

Optimisation des flux d'un réseau métabolique à l'état stationnaire

1 Graphe en 3D, courbes de niveaux d'une fonction

On peut tracer le graphe d'une fonction f de deux variables x et y avec $z=f(x,y)$ (persp). On peut aussi tracer ses courbes de niveaux (contour).

Exercice 1.1 1. Définir la fonction $f(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2$ en ouvrant un script et en tapant les lignes

```
> carre2D=function(x1,x2){return(x1^2+x2^2)}
```

2. Déterminer à la main le minimum de la fonction `carre2D`.

3. Définir les vecteurs $u1$ et $u2$ comme suite de -2 à 2 par pas de 0.1

4. Calculer et tracer la fonction carre en tout point de la grille $(u1,u2)$ et les courbes de niveaux correspondantes

```
> par(mfrow = c(1,2))# pour avoir deux graphiques côte à côte
> z<-outer(u1, u2, carre2D)# z=carre2D(u1,u2)
> persp(u1, u2, z,main="graphe de x^2+y^2")# graphe 3D de carre2D
> contour(u1,u2,z, main="courbe de niveaux")# lignes de niveaux
```

Exercice 1.2 Mêmes questions avec la fonction $f(x_1, x_2) = x_1^2 \exp(-x_1^2 - x_2^2)$

2 Optimisation

2.1 Optimisation sans contraintes

On peut faire de l'optimisation de fonctions de plusieurs variables avec le logiciel R. Commençons par de l'optimisation sans contrainte.

Exercice 2.1 1. Définir pour $x = (x_1, x_2)$, la fonction $carre(x) = x_1^2 + x_2^2$ en ouvrant un script et en tapant les lignes (il s'agit de la même fonction que précédemment mais l'argument d'entrée est un vecteur)

```
> carre=function(x){return(x[1]^2+x[2]^2)}
```

2. Définir le vecteur $x0 = (1, 1)$. Tester votre fonction `carre` en calculant `carre(x0)`.

```
[1] 2
```

3. Que fait la fonction R "optim" (help)?

4. Tester l'instruction et afficher solution. A quoi correspondent les variables `par`, `value`, `counts` et `convergence` ? (Help)

```
> solution <- optim(x0, carre)#optim avec algo par défaut Nelder-Mead
> print(solution)
```

5. Le résultat obtenu précédemment n'est pas très précis et nécessite beaucoup d'itérations. On peut changer l'algorithme de recherche du minimum en spécifiant une autre méthode. Tester et commenter

```
> solution_meilleure <-optim(x0,carre, NULL, method = "BFGS")# avec la méthode BFGS
```

6. Quel est le gradient de la fonction `carre` (à la main)? Définir la fonction `gcarre`, gradient de la fonction `carre` (arguments d'entrée x et de sortie un vecteur). Tester et commenter

```
> solution_encore_meilleure <-optim(x0, carre, gcarre, method = "BFGS")# en fournissant le gradient
```

2.2 Optimisation avec contraintes

Ecriture:

- Tout problème de minimisation d'une fonction $f(x)$ peut s'écrire comme problème de maximisation de $-f(x)$.
- Toute contrainte "≥" peut s'écrire comme une contrainte "≤":

$$a \geq b \Leftrightarrow -a \leq -b$$

- Une contrainte d'égalité peut toujours s'écrire comme deux contraintes d'inégalités:

$$a = b \Leftrightarrow \begin{cases} a \geq b \\ a \leq b \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a \geq b \\ -a \geq -b \end{cases}$$

2.2.1 Optimisation d'un problème linéaire avec contraintes

Définition 2.1 On appelle programme (ou problème) linéaire avec n variables (x_1, \dots, x_n) et m contraintes:

$$\min \sum_{i=1}^n c_i x_i$$

sous les contraintes $\begin{cases} \sum a_{ji} x_i \leq b_j \\ x_i \in \mathbb{R} \\ i = 1, \dots, n \\ j = 1, \dots, m \end{cases}$

Linéarité: la fonction (objectif) à minimiser et les contraintes sont des fonctions linéaires de la variable x . c_i , a_{ji} et b_j sont des constantes fixées.

Exemple de problèmes non linéaires:

- si la fonction objectif est $x_1^2 + x_2^2$, ce n'est pas une fonction linéaire.
- si x_1 doit être entier, le problème n'est pas un programme linéaire
- si une contrainte est $x_1 x_2 = 1$.

Continuité: les variables x_i sont des réels.

