, c::Vector; verbose::Bool = false) w
    M = [A b; c' 0]
    basis = findInitialBasis!(M)
    k = 1
    nmax = 1000
    while !isoptimal(M) && k < nmax
        k+=1
        verbose && display(M)
        entering = enteringVar(M)
        entering == -1 && (println("-----"); return T[-1, -1])
        leaving = exitingVarIndex(M, entering)
        leaving == -1 && (println("-----"); return T[-1, -1])
        verbose && @show (entering, leaving)
        basis[leaving] = entering
        pivot!(M, leaving, entering)
    end
    verbose && display(M)
    m, n = size(M)
    xstar = zeros(T, n - 1)
    xstar[basis] = getxB(M)
    return xstar
end

```

simplexSolver (generic function with 1 method)

```

In [6]: A=[2//1 3 4 1 0 0 ;
          1 2 0 0 1 0;
          1 0 2 0 0 1;
          ]

```



```
b=[120, 50, 50]
c = [-2,-1,-3,0,0,0]
```

6-element Vector{Int64}:

```
-2
-1
-3
0
0
0
```

In [7]: `simplexSolver(A, b, c, verbose=true)`

4×7 Matrix{Rational{Int64}}:

```
2//1  3//1  4//1  1//1  0//1  0//1  120//1
1//1  2//1  0//1  0//1  1//1  0//1  50//1
1//1  0//1  2//1  0//1  0//1  1//1  50//1
-2//1 -1//1 -3//1  0//1  0//1  0//1  0//1
```

4×7 Matrix{Rational{Int64}}:

```
0//1  3//1  0//1  1//1  0//1 -2//1  20//1
1//1  2//1  0//1  0//1  1//1  0//1  50//1
1//2  0//1  1//1  0//1  0//1  1//2  25//1
-1//2 -1//1  0//1  0//1  0//1  3//2  75//1
```

4×7 Matrix{Rational{Int64}}:

```
0//1  1//1  0//1  1//3  0//1 -2//3  20//3
1//1  0//1  0//1 -2//3  1//1  4//3  110//3
1//2  0//1  1//1  0//1  0//1  1//2  25//1
-1//2  0//1  0//1  1//3  0//1  5//6  245//3
```

4×7 Matrix{Rational{Int64}}:

```
0//1  1//1  0//1  1//3  0//1 -2//3  20//3
1//1  0//1  0//1 -2//3  1//1  4//3  110//3
0//1  0//1  1//1  1//3 -1//2 -1//6  20//3
0//1  0//1  0//1  0//1  1//2  3//2  100//1
```

(entering, leaving) = (3, 3)

(entering, leaving) = (2, 1)

(entering, leaving) = (1, 2)

6-element Vector{Rational{Int64}}:

