

# Structures de données et algorithmes

## Répétition 2: Outils d'analyse

Jean-Michel BEGON – <http://www.montefiore.ulg.ac.be/~jmbegon>

26 février 2016

### Exercice 1

L'algorithme suivant est-il correct ? Partiellement ? Totalemment ?

```
1 // {C ≥ 0}
2 x = A
3 y = C
4 product = 0
5 while y > 0
6     product = product + x
7     y = y - 1
8 // {product = A × C}
```

### Exercice 2

Montrer que la fonction récursive  $g(n)$  retourne  $3^n - 2^n$  pour tout  $n \geq 0$ .

```
g(n)
1 if n ≤ 1
2     return n
3 else
4     return 5g(n - 1) - 6g(n - 2)
```

### Exercice 3

- (a) L'algorithme  $A$  nécessite  $10n^3$  opérations pour résoudre un problème. L'algorithme  $B$  résoud le même problème en  $1000n^2$  opérations. Quel est l'algorithme le plus rapide ?
- (b) L'algorithme  $A$  nécessite  $32n \log_2 n$  opérations pour résoudre un problème. L'algorithme  $B$  résoud le même problème en  $3n^2$  opérations. Quel est l'algorithme le plus rapide ?

### Exercice 4

Classer ces fonctions par ordre croissant de complexité (selon l'opérateur  $O(\cdot)$ ).

$n \log_2 n$	$\frac{4}{n}$	$\sqrt{n}$	$2^{2^n}$
$\log_2 \log_2 n$	$8n^3$	$8^{\ln n}$	$\frac{n}{2+n}$
$\log_2 n^7$	$5^{\ln \log_2 n}$	$(\log_2 n)^3$	$\frac{n}{\log_2(2+n)}$

## Exercice 5

- Montrer que  $2n + 100$  est  $\Theta(n)$ .
- Montrer que  $5n^2 + 500n + 5000$  est  $\Theta(n^2)$ .
- Montrer que  $2^{n+1}$  est  $\Theta(2^n)$ .
- Expliquer pourquoi la phrase "Le temps d'exécution d'un algorithme  $A$  est au moins  $O(n^2)$ " n'a aucun sens.
- Montrer que le temps d'exécution d'un algorithme est  $\Theta(g(n))$  si et seulement si le temps d'exécution du pire cas est  $O(g(n))$  et le temps d'exécution du meilleur cas est  $\Omega(g(n))$ .

## Exercice 6

Quelle serait la complexité minimum d'un algorithme qui imprime à l'écran :

- Toutes les sous-chaînes d'une chaîne de caractères.
- Tous les sous-ensembles de caractères d'une chaîne.

## Exercice 7

Pour chacun des pseudo-codes suivants, déterminer ce que fait l'algorithme, puis la complexité asymptotique (en termes de  $\Theta(\cdot)$  et de  $n$ ).

CODE1( $n$ )

```
1 limit = n * n
2 sum = 0
3 for i = 1 to limit
4     sum = sum + 1
5 return sum
```

CODE2( $n$ )

```
1 i = 1
2 limit = n * n * n
3 sum = 0
4 while i < limit
5     sum = sum + 1
6     i = i * 2
7 return sum
```

CODE3( $n$ )

```
1 limit = n * n
2 sum = 0
3 for i = 1 to limit
4     for j = 1 to i
5         sum = sum + 1
6 return sum
```

CODE4( $n$ )

```
1 if n ≤ 1
2     return n
3 else
4     return CODE4(n - 1) + CODE4(n - 1)
```

CODE5( $a, b, c, n$ )

```
1 for i = 1 to n
2     for j = 1 to n
3         a[i][j] = 0
4         for k = 1 to n
5             a[i][j] = a[i][j] + b[i][k] * c[k][j]
```

CODE6( $n$ )

```
1 if n == 0
2     return ""
3 else
4     tmp = CODE6(n/2)
5     if n%2 == 0
6         return tmp + tmp
7     else
8         return tmp + tmp + "x"
```

CODE7( $n$ )

```
1 s = ""
2 for i = 1 to n
3     s = s + "x"
4 return s
```

## Exercice 8

Soit un tableau de  $N$  entiers où chaque entier de l'intervalle  $1..N$  apparaît exactement une fois, à l'exception d'un entier apparaissant 2 fois et d'un entier manquant. Proposer un algorithme linéaire pour trouver l'entier manquant, en utilisant au plus  $\Theta(1)$  d'espace mémoire supplémentaire.

## Exercice 9

On se propose de coder une fonction polynomiale, de la forme :

$$p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$$

- (a) Quelle est la complexité d'un algorithme implémentant  $p(x)$  sous la forme présentée ci-dessus? (En utilisant uniquement des additions et des multiplications.)
- (b) Proposer un algorithme linéaire.