

Contagem de Operações em Algoritmos

Exemplos práticos (f1 e f2)

Profa. Andréa Aparecida Konzen

Função f1(n)

```
int f1(n) {  
    r = 0;  
    for (i = 1; i < n; i++) {  
        r = r + 1;  
    }  
    return r;  
}
```

Contagem de Operações

O laço for executa de $i = 1$ até $i < n$, ou seja, $(n - 1)$ vezes.

Dentro do laço, há uma operação de soma simples: $r = r + 1$.

Total de operações:

Operações de atribuição ($r = r + 1$): $(n - 1)$

A complexidade cresce linearmente com n .

Complexidade:

Classe de complexidade: $O(n)$ (linear) – vamos trabalhar nas próximas aulas

Função f2(n)

```
int f2(n) {  
    r = 0;  
    for (i = 1; i < n; i++) {  
        for (j = i + 1; j < n; j++) {  
            r = r + 2;  
        }  
    }  
    return r;  
}
```

Contagem de Operações

Vamos analisar quantas vezes o comando **$r = r + 2$** será executado.

Para cada i de 1 até $n - 1$, j vai de $i + 1$ até $n - 1$.

Número de iterações internas para cada i :

Quando $i = 1$, $j = 2$ a $n - 1 \Rightarrow (n - 2)$ vezes

Quando $i = 2$, $j = 3$ a $n - 1 \Rightarrow (n - 3)$ vezes

...

Quando $i = n - 2$, $j = n - 1 \Rightarrow 1$ vez

Quando $i = n - 1$, $j = n \rightarrow$ laço não executa

Total de operações:

Soma de uma PA

Como $r = r + 2$ é constante, podemos apenas contar quantas vezes é executado:

$\approx (n^2 - 3n + 2)/2$ vezes

Complexidade:

Classe de complexidade: $O(n^2)$ (quadrática) – vamos trabalhar nas próximas aulas

Por que contar operações só dentro dos laços?

```
int f1(n) {  
    r = 0; // operação 1  
    for (i = 1; i < n; i++) { // configuração do laço (contamos só se necessário)  
        r = r + 1; // operação principal  
    }  
    return r; // operação final (constante)  
}
```

A parte que **mais contribui para o custo total** (especialmente quando n é grande) é o corpo do for, ou seja, o $r = r + 1$.

Por isso:

Operações fora de laços (como $r = 0$ ou $\text{return } r$) são **executadas uma única vez** → custo constante, não cresce com n .

Já a operação **dentro do laço** é executada **$(n - 1)$ vezes**, ou seja, cresce conforme n .

Por que contar operações só dentro dos laços?

E o próprio for? Ele não conta?

O for tem três partes:

```
for (i = 1; i < n; i++) {  
    // corpo do laço  
}
```

$i = 1$: executado **1 vez** (inicialização)

$i < n$: testado **n vezes** (inclusive uma última que falha)

$i++$: executado **$(n - 1)$ vezes**

Essas também são operações, mas em análise assintótica (como Big-O) – vamos estudar nas próximas aulas, **não nos importamos com pequenas diferenças**, como contar 3 operações por iteração em vez de 1.

Estamos interessados em saber **como o custo cresce**, então focamos na **operação dominante** — ou seja, o que acontece **dentro do laço**.

Por que contar operações só dentro dos laços?

Regra prática

- Ignore operações **fora dos laços** (constantes).
- Dentro dos laços, **conte as repetições das operações que mais se repetem**.
- Se houver laços aninhados (for dentro de for), o número de repetições cresce mais rápido → atenção a isso!