# MC102 – Algoritmos e Programação de Computadores

Instituto de Computação

UNICAMP

Primeiro Semestre de 2015

#### Roteiro

1 Fundamentos de análise de algoritmos

2 Cálculo da função de custo

3 Exercícios

## Fundamentos de análise de algoritmos

- Como analisar um algoritmo:
  - Contar o número de operações realizadas pelo algoritmo para uma dada entrada.
  - ▶ Expressar este número em função do tamanho da entrada (n).
- Exemplos de funções de custo de um algoritmo:
  - $f_1(n) = 5n$
  - $f_2(n) = 2n^2$
  - $f_3(n) = n \log n$

## Fundamentos de análise de algoritmos

- A análise é sempre realizada em relação a um dado modelo computacional.
- No nosso caso, vamos considerar um modelo simplificado:
  - O computador tem um único processador.
  - ► Todos os acessos à memória têm o mesmo custo.
  - Instruções são executadas sequencialmente.
  - Não há instruções nem operações paralelas.
  - Todas as instruções têm custo similar (uma unidade).
- Geralmente estamos interessados em medir o uso dos recursos do sistema (tempo de processamento, uso de memória, largura de banda, consumo de energia, etc).
- Nesta aula vamos considerar como custo computacional apenas o tempo de processamento de um programa.

## Fundamentos de análise de algoritmos

- Para exemplificar a diferença entre funções de custo, suponha:
  - Um computador com 1GHz.
  - Uma instrução executada a cada ciclo da máquina (1GHz = 10<sup>9</sup> instruções por segundo).
- Considere, por exemplo, que o tamanho da entrada é n = 1000000:
  - ▶ Algoritmo com custo f(n) = n:
    - **★** O computador gastará aproximadamente 1 milissegundo.
  - ▶ Algoritmo com custo  $f(n) = n \log n$ :
    - ★ O computador gastará aproximadamente 6 milissegundos.
  - ▶ Algoritmo com custo  $f(n) = n\sqrt{n}$ :
    - ⋆ O computador gastará aproximadamente 1 segundo.
  - ▶ Algoritmo com custo  $f(n) = n^2$ :
    - ★ O computador gastará aproximadamente 17 minutos.
  - ▶ Algoritmo com custo  $f(n) = n^3$ :
    - ★ O computador gastará aproximadamente 32 anos.

• Considere o número de atribuições realizadas por esta função:

```
void troca(int *x, int *y) {
  int aux;

aux = *x;
  *x = *y;
  *y = aux;
}
```

$$f(n) = 2 + 3 = 5$$

Considere o custo de inicialização de um vetor:

```
for (i = 0; i < n; i++)
v[i] = 0;
```

$$i = 0:$$
  $f(n) = 1$   
 $i < n:$   $f(n) = n + 1$   
 $i++:$   $f(n) = n$   
 $v[i] = 0:$   $f(n) = n$ 

Total: 
$$f(n) = 3n + 2$$

Considere o número de multiplicações realizadas por esta função:

```
int fatorial(int n) {
  int fat = 1;

for (i = 2; i <= n; i++)
  fat = fat * i;

return fat;
}</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=2}^{n} 1 = n - 1$$

Considere o número de somas entre elementos das matrizes:

```
for (i = 0; i < n; i++)
  for (j = 0; j < n; j++)
    c[i][j] = a[i][j] + b[i][j];</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=0}^{n-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-1} n = n^2$$

• Considere o número de muliplicações entre elementos das matrizes:

```
for (i = 0; i < n; i++)
  for (j = 0; j < n; j++) {
    c[i][j] = 0;
    for (k = 0; k < n; k++)
        c[i][j] = c[i][j] + (a[i][k] * b[k][j]);
}</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=0}^{n-1} \sum_{k=0}^{n-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=0}^{n-1} n = \sum_{i=0}^{n-1} n^2 = n^3$$

 Considere o número de chamadas à função troca usadas para inverter a ordem dos elementos de um vetor:

$$f(n) = \sum_{i=0}^{\lfloor n/2 \rfloor - 1} 1 = \lfloor n/2 \rfloor$$

Considere o número de execuções do comando soma++:

```
soma = 0;
for (i = 0; i < n; i++)
  for (j = 0; j < n; j++)
    soma++;</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=0}^{n-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-1} n = n^2$$

Considere o número de execuções do comando soma++:

```
soma = 0;
for (i = 0; i < n; i++)
  for (j = 0; j < i; j++)
    soma++;</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=0}^{i-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-1} i = \frac{n(n-1)}{2} = \frac{n^2 - n}{2}$$

Considere o número de execuções do comando soma++:

```
soma = 0;
for (i = 0; i < n; i++)
  for (j = 0; j < n * n; j++)
    soma++;</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-1} \sum_{j=0}^{n^2-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-1} n^2 = n^3$$

Considere o número de execuções do comando soma++:

```
soma = 0;
for (i = 1, k = 1; i <= n; i++, k = k * 2)
  for (j = 1; j <= k; j++)
    soma++;</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{2^{(i-1)}} 1 = \sum_{i=1}^{n} 2^{(i-1)} = 2^{n} - 1$$

Considere o número de execuções do comando soma++:

```
soma = 0;
for (i = 1, k = 2; i <= n; i++, k = k * 2)
  for (j = 1; j <= n/k; j++)
    soma++;</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{\lfloor n/2^i \rfloor} 1 = \sum_{i=1}^{n} \lfloor \frac{n}{2^i} \rfloor \le \sum_{i=1}^{n} \frac{n}{2^i} = n \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{2^i} \le n \sum_{i=1}^{\infty} \frac{1}{2^i} = n$$

Considere o número de execuções do comando soma++:

```
soma = 0;
for (i = 2; i <= n; i++)
  for (j = 1; j <= n/i; j++)
    soma++;</pre>
```

$$f(n) = \sum_{i=2}^{n} \sum_{j=1}^{\lfloor n/i \rfloor} 1 = \sum_{i=2}^{n} \lfloor \frac{n}{i} \rfloor \le \sum_{i=2}^{n} \frac{n}{i} = n \sum_{i=2}^{n} \frac{1}{i} \le n \ln n$$

#### Exercícios

```
for (i = 0; i < n; i++)
  for (j = 0; j < n; j++) {
    if (i < j)
      X(n, i, j);
    if (i == j)
      for (k = j + 1; k < n; j++)
        Y(n, i, j);
    else
      Z(n, i, j);
}
```

Considerando o trecho de código acima, responda:

- Quantas vezes a função X é executada?
- Quantas vezes a função Y é executada?
- Quantas vezes a função Z é executada?

#### Exercícios

```
for (i = 0; i < n; i++)
  for (j = i + 1; j < n; j++) {
    teste(vetor, i, j);

  for (k = j + 1; k < n; k++)
    for (l = k + 1; l < n; l++)
      teste(vetor, k, l);
}</pre>
```

Considerando o trecho de código acima, calcule:

- Um limitante inferior para o número de execuções da função teste.
- Um limitante superior para o número de execuções da função teste.

#### Exercícios

```
for (i = 0; i < n; i++) {
  for (j = 0; j < i; j++)
    for (k = j + 1; k < i; k++)
      teste(vetor, j, k);

for (j = i; j < n; j++)
    for (k = j + 1; k < n; k++)
      teste(vetor, j, k);
}</pre>
```

Considerando o trecho de código acima, calcule:

- Um limitante inferior para o número de execuções da função teste.
- Um limitante superior para o número de execuções da função teste.