```
110//3
20//3
20//3
0//1
0//1
0//1
```

## Question 2

On va résoudre la démonstration par contradiction

On suppose  $\neg p$  ainsi: On suppose que toutes solutions de base réalisable dégénérée peuvent être optimales en satisfaisant  $r_j \geq 0$  pour tout  $j$ .

On considère ainsi le problème linéaire suivant:

Considérons le programme linéaire suivant:

$$\begin{array}{llllll} \max & x_1 & + & x_2 & & \\ \text{tel que} & x_1 & + & x_2 & \leq & 0 \\ & & & x_2 & \leq & 0 \\ & x_1, & & x_2 & \geq & 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{llllll} - \min & -x_1 & - & x_2 & & \\ \text{tel que} & x_1 & + & x_2 & + & x_3 & = & 0 \\ \Rightarrow & & & x_2 & + & x_4 & = & 0 \\ & x_1, & & x_2, & & x_3, & x_4 & \geq & 0 \end{array}$$

En utilisant la méthode du simplexe on a:

$$\begin{array}{cccccc} & x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & b \\ x_3 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ x_4 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ c^T & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 \end{array}$$

Il y a des coefficients réduits négatifs, par la suite on a:

$$\begin{array}{cccccc} & x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & b \\ & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ c^T & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{array}$$

On obtient donc la solution optimale  $(0, 0, 0, 0)$  et  $z = 0$  avec des coûts réduits négatifs, ce qui mène à une contradiction à  $\neg p$ :

Par conséquent on a prouvé par contradiction qu'une solution de base peut être optimale en satisfaisant  $r_j \geq 0$  }\$

### Question 3

- (a) Identifions les variables de base Initiales et Determinons  $B^{-1}$  :

$$\begin{array}{cccccc}
 x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & b \\
 a & b & c & 1 & 0 & 6 \\
 -1 & 2 & e & 0 & 1 & 1 \\
 d & -1 & 3 & 0 & 0 & 0
 \end{array}$$

Les variables de base initiales sont  $x_4$  et  $x_5$  car elles leurs coefficients forment la matrice identité.

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} B^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

- (b) Identifions les variables de base Initiales et Determinons  $B^{-1}$  sur la deuxième itération:

$$\begin{array}{cccccc}
 x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & b \\
 f & 2/3 & 2/3 & 1/3 & 0 & i \\
 g & h & -1/3 & 1/3 & 1 & j \\
 0 & 1/3 & k & l & m & n
 \end{array}$$

Les variables de base initiales sont  $x_1$  et  $x_5$

On obtient  $B^{-1}$  directement depuis le nouveau tableau du simplexe:

$$B^{-1} = \begin{pmatrix} 1/3 & 0 \\ 1/3 & 1 \end{pmatrix}$$

- (c) Trouvons les valeurs de a, b, c, d, e, f, g, h, i, j, k, l, m, n

On refait les étapes du simplexe sur le tableau initiale, on a;

$$\begin{array}{cccccc}
 x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & b \\
 a & b & c & 1 & 0 & 6 \\
 -1 & 2 & e & 0 & 1 & 1 \\
 d & -1 & 3 & 0 & 0 & 0
 \end{array}$$

$x_1$  entre dans la base donc on divise toute la première ligne par  $a$  et on rend  $x_1$  variable isolée en additionnant la ligne 1 à la ligne 2 et en soustrayant d fois la ligne 1 à la ligne 3, on obtien

| $x_1$ | $x_2$         | $x_3$        | $x_4$        | $x_5$ | $b$          |
|-------|---------------|--------------|--------------|-------|--------------|
| 1     | $b/a$         | $c/a$        | $1/a$        | 0     | $6/a$        |
| 0     | $2 + (b/a)$   | $e + (c/a)$  | $0 + (1/a)$  | 1     | $1 + (6/a)$  |
| 0     | $-1 - d(b/a)$ | $3 - d(c/a)$ | $0 - d(1/a)$ | 0     | $0 - d(6/a)$ |

En comparant le tableau obtenu avec le premier et le deuxième tableau du simplexe donnés par l'énoncé, \$\$

$$\begin{aligned}
 & f = 1, g = 0, a = 3, m = 0, \\
 b/a = 2/3 & \Rightarrow b = 2, \\
 c/a = 2/3 & \Rightarrow c = 2, \\
 i = 6/a & \Rightarrow i = 2, \\
 h = 2 + b/a & \Rightarrow h = 8/3, \\
 e + (c/a) = -1/3 & \Rightarrow e = -1, \\
 j = 1 + (6/a) & \Rightarrow j = 3, \\
 -1 - d(b/a) = 1/3 & \Rightarrow d = -2, \\
 k = 3 - d(c/a) & \Rightarrow k = 13/3, \\
 l = 0 - d(1/a) & \Rightarrow l = 2/3, \\
 n = 0 - d(6/a) & \Rightarrow n = 4
 \end{aligned}$$

- **(d) Tableau de la deuxième itération** En remplaçant les valeurs obtenues en c) on obtient le tableau suivant;

|       | $x_1$ | $x_2$ | $x_3$  | $x_4$ | $x_5$ | $b$ |
|-------|-------|-------|--------|-------|-------|-----|
| $x_1$ | 1     | $2/3$ | $2/3$  | $1/3$ | 0     | 2   |
| $x_5$ | 0     | $8/3$ | $-1/3$ | $1/3$ | 1     | 3   |
| $r^T$ | 0     | $1/3$ | $13/3$ | $2/3$ | 0     | 4   |

On a la solution réalisable non dégénérée qui est  $(x_1, x_2, x_3, x_4, x_5) = (2, 0, 0, 0, 3)$  avec  $z^* = -4$  la solution optimale car tous les coûts réduits sont non négatifs. \$\$

- **(e) Écrivons le problème initial** En remplaçant les valeurs obtenues en c) dans le tableau initial du simplexe, on obtient;

$$\begin{aligned}
 \min z = & -2x_1 - x_2 + 3x_3 \\
 \text{tel que} & \quad 3x_1 + 2x_2 + 2x_3 + x_4 = 6 \\
 & -x_1 + 2x_2 + -x_3 + x_5 = 1 \\
 & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0
 \end{aligned}$$

## Question 4

Soit le système

$$x_1 + x_2 \leq 1$$

$$x_1 + x_2 \geq 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

Utilisons la phase I du simplexe pour montrer que ce système ne possède pas de solution

On converti le problème sous forme standard à l'introduction de deux variables artificiels  $x_3, x_4$ , on a;

$$\begin{array}{llllll} \min & & & x_3 & +x_4 & \\ \text{tel que} & x_1 & +x_2 & +x_3 & & = 1 \\ & x_1 & +x_2 & & -x_4 & = 2 \\ & x_1, & x_2, & x_3, & x_4 & \geq 0 \end{array}$$

On obtient le problème sous forme de tableau

$$\begin{array}{ccccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & b \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & -1 & 2 \\ c^T & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{array}$$

Pour avoir les colonnes de la matrice identité, on multipli la deuxième ligne par  $-1$  on a;

$$\begin{array}{ccccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & b \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ -1 & -1 & 0 & 1 & -2 \\ c^T & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{array}$$

Pour obtenir une solution de base réalisable, il faut annuler les coefficients de  $x_3$  et  $x_4$ .

Nous obtenons le nouveau tableau

$$\begin{array}{ccccc} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & b \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ -1 & -1 & 0 & 1 & -2 \\ c^T & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}$$

On ne peut donc pas continuer la résolution du système en utilisant le simplexe comme d'ordinaire car on a un système linéaire incompatible qui n'a aucune solution.

*QED*

La partie en julia;

