

## Universidade Federal de Ouro Preto – UFOP Instituto de Ciências Exatas e Biológicas – ICEB

Departamento de Computação – DECOM

Disciplina: BCC202 - Estruturas de Dados I Professor: Túlio Toffolo (www.toffolo.com.br)

## Lista de Exercícios 02

## Ordem de Complexidade

- 1) O que significa dizer que uma função g(n) é O(f(n))?
- 2) Indique se as afirmativas a seguir são verdadeiras ou falsas e justifique a sua resposta:
  - a.  $2^{n+1} = O(2^n)$ .
  - b.  $2^{2n} = O(2^n)$ .
  - c. É melhor um algoritmo que requer 2<sup>n</sup> passos do que um que requer 10n<sup>5</sup> passos.
  - d. f(n) = O(u(n)) e g(n) = O(v(n)) => f(n) + g(n) = O(u(n) + v(n))
  - e. f(n) = O(u(n)) e g(n) = O(v(n)) => f(n) g(n) = O(u(n) v(n))
- 3) O Casamento de Padrões é um problema clássico em ciência da computação e é aplicado em áreas diversas como pesquisa genética, editoração de textos, buscas na internet, etc. Basicamente, ele consiste em encontrar as ocorrências de um padrão P de tamanho m em um texto T de tamanho n. Por exemplo, no texto T = "PROVA DE AEDSII" o padrão P = "OVA" é encontrado na posição 3 enquanto o padrão P = "OVO" não é encontrado. O algoritmo mais simples para o casamento de padrões é o algoritmo da "Força Bruta", mostrado abaixo. Analise esse algoritmo e responda: Qual é a função de complexidade do número de comparações de caracteres efetuadas no melhor caso e no pior caso. Dê exemplos de entradas que levam a esses dois casos.

## **Explique sua resposta!**

```
#define MaxTexto 100
#define MaxPadrao 10
/* Pesquisa o padrao P[1..m] no texto T[1..n] */
char T[MaxPadrao], int m)
  int i,j,k;
  for (i = 0; i < n - m + 1; i++)
        k = i;
        while ( ( j \le m ) && ( T[k] == P[j] ) )
              j = j + 1;
             k = k + 1;
        if (j > m)
        {
             printf("Casamento na posicao %d",i);
             break:
        }
  }
```

BCC202 – Lista 03 Data: 29/03/2011 Página 1 de 4

- 4) Suponha um algoritmo A e um algoritmo B com funções de complexidade de tempo a(n) = n² n + 549 e b(n) = 49n + 49, respectivamente. Determine quais são os valores de n pertencentes ao conjunto dos números naturais para os quais A leva menos tempo para executar do que B.
- 5) Defina um Tipo Abstrato de Dados TMatriz, para representar matrizes quadradas de tamanho n. Implemente as operações para somar e multiplicar 2 matrizes. Explique qual é a ordem de complexidade dessas duas operações. Se você tivesse a opção de utilizar um algoritmo exponencial  $O(2^n)$  para multiplicar duas matrizes, qual algoritmo você iria preferir? Justifique. Qual seria a modificação necessária em seu tipo abstrato de dados para representar matrizes genéricas com dimensões (m,n)? Nesse caso, qual seria a ordem de complexidade para multiplicar 2 matrizes: (m,n) \* (n, k)?
- 6) Considere que você tenha um problema para resolver e duas opções de algoritmos. O primeiro algoritmo é quadrático tanto no pior caso quanto no melhor caso. Já o segundo algoritmo, é linear no melhor caso e cúbico no pior caso. Considerando que o melhor caso ocorre 90% das vezes que você executa o programa enquanto o pior caso ocorre apenas 10% das vezes, qual algoritmo você escolheria? Justifique a sua resposta em função do tamanho da entrada.
- 7) Apresente a função de complexidade (no pior e melhor caso e no caso médio) para os programas abaixo, fazendo as considerações que considerar pertinente. Lembre-se que a função de complexidade quando não mencionado o caso refere-se ao pior caso.

```
a)
int Max(int A[n])
  int i, Temp;
  Temp = A[0];
  for (i = 1; i < n; i++)
    if (Temp < A[i])
     Temp = A[i];
  return Temp;
b)
void MaxMin1(int A[n], int* pMax, int* pMin)
  int i;
  *pMax = A[0];
  *pMin = A[0];
  for (i = 1; i < n; i++) {
    if (A[i] > *pMax) *pMax = A[i];
    if (A[i] < *pMin) *pMin = A[i];
  }
}
c)
void MaxMin2(int A[n], int* pMax, int* pMin)
  *pMax = A[0];
  *pMin = A[0];
  for (i = 1; i < n; i++) {
    if (A[i] > *pMax) *pMax = A[i];
    else if (A[i] < *pMin) *pMin = A[i];</pre>
  }
```

BCC202 – Lista 02 Data: 29/03/2011 Página 2 de 4

```
d)
void MaxMin3(Vetor A, int* pMax, int* pMin)
 int i, FimDoAnel;
  if ((n % 2) > 0) {
   A[n] = A[n - 1];
   FimDoAnel = n;
  else FimDoAnel = n - 1;
  if (A[0] > A[1]) \{ *pMax = A[0]; *pMin = A[1]; \}
                    { *pMax = A[1]; *pMin = A[0]; }
  i = 3;
  while (i <= FimDoAnel) {</pre>
    if (A[i - 1] > A[i]) {
     if (A[i - 1] > *pMax) *pMax = A[i - 1];
                  < *pMin) *pMin = A[i];</pre>
      if (A[i]
    else {
      if (A[i - 1] < *pMin) *pMin = A[i - 1];
     if (A[i] > *pMax) *pMax = A[i];
    i += 2;
 }
}
e)
void bubblesort( int A[n], int n)
  int i,j;
 int aux;
 for( j = 0; j < n; j++ ) {
  for( i = 0; i < n - 1; i++ ) {</pre>
      if(A[i] > A[i+1])
       aux = A[i];
       A[i] = A[i+1];
       A[i+1] = aux;
    }
  }
}
f)
void bubblesort2( int A[n], int n)
 int i,troca;
 int aux;
  do {
   troca = 0;
    for ( i = 0 ; i < n-1 ; i++ ) {
     if ( A[i] > A[i+1] ) {
       aux = A[i];
A[i] = A[i+1];
```

A[i+1] = aux; troca = 1;

}

} while (troca);

```
g)
void selectsort ( int A[n] , int n)
 int i,j,min;
 int aux;
 for ( i = 0; i < n - 1; i++) {
    for (j = i + 1; j < n; j++)
     if ( A[j] < A[min] )
       min = j;
   aux = A[min];
   A[min] = A[i];
   A[i] = aux;
  }
}
h)
void insertsort(int A[n], int n )
  int j;
  for (int i = 1; i < n; i++) {
   aux = A[i];
   j = i - 1;
    while ( ( j \ge 0 ) && ( aux < v[j] ) ) {
     v[j + 1] = v[j];
     j--;
    v[j + 1] = aux;
i)
void FazAlgo( int n )
 int i,j,k;
  x = 0;
  for( i = 1; i \le n - 1; i++) {
   for(j = i + 1; j \le n; j++) {
     for( k = 1; k <= j; k++)
x = x + 1;
}
j)
void FazAlgo2( int n)
 int i,j,k,x;
 x = 0;
  for( i = 1 ; i <= n ; i ++)
   for(j = i + 1; j \le n - 1; j++)
     for( k = 1; k <= j; k++)
x = x + 1;
}
```