Définition 2.2 On appelle programme linéaire sous forme normale avec n variables (x_1, \dots, x_n) et m contraintes:

$$\min \sum_{i=1}^n c_i x_i$$

sous les contraintes $\begin{cases} \sum a_{ji} x_i \leq b_j \\ \mathbf{x}_i \geq \mathbf{0} \\ i = 1, \dots, n \\ j = 1, \dots, m \end{cases}$

Si on a une variable $x_i \in \mathbb{R}$ (non nécessairement positive), on introduit $x_i^+ \geq 0$ et $x_i^- \geq 0$ et on pose $x_i = x_i^+ - x_i^-$.

Exemple 2.1 On veut résoudre avec le logiciel R le problème suivant

$$\min(x_1 + x_2 + x_3)$$

sous les contraintes $\begin{cases} x_1 - x_2 \leq 1 \\ x_1 + x_3 \geq 3 \\ x_1 - x_2 - x_3 = 1 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases}$

On définit les coefficients c_i , a_{ij} et b_j :

- On définit $c = (1, 1, 1)$ ainsi $x_1 + x_2 + x_3 = \sum_{i=1}^3 c_i x_i$,

- pour que $\sum a_{1i} x_i \leq b_1$ et $\sum a_{2i} x_i \geq b_2$ et $\sum a_{3i} x_i = b_3$, on écrit $\begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \leq \\ \geq \\ = \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix}$

```
> library(lpSolve)# chargement librairie lpSolve
> f.obj=c(1,1,1)# fonction objectif
> f.con=matrix(c(1,-1,0,1,0,1,1,-1,-1),nrow=3,byrow=TRUE) # contraintes
> f.dir=c("<=", ">=", "=")# type contrainte
> f.rhs=c(1,3,1)# second membre
> sol=lp("min",f.obj,f.con,f.dir,f.rhs)# resolution
> print(sol$solution)# affichage solution
```

[1] 3 2 0

Exercice 2.2 On cherche maintenant à résoudre le problème minimum de $x_1 + x_2$ en ajoutant la contrainte $x_2 - x_1 \geq 1$ et $x_1, x_2 \geq 0$ en utilisant le package lpSolve.

Exercice 2.3 Résoudre puis commenter l'encadré ci-dessous (extrait publication "FBA in the era of metabolomics", Lee 2006).

I. Reaction network formalism

Chemical reactions	
Internal	Exchange
R1: -1 A → 1 B	R4: 1 A
R2: -1 B → 1 C	R5: -1 B
R3: -1 C → 1 B	R6: -1 C
	R7: 1 C

⇒ S =

	R1	R2	R3	R4	R5	R6	R7
A	-1	0	0	1	0	0	0
B	1	-1	1	0	-1	0	0
C	0	1	-1	0	0	-1	1

II. FBA formulation

Dynamic mass balance

$$\frac{dC}{dt} = Sv$$

C : Concentration
t : Time
S : Stoichiometric matrix
v : Flux vector

Steady-state assumption

$$Sv = 0$$

LP formulation

Objective: max $Z = v_5$

Constraints:

$$\begin{matrix}
 & R1 & R2 & R3 & R4 & R5 & R6 & R7 \\
 \begin{matrix} A \\ B \\ C \end{matrix} & \begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -1 & 0 & 0 & -1 & 1 \end{bmatrix} & \begin{bmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_7 \end{bmatrix} = 0 & 0 \leq v_1, \dots, v_7 \leq 10
 \end{matrix}$$

III. Hypothetical flux distribution at steady-state

$Z = 10$
 $v = [6.67 \ 3.33 \ 6.67 \ 10.0 \ 3.33 \ 6.67]^T$

2.2.2 Optimisation d'un problème quadratique avec contraintes

Exercice 2.4 On cherche maintenant à résoudre le problème précédent minimum de $\text{carre}(x) = x_1^2 + x_2^2$ en ajoutant la contrainte $x_2 - x_1 \geq 1$. Il existe une fonction `ConstrOptim` prédéfinie sous R pour résoudre les problèmes d'optimisation avec contraintes d'inégalités. Il suffit d'écrire les contraintes sous forme matricielle

1. Écrire $x_2 - x_1 \geq 1$ sous forme matricielle $A \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \geq b$. Définir A et b .

2. Tester et commenter

```
> sol_ineq=constrOptim(c(1,3), carre, gcarre, ui = A, ci = b)
```

3. Tester la commande

```
> constrOptim(c(1,2), carre, gcarre, ui = A, ci = b)#
```

Que signifie la réponse du logiciel ?

