

GSI011 – Estrutura de Dados 2

Prof^a: Christiane Regina Soares Brasil

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Análise de Algoritmos
 - Correção: o algoritmo resolve o problema?
 - Desempenho: como o algoritmo resolve? Em quanto tempo?



GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Todo problema computacional tem uma coleção de instâncias (amostras).
- Exemplo: inserção em uma lista linear simplesmente encadeada para instância (14, 25, 0, -7, 31). O tamanho desta instância é 5. A instância (25, -7, 14, 31, 0) é outra entrada possível.

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- O que influencia no desempenho?
 - Tamanho da instância (quantidade de elementos)
 - Qualidade da instância (ordenada ou desordenada, por exemplo)
 - Recursos computacionais (memória, processador)
- Complexidade Computacional
 - Memória + tempo

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

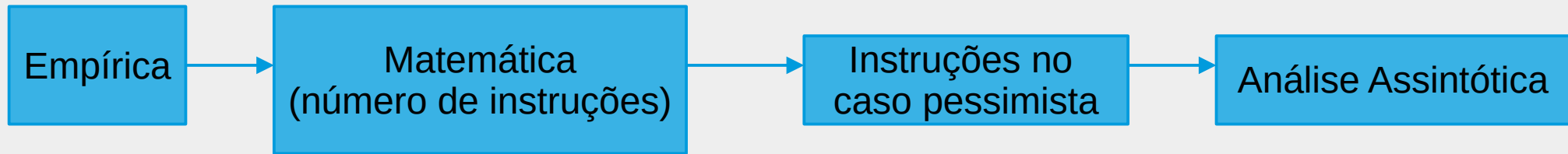
- Análise Empírica:
 - Realização de testes
 - Tempo de execução do programa
- Vantagens:
 - Comparar configurações do computador
 - Comparar sistema operacional
 - Comparar linguagens de programação

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Desvantagens:
 - Necessidade de implementação (habilidade do programador)
 - Resultado “mascarado” (linguagem, hardware e software)
 - Depende das instâncias (tamanho, qualidade)

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Hierarquia de abstração para análise de complexidade:



GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Análise Matemática:
 - “Contar” o número de instruções com tempo $O(1)$, ou seja, tempo constante.
 - Operações básicas
 - Atribuição;
 - Incremento/decremento;
 - Teste de condição;
 - Entrada/Saída.

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Exemplo 1:

```
int a;  
scanf("%d", &a);  
a++;  
printf("%d", a);
```

Caso geral:
 $F(n): 3$
Logo, o custo é constante.

$F(n)$ é a função de custo, onde n é a entrada dos dados.

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Exemplo 2:

```
int a;  
scanf("%d", &a);  
a++;  
if (a>0)  
    printf("%d", a);
```

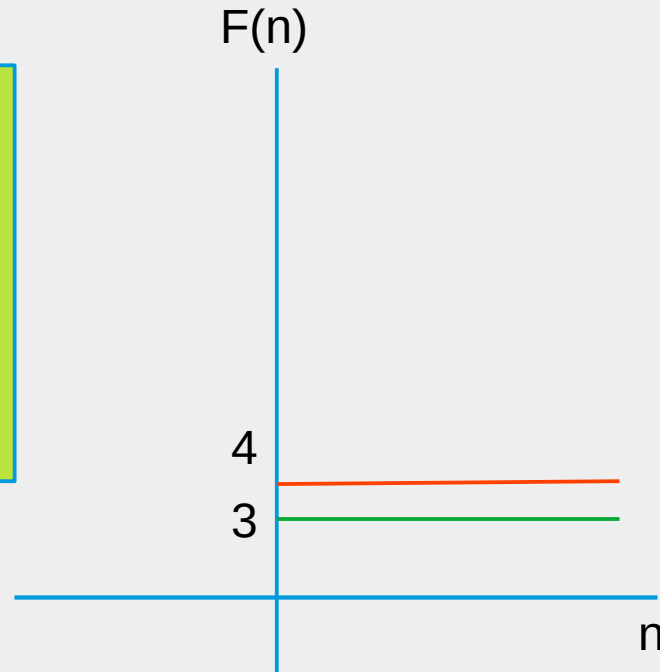
Melhor caso (não positivo):
F(n): 3

Pior caso (positivo):
F(n): 4

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

Melhor caso:
 $F(n): 3$

Pior caso:
 $F(n): 4$



n	Melhor caso	Pior caso
-1	3	-
-10	3	-
1	-	4
10000	-	4

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Exemplo 3:

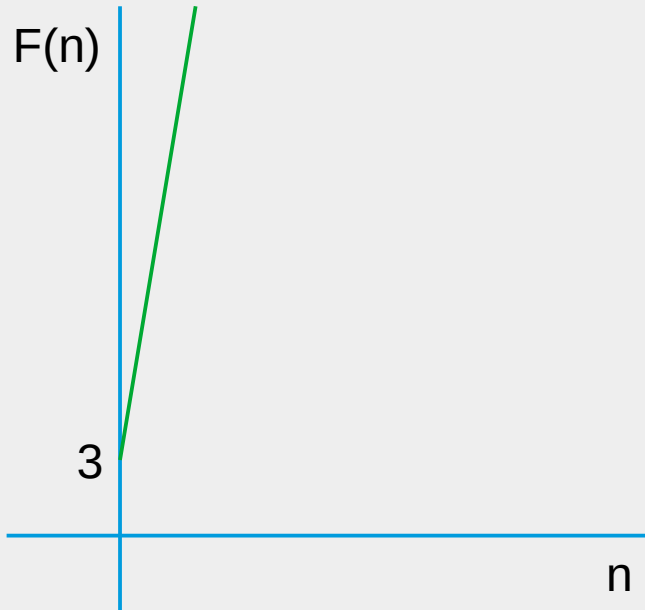
```
int a, x, i;  
scanf("%d %d", &a, &x);  
for(i=0; i<x; i++)  
    a++;
```

Caso geral:
 $F(n): 1 + 1 + 1 + n + n + n$
Portanto, temos:
 $F(n): 3n + 3$

Logo, o custo é linear em função de n .

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Gráfico do exemplo 3:



Caso geral:
 $F(n): 1 + 1 + 1 + n + n + n$
Portanto, temos:
 $F(n): 3n + 3$

Logo, o custo é **linear** em função de n .

Quanto maior o **coeficiente angular**, mais custoso é nosso programa.

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

- Exemplo 4:

```
int i, x, a;  
scanf("%d", &x);  
for(i=0; i<x; i++){  
    scanf("%d", &a);  
    if(a>0) printf("positivo");  
}
```

Melhor caso (nenhum positivo):

$F(n): 1 + 1 + 1 + n + n + n + n$

Portanto, temos:

$F(n): 4n + 3$

Pior caso (todos são positivos):

$F(n): 1 + 1 + 1 + n + n + n + n$

Portanto, temos:

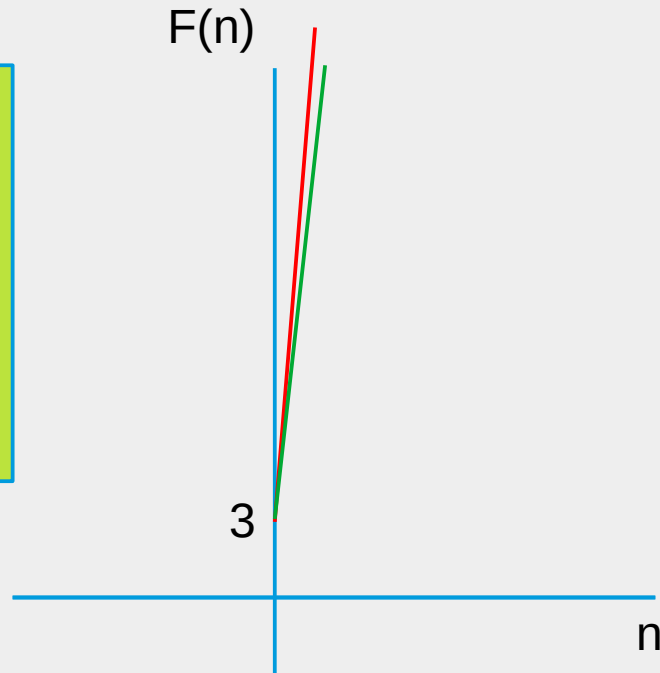
$F(n): 5n + 3$

Ambas tem custo linear em n , no entanto, a segunda é **mais custosa** que a primeira.

GSI011 – Estrutura de Dados 2 – Aula 1

Melhor caso:
 $F(n): 4n + 3$

Pior caso:
 $F(n): 5n + 3$



n	Melhor caso	Pior caso
1	7	8
10	43	53
1000	4 003	5 003
10000	40 003	50 003