



## 1 Análise de algoritmos

Cf. Capítulo 4 do livro *Data Structures and Algorithms* do Goodrich&Tamassia.

1. Para cada um dos algoritmos programados abaixo, e assumindo que  $n$  é a dimensão do problema, indique o número de operações básicas que são efetuadas no melhor e no pior caso. Analise ainda o caso esperado, considerando que se trata de vectores aleatórios de 0's e 1's.

```
(a) boolean exists = false;
2  int i = 0;
3  while(!exists && i < n){
4      exists = (v[i] == 0);
5      i++;
6  }
```

```
(b) boolean exists = false;
2  int i = 0;
3  while(!exists && i < n){
4      int j = 0;
5      while(!exists && j < n){
6          exists = (m[i][j] == 0);
7          j++;
8      }
9      i++;
10 }
```

2. Num dado computador, uma operação demora um milissegundo a ser executada. Considere um programa que realiza um número de operações dado pela função  $f(n) = n^5$ , para um qualquer parâmetro  $n$ . Qual o maior valor de  $n$  para o qual o programa é capaz de terminar os seus cálculos se o tempo disponível for (i) um ano, (ii) 10 anos, (iii) 15 mil milhões de anos (a idade do universo)? (um ano tem aproximadamente  $3,15 \times 10^7$  segundos).
3. Repita o exercício anterior para as seguintes funções:  $f(n) = \log_{10} n$ ,  $f(n) = n/1000$ ,  $f(n) = n/10$ ,  $f(n) = n^{10}$  e  $f(n) = 10^n$ .
4. Suponha que tem três programas que resolvem o mesmo problema e que fazem, respetivamente,  $n^2$ ,  $\frac{n^2-n}{2}$  e  $2n \log n$  operações para resolver uma instância de tamanho  $n$ . Supondo que vai correr esses programas num computador em que cada operação demora um milissegundo a ser executada, compare o tempo que os programas gastam para resolver instâncias de tamanho 100, 500, 1000, 5000 e 10000.
5. Suponha que, num determinado computador, o tempo de execução de um determinado programa sobre input de tamanho 1000, 2000, 4000 e 8000 é, respetivamente, 5 segundos, 20 segundos, 80 segundos e 320 segundos.

Estime quanto tempo levará a correr sobre um input de tamanho 16000. Estabeleça uma hipótese relativamente à função que prediz o tempo gasto pelo programa.

6. Mostre que:

- (a)  $2004$  é  $\mathcal{O}(1)$
- (b)  $\log(\log(n))$  é  $\mathcal{O}(\log n)$  (sugestão: utilize o facto que  $\log n$  é  $\mathcal{O}(n)$ )
- (c)  $n^3 \cdot (5n + n^3)$  é  $\mathcal{O}(n^6)$
- (d)  $(n + 3)^3$  é  $\mathcal{O}(n^3)$
- (e)  $2^{n+a}$  é  $\mathcal{O}(2^n)$
- (f)  $2^{a \cdot n}$  é  $\mathcal{O}(2^n)$  se  $a < 1$
- (g)  $2^n$  é  $\mathcal{O}(n!)$  (sugestão: tabele os primeiros valores de  $2^n$  e  $n!$  para descobrir o primeiro  $n$  tal que  $2^n < n!$ ; mostre o resultado por indução)

7. Considere  $f(n) = 2^n$  e  $g(n) = n^n$ . Será que  $f$  é  $\mathcal{O}(g)$  ou  $g$  é  $\mathcal{O}(f)$ ? Justifique.

8. Assumindo que  $T_1$  é  $\mathcal{O}(f_1)$  e  $T_2$  é  $\mathcal{O}(f_2)$ , prove as seguintes afirmações.

- (a)  $T_1(n) + T_2(n)$  é  $\mathcal{O}(\max(f_1(n), f_2(n)))$ ;
- (b)  $T_1(n) \times T_2(n)$  é  $\mathcal{O}(f_1(n) \times f_2(n))$ ;
- (c) Se  $T_1$  é  $\mathcal{O}(f_2)$ , então  $\mathcal{O}(T_1 + T_2) = \mathcal{O}(f_2)$ .

9. Ordene as seguintes funções por taxa de crescimento assintótica:  $4n \log n$ ,  $2^{10}$ ,  $2^{\log_{10} n}$ ,  $3n + 100 \log n$ ,  $4^n$ ,  $n^2 + 10n$ .

10. Dê uma caracterização  $\mathcal{O}$  do tempo de execução de cada fragmento de código abaixo, assumindo que  $n$  é a dimensão de cada problema.

(a) 

```
int m = 0;
for(int i = 1; i < 10 * n; i++)
    for(int j = 1; j < n; j++)
        m++;
```

(b) 

```
int b = n * n;
while (b > n)
    if (b % 2 == 0)
        b--;
    else b-=2;
```

(c) 

```
int soma = 0;
for(int i = 0; i < n; i++)
    for(int j = 1; j < 4; j++)
        soma += v[i];
```

(d) 

```
int x = n * n * n;
while(x > 1)
    x /= 2;
```

```

(e) int soma = n * n;
    while (soma % 2 == 0)
        soma--;

(f) for (int i = 0; i < n; i++)
    for (int j = 0; j < n; j++) {
        a[i][j] = 0;
        for (int k = 0; k < n; k++)
            a[i][j] += b[i][k] * c[k][j];
    }

(g) int c = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = i; j < n; j++)
            c++;

(h) int c = 0;
    for (int i = n; i > 0; i/=2)
        for (int j = 0; j < i; j++)
            c++;

```

11. Considere o seguinte algoritmo para o cálculo das médias dos prefixos de um vector. Verifique que o algoritmo dado tem um tempo de execução quadrático e apresente uma solução com tempo linear.

```

1  Algorithm mediaPrefixos(v,n)
2  input: um inteiro n e um vector v de números
3         de tamanho >= n
4  output: vector m de tamanho n :
5           m[i] é a média dos elementos v[0],...,v[i]
6
7  Seja m um vector de números de tamanho n
8  for i=0 to n-1
9      sum:=0
10     for j:=0 to i
11         sum:=sum+v[j]
12     m[i]:=sum/(i+1)
13 return m

```

12. Recorrendo à análise experimental e ao método científico, estabeleça e valide uma hipótese relativamente à taxa de crescimento assintótica do tempo de execução de cada um dos fragmentos de código abaixo, em função de  $n$ .

```

1  Random rd = new Random();
2  String s = "";
3  for (int i = 0; i < n; i++) {
4      if (rd.nextInt(2)==0) s += "0";
5      else s += "1";
6  }
7
8  Random rd = new Random();
9  StringBuilder sb = new StringBuilder();
10 for (int i = 0; i < n; i++) {
11     if (rd.nextInt(2)==0) sb.append("0");
12     else sb.append("1");
13 }
14 String s = sb.toString();

```