L'algorithme de `constrOptim` a besoin d'une initialisation à l'intérieur de l'ensemble des contraintes. Parfois l'ensemble des contraintes est d'intérieur vide et la fonction `constrOptim` ne peut donc pas être utilisée. Si la fonction à optimiser est quadratique définie positive (pouvant s'écrire ${}^t x A x$ avec A matrice définie positive), on peut utiliser la fonction `solve.QP` du package `quadprog`.

Exercice 2.5 On cherche maintenant à résoudre le problème précédent minimum de $\text{carre}(x) = x_1^2 + x_2^2$ en ajoutant la contrainte $x_2 - x_1 = 1$. Vérifier que

$$x_2 - x_1 = 1 \Leftrightarrow \begin{cases} x_2 - x_1 \geq 1 \\ -x_2 + x_1 \geq -1 \end{cases}$$

Pour chercher le minimum de notre fonction, on va utiliser la fonction `solve.QP`. Elle nécessite le package `quadprog`.

1. Charger le package `quadprog`

```
> library(quadprog)
```

2. Définir les matrices et vecteurs suivants

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \quad d = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad A = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

3. Calculer à la main ${}^t x D x - {}^t d x$.

4. La commande

```
solve.QP(D,d,t(A),b)
```

détermine le minimum de $f(x)$ où $f(x) = \frac{1}{2} {}^t x D x - {}^t d x$ sous la contrainte $Ax \geq b$.

Déterminer le minimum de $\text{carre}(x) = x_1^2 + x_2^2$ sous la contrainte $x_2 + x_1 = 1$ (à la main puis avec R).

Exercice 2.6 Déterminer le minimum de $f(x) = x_1^2 + x_2^2 + x_3^2$ sous les contraintes $x_2 + x_1 = 1$ et $x_1 \leq x_3$ en utilisant `solve.QP`

Exercice 2.7 Soit la fonction $f(x) = x_1^2 - 2x_2^2 + 3x_3^2 + 4x_1x_2 + 6x_1x_3$. Déterminer la matrice A (symétrique) telle que $f(x) = {}^t x A x$. Est-elle définie positive ?

2.3 Optimisation des flux d'un réseau métabolique à l'état stationnaire

Exercice 2.8 On considère le réseau métabolique 2.

1. Résoudre le problème suivant:

$$\min \|V\|^2$$

$$\text{tel que } SV = 0$$

$$\text{sous les contraintes } v_1 = 1$$

$$v_i \geq 0 \text{ pour } 1 \leq i \leq 5.$$

(a) Résoudre le problème avec le logiciel R.

(b) En se ramenant à un problème à deux variables (v_2, v_5) , résoudre le problème à la main.

2. Le problème suivant:

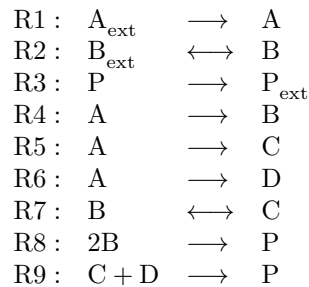
$$\max v_3$$

$$\text{tel que } SV = 0$$

$$\text{sous les contraintes } v_1 = 1 \quad \text{admet-il une unique solution ? Si oui, la déterminer.}$$

$$v_i \geq 0 \text{ pour } 1 \leq i \leq 5$$

Exercice 2.9 Reprendre le réseau métabolique suivant



1. Lire le fichier `RM1.csv` dans la variable `s`. Transformer la data frame `s` en matrice `S`

```
> s <- read.csv2("RM1.csv")
> S <- as.matrix(s, nrow=5, ncol=9)
```

2. Soit le problème suivant:

$$\min \|V\|^2$$

$$\text{tel que } SV = 0$$

$$\text{sous les contraintes } v_1 = v_2 = 1$$

$$v_i \geq 0 \text{ pour } 1 \leq i \leq 9 \text{ et } i \neq 7.$$

Est-il bien posé ? si oui, le résoudre avec R. On vérifiera ses résultats (à la main) en exprimant la fonction objectif en fonction des variables (v_7, v_9) puis on cherchera son minimum.

3. Soit le problème suivant:

$$\max v_3$$

$$\text{tel que } SV = 0$$

$$\text{sous les contraintes } v_1 = v_2 = 1$$

$$v_i \geq 0 \text{ pour } 1 \leq i \leq 9 \text{ et } i \neq 7.$$

Est-il bien posé ?