```
In [8]: function pivot!(M::Matrix, i::Int, j::Int)
    m, n = size(M)
    @assert M[i, j] != 0
    M[i, :] = M[i, :]/M[i, j]
    for k in setdiff(1:m, i)
        M[k, :] -= M[k, j] * M[i, :]
    end
    return M
end

function getReducedCosts(M::Matrix)
    m, n = size(M)
    return M[end, 1:n-1]
end

function getxB(M::Matrix)
    m, n = size(M)
    return M[1:m-1, end]
end

function enteringVar(M::Matrix)
    rc = getReducedCosts(M)
    index = argmin(rc)
    return rc[index] >= 0 ? -1 : index
end

function exitingVarIndex(M::Matrix{T}, enteringVar::Int) where T
    col = M[1:end-1, enteringVar]
    xB = getxB(M)
    m, n = size(M)
    index = -1
    val = T(Inf)
    for i in 1:m-1
        if (col[i] > 0) && (xB[i]/col[i] < val)
            val = xB[i]/col[i]
            index = i
        end
    end
    return index
end

function isOneHot(v::Vector)
    n = length(v)
    return (sum(iszero, v) == n-1) && (sum(isone, v) == 1)
end

function isoptimal(M)
    return enteringVar(M) == -1
end

function findInitialBasis!(M::Matrix)
    m, n = size(M)
    m-=1
    n-=1
    basis = [-1 for _ in 1:m]
    for i in 1:n
        if isOneHot(M[1:end-1, i])
            index = findfirst(isone, M[:, i])
            basis[index] = i
        end
    end
end
```

```

        end
    end
    @assert !any(t-> t == -1, basis) "problem not caconical"
    for i in 1:m
        j = basis[i]
        pivot!(M, i, j)
    end
    return basis
end
function simplexSolver(A::Matrix{T}, b::Vector, c::Vector; verbose::Bool = false) w
    M = [A b; c' 0]
    basis = findInitialBasis!(M)
    k = 1
    nmax = 1000
    while !isoptimal(M) && k < nmax
        k+=1
        verbose && display(M)
        entering = enteringVar(M)
        entering == -1 && (println("-----"); return T[-1, -1])
        leaving = exitingVarIndex(M, entering)
        leaving == -1 && (println("-----"); return T[-1, -1])
        verbose && @show (entering, leaving)
        basis[leaving] = entering
        pivot!(M, leaving, entering)
    end
    verbose && display(M)
    m, n = size(M)
    xstar = zeros(T, n - 1)
    xstar[basis] = getxB(M)
    return xstar
end
end

```

simplexSolver (generic function with 1 method)

```

In [9]: function devoir3_4()

    A=[1//1 1 1 0 ;
        -1 -1 0 1;
    ]

    b=[1, -2]

    c = [0, 0, 1, 1]
    simplexSolver(A, b, c, verbose=true)
end

devoir3_4()

```

```

3×5 Matrix{Rational{Int64}}:
 1//1  1//1  1//1  0//1  1//1
-1//1 -1//1  0//1  1//1 -2//1
 0//1  0//1  0//1  0//1  1//1

```

4-element Vector{Rational{Int64}}:

0//1

0//1

1//1

-2//1