

## Outils logiques et algorithmiques – TD 2 – Complexité

**Exercice 1** (Occurrences d'une chaîne) Cette fonction compte le nombre d'occurrences de la séquence  $s$  dans le texte  $t$ .

```
static int countOccurrences(String s, String t) {
    int ls = s.length();
    int lt = t.length();
    int c=0;
mainLoop:
    for (int i=0; i+ls <= lt; i++) {
        for (int j=0; j<ls; j++) {
            if (s.charAt(j) != t.charAt(i+j)) continue mainLoop;
        }
        c++;
    }
    return c;
}
```

1. En fonction des tailles de  $s$  et  $t$ , combien cette fonction effectue-t-elle de comparaisons de caractères dans le meilleur cas ? Donner un exemple réalisant cette borne.
2. Même question pour le pire cas.
3. Que dire sur la complexité en moyenne ?

□

**Exercice 2** (Exponentiation) Voici deux programmes calculant  $a^n$ , pour  $n \in \mathbb{N}$ .

```
static int power1(int a, int n) {
    int r = 1;
    while (n > 0) {
        r *= a;
        n--;
    }
    return r;
}
```

```
static int power2(int a, int n) {
    int r = 1;
    while (n > 0) {
        if (n % 2 == 1) r *= a;
        a = a*a;
        n = n/2;
    }
    return r;
}
```

1. Quel est le nombre exact d'opérations arithmétiques ou tests effectués par `power1` ?
2. Donner un encadrement du nombre d'opérations arithmétiques ou tests effectuées par `power2`.
3. À partir de quelle valeur de  $n$  la deuxième fonction nécessite-t-elle à coup sûr moins d'opérations que la première ?

□

**Exercice 3** (Sommes nulles) Les deux programmes suivants cherchent dans un tableau d'entiers l'ensemble des triplets dont la somme vaut zéro.

```
static int threeSum1(int[] tab) {
    int n = tab.length;
    int count = 0;
    for (int i=0; i<n; i++) {
        for (int j=i+1; j<n; j++) {
            for (int k=j+1; k<n; k++) {
                if (t[i] + t[j] + t[k] == 0)
                    count++;
            }
        }
    }
    return count;
}
```

```
static int threeSum2(int[] tab) {
    int n = tab.length;
    int count = 0;
    for (int i=0; i<n; i++) {
        int ti = t[i];
        for (int j=i+1; j<n; j++) {
            int tj = t[j];
            for (int k=j+1; k<n; k++) {
                if (ti + tj + t[k] == 0)
                    count++;
            }
        }
    }
    return count;
}
```

1. Combien de fois est exécutée chacune des boucles ?
2. Combien chacun de ces deux programmes réalise-t-il de lectures dans le tableau  $t$  ? Donner la valeur exacte, un ordre de grandeur et un équivalent.
3. Proposer un nouvel algorithme permettant de calculer le même résultat avec un nombre d'accès au tableau  $\Theta(n^2 \log(n))$ . On pourra supposer que tous les éléments du tableau sont distincts.

□

**Exercice 4** (Boucles trompeuses) Voici une fonction mystérieuse, et ses temps d'exécution en micro-secondes mesurés pour des entrées aléatoires de différentes tailles.

```
static int[] elefant(int[] tab) {
    int[] p = new int[tab.length];
    for (int i=1; i<tab.length; i++) {
        int j = i-1;
        while (t[j] >= t[i]) j = p[j];
        p[i] = j;
    }
    return p;
}
```

Taille	Temps
100	27
200	50
400	100
800	180
1600	360

1. En se fiant uniquement au code, quel serait l'ordre de grandeur de la complexité de cette fonction ?
2. Comparer avec les temps mesurés.
3. Que pouvez-vous dire de la boucle `while` ?

□

**Exercice 5** (Plus longue répétition) La fonction suivante cherche dans une chaîne la longueur maximale d'une séquence répétant un même caractère.

```
static int longestRepetition(String s) {
    int i = 0, r = 0;
    while (i < s.length()) {
        int k = 1;
        while (i+k < s.length() && s.charAt(i+k) == s.charAt(i)) k++;
        if (k > r) r = k;
        i += k;
    }
    return r;
}
```

Combien cette fonction effectue-t-elle de comparaisons dans le meilleur cas ? Dans le pire cas ? En moyenne ?

□

**Exercice 6** (Grosse omelette) On se trouve dans un immeuble de  $N$  étages, avec une réserve inépuisable d'œufs. On cherche le plus petit étage  $C$  à partir duquel un œuf lâché par la fenêtre casse en arrivant au sol. On suppose  $0 \leq C \leq N$ .

1. Comment trouver  $C$  avec  $\sim \log(N)$  lancers ?
2. Comment trouver  $C$  avec  $\sim 2\log(C)$  lancers ?
3. À quelle condition reliant  $C$  et  $N$  la deuxième méthode devient-elle avantageuse ?

Supposons maintenant que nous n'avons que 2 œufs.

4. Comment trouver  $C$  avec  $\sim 2\sqrt{N}$  lancers ?

□

**Exercice 7** (Compteur binaire) On souhaite énumérer tous les tableaux de  $n$  booléens, pour un  $n$  arbitraire. Stratégie : chaque tableau correspond à l'écriture binaire d'un nombre  $k \in [0, 2^n[$ , on les énumère dans l'ordre. On considère que le bit de poids faible est à l'indice 0 du tableau. Pour cela on se donne la fonction java suivante, qui modifie le tableau  $t$  en le tableau du nombre suivant.

```
static void incr(boolean[] t) {
    int n = t.length();
    int i = 0;
    while (i < n && t[i]) {
        t[i] = false;
        i++;
    }
    if (i < n) t[i] = true;
}
```

1. Combien la fonction `incr` modifie-t-elle de cases du tableau  $t$  dans le meilleur cas ? dans le pire cas ?
2. On veut calculer la complexité moyenne de `incr`. Pour cela on calcule  $S(n)$  la somme des nombres de cases modifiées par `incr` sur tous les tableaux de booléens de taille  $n$ .
  - (a) Dans combien de tableaux de taille  $n$  `incr` modifie-t-elle exactement  $k$  cases ? Déduire une expression pour  $S(n)$ .
  - (b) Dans combien de tableaux de taille  $n$  `incr` modifie-t-elle la case d'indice  $k$  ? Déduire une autre expression pour  $S(n)$ .
  - (c) Résoudre l'une ou l'autre de ces deux expressions. *Les deux sont solubles ! Mais une est beaucoup plus simple...*
  - (d) En déduire la complexité moyenne de l'opération `incr`.

□