Algorithimique et programmation

Timothée Poisot

October 2, 2013

Contact

Bureau B-010

Poste 1968

 ${\sf Email: timothee_poisot@uqar.ca}$

Outils suggérés

- R
- ▶ RStudio, TextMate, gEdit, vim, Notepad++, ...
- papier et crayon

Objectifs du cours

- 1. Développer des bonnes habitudes!
- 2. Comprendre la structure des programmes
- 3. Organiser des projets de grande taille

Plan du cours

- 1. Introduction à l'algorithmique (aujourd'hui)
- 2. Vecteurs et opérateurs logiques (16 octobre)
- 3. Stratégies d'analyse de données (30 octobre)
- 4. Structure du code (13 novembre)

Matériel

git clone git@github.com:tpoisot/r_boreas_fall2013.git

Ou https://github.com/tpoisot/r_boreas_fall2013

Approche

- 1. Décomposer le problème
- 2. Comprendre l'articulation des différents composants
- 3. Implémenter

Objectifs de la séance

- 1. Comment penser comme une machine
- 2. Les étapes de la conception du programme
- 3. Concevoir et implémenter un algorithme de tri

La grande question

- 1. Qu'est-ce qui rentre?
- 2. Qu'est-ce qui se passe?
- 3. Qu'est-ce qui sort?

Avant de commencer

- 1. Tout va dans des fichiers .r
- 2. Tout va dans des fonctions
- 3. On commente le code!

Rappel sur les fonctions

```
ma_fonction = function(ce, qui, rentre)
{
   ce qui se passe
   return(ce_qui_sort)
}
```

Exemple

On veut élever un nombre au carré

Entrée: un nombre x

Sortie: x^2

Ce qui se passe: $x \to x^2$

Exemple - en R

On définit la fonction squared: squared = function(x) { return(x²) Puis on teste: print(squared(2)) ## [1] 4 print(squared(4)) ## [1] 16

Notation racourcie

 $squared = function(x) x^2$

Par défaut, R renvoie toujours le résultat de la dernière opération.

Par souci de clarté, on essaie de ne jamais utiliser cette propriété

Algorithmes?

Une suite **finie** et **non-ambigue** d'opérations permettant de résoudre un problème

- 1. finitude: se termine après un nombre fini d'étapes
- 2. précision: étapes définies sans ambigüité
- 3. entrées: on connaît la nature des entrées
- 4. sorties: on connaît leur nature et leur relation aux entrées
- 5. rendement: **toute** opération doit être suffisamment simple pour être réalisée à la main en un temps fini

PGCD

L'algorithme d'Euclide: plus grand commun diviseur

Entrée: deux entiers a et b, tels que a > b > 0

Sortie: un entier c, tel que pgcd(a, b) = c

PGCD - pseudo-code

```
DÉBUT: r = reste de a // b
si r = 0
    renvoie a
sinon
    a = b
    b = r
    retourne à DÉBUT
```

PGCD - en R

```
PGCD = function(a, b) {
    # Cf. séance 4...
    if (b == 0) {
        return(a)
    } else {
        return(PGCD(b, a\%b))
    }
}
```

PGCD - test

```
print(PGCD(16, 4))
## [1] 4
print(PGCD(16, 3))
## [1] 1
print(PGCD(450, 150))
## [1] 150
```

Exercice court

Écrivez un algorithme qui trouve la valeur maximale d'un vecteur **x** Pensez: entrées, sorties, étapes

Exercice court - solution

- 1. $m = x_0$
- 2. pour chaque x dans \mathbf{x} , m = x si x > m
- 3. à la fin de \mathbf{x} , retourner m

Exercice court - en R

```
getMax = function(x) {
    m = x[1]
    for (i in x) if (i > m)
        m = i
    return(m)
getMax(c(1, 2, 3, 4, 5, 4, 3))
## [1] 5
getMax(c(1, 9, 3, 4, 5, 4, 3))
## [1] 9
```

La boîte à outils

- 1. Tests logiques
- 2. Boucles et structures de contrôle
- 3. Un brin de logique!

Boucles for

```
x = c(1:3)
for (i in x) print(i)
## [1] 1
## [1] 2
## [1] 3
for (k in c(1:length(x))) {
    print(x[k])
## [1] 1
## [1] 2
## [1] 3
```

Boucles while

```
Stop = 3
x = c(1:5)
i = 1
while (x[i] \le Stop) {
   print(x[i])
   i = i + 1
## [1] 1
## [1] 2
## [1] 3
```

Boucles while - attention

Une boucle while a une condition de sortie ($x[i] \le Stop$ dans le cas précédent)

C'est **votre travail** de vérifier que cette condition de sortie peut être atteinte

Par exemple, le code while (i < 3) print (i) tourne indéfiniment

Sortir des boucles - next

```
x = c(1:5)
for (i in x) {
    if (i == 3)
        next
    print(i)
## [1] 1
## [1] 2
## [1] 4
## [1] 5
```

Sortir des boucles - break

```
x = c(1:5)
for (i in x) {
    if (i == 3)
        break
    print(i)
}
## [1] 1
## [1] 2
```

Résumé

- ▶ for, while, if/else (plus la semaine prochaine)
- entrées, sorties
- décomposer en étapes simples

Exercice

Concevoir et implémenter un algorithme de tri

Déroulement

- 1. On discute des entrées / sorties
- 2. On discute de l'algorithme
- 3. Vous l'implémentez

Exercice - (une) solution

```
n = 1
tant que n > 0:
   n = 0
   pour i de 2 à longueur(x):
      si x[i] < x[i-1]:
         a = x[i]
         b = x[i-1]
         x[i-1] = a
         x[i] = b
         n = n + 1
renvoie x
```

Exercice - en R

```
bubblesort = function(x) {
    n = 1
    while (n > 0) {
        n = 0
        for (i in c(2:length(x))) {
            if (x[i] < x[i - 1]) {
                a = x[i]
                b = x[i - 1]
                x[i] = b
                x[i - 1] = a
                n = n + 1
    return(x)
```

Exercice - test

```
x_1 = c(1, 4, 3, 2, 5, 6)
x_2 = c(6, 5, 4, 3, 2, 1)
bubblesort(x_1)

## [1] 1 2 3 4 5 6

bubblesort(x_2)

## [1] 1 2 3 4 5 6
```

Exercice - remarques

Cet algorithme s'appelle *bubblesort* – c'est une façon *simple* mais *peu efficace* de trier des nombres

Pensez à ce qui arrive si le vecteur $\mathbf x$ est trié de manière décroissante

Exercice - remarques

```
N = 500
v1 = c(1:N) # already sorted (best case)
v2 = sample(v1) # randomized (average case)
v3 = rev(v1) # in inverse order (worse case)
system.time(bubblesort(v1))
##
     user
           system elapsed
    0.003 0.000
                    0.001
##
system.time(bubblesort(v2))
##
     user system elapsed
##
     1.090 0.000 1.093
system.time(bubblesort(v3))
##
           system elapsed
     user
                    1.657
##
     1.653
            0.004
```

Exercice - améliorations?

- ▶ il faut du temps pour qu'un grand élément remonte en haut du tableau
- ▶ un exemple d'algorithme plus efficace: quicksort

Exercice avancé - pour ceux qui le souhaitent

On a deux cercles dont on connaît les centres, et les diamètres

On veut mesurer *approximativement* la surface de l'aire partagée par ces deux cercles – écrivez cet algorithme

Rappel: un point est dans un cercle si la distance entre ce point et le centre du cercle est \leq au diamètre du cercle

Si vous bloquez: "Aiguille de Buffon"