

Análise de Complexidade de Algoritmos

Estrutura de Dados

Profa. Carla Koike - CIC

Principais Classes de Problemas

- $f(n) = O(1)$: complexidade constante
- $f(n) = O(\log n)$: complexidade logarítmica
- $f(n) = O(n)$: complexidade linear
- $f(n) = O(n \log n)$: ene log de ene
- $f(n) = O(n^2)$: complexidade quadrática
- $f(n) = O(n^3)$: complexidade cúbica.
- $f(n) = O(2^n)$: complexidade exponencial
- $f(n) = O(n!)$: complexidade fatorial

Se 1 instrução = $1\mu\text{s}$...

n	$n \log n$	n^2	n^3
10	33.2	100	1000
100	664	10000	1seg
1000	9966	1seg	16min
100000	1.7s	2.8 hours	31.7 years

Exemplo: Caixeiro Viajante

- Um caixeiro viajante precisa visitar n cidades de tal forma que sua viagem inicie e termine em uma mesma cidade, e cada cidade deve ser visitada uma única vez. Supondo que sempre há uma rota entre duas cidades quaisquer, encontre a menor rota que o caixeiro viajante pode utilizar na sua viagem.
- Algoritmo simples: verificar todas as rotas e escolher a menor delas. Existe $(n-1)!$ rotas possíveis, e cada rota envolve n adições para determinar a distância total: $n!$ total de adições!
- Computador realiza 10^9 adições por segundo, resolver esse problema para 50 cidades levaria 10^{45} séculos de cálculo!

Algoritmos

- Algoritmo exponencial
 - tempo de execução tem função de complexidade $O(c^n)$; $c > 1$.
- Algoritmo polinomial:
 - tempo de execução tem função de complexidade $O(p(n))$, onde $p(n)$ é um polinômio.
- Algoritmos exponenciais: simples variações de pesquisa exaustiva.
- Algoritmos polinomiais: obtidos mediante entendimento aprofundado da estrutura do problema.

Mas, tudo depende de n...

- Existem valores de n onde um algoritmo exponencial é mais rápido que um polinomial:
 - $f(n) = 2^n$ e $g(n) = n^5$, para $n < 20$, o algoritmo exponencial é mais rápido.

Técnicas de Análise de Algoritmos

- Considerar memória infinita
- Não considerar o sistema operacional nem o compilador
- Analisar de preferência o algoritmo e não o programa, e levar em conta o tamanho das entradas
- Somente alguns comandos são considerados: atribuição, adição, multiplicação e comparação, e eles executam em um único passo de tempo

Algumas dicas...

- A complexidade de um laço é igual ao número de comandos internos vezes o número de vezes que ele é executado
- Exemplo:
 - para i de 1 até n faça soma <- soma+1
 - 1 atribuição externa ao laço
 - comandos internos do laço: 1 atribuição, 1 soma, 1 incremento
 - laço é executado n vezes
 - Complexidade $g(n) = 3n + 1$, $O(n)$

Algumas dicas ...

- Laços Aninhados: a complexidade de laços aninhados é o produto dos tamanhos dos laços
- Exemplo:
 - para i de 1 até n faça
 - para j de 1 até m faça
 - soma <- soma + i + j
 - Fora dos laços: 1 atribuição
 - Dentro somente do laço i: 1 atribuição
 - Dentro dos dois laços: 1 atribuição e 2 somas
 - $g(n) = 1 + n + 3(nm)$, $O(nm)$

Algumas dicas ...

- Para uma seqüência de laços do algoritmo:
 - para i de 1 até n faça soma <- soma+1
 - para i de 1 até n faça
 - para j de 1 até n faça
 - soma <- soma + i + j
 - A primeira parte é $O(n)$ e a segunda parte é $O(n^2)$
 - Portanto esse trecho de algoritmo é $O(n^2)$

Algumas dicas ...

- No caso de testes condicionais, a complexidade é a maior das duas partes do teste
- Exemplo:
 - Se teste = 1 então
 - para i de 1 até n faça soma <- soma + i
 - senão
 - para i de 1 até n faça
 - para j de 1 até n faça
 - soma <- soma + i + j
- “Se” é $O(n)$ e “Então” é $O(n^2)$, portanto complexidade é $O(n^2)$

Algumas dicas ...

- Funções não recursivas
 - O tempo de execução de cada procedimento deve ser computador separadamente, um a um, iniciando com os procedimentos que não chamam outros procedimentos.
 - A seguir, avalia-se os procedimentos que chamam os procedimentos que não chamam outros procedimentos, usando os tempos já avaliados
 - Continua sucessivamente até chegar ao programa principal.

Algumas dicas ...

- Funções Recursivas
 - Associamos a complexidade da função recursiva uma equação de recorrência.
 - Uma equação de recorrência é uma equação ou inequação que descreve uma função em termos do seu valor para entradas menores.
 - Resolvendo a equação de recorrência é possível avaliar a classe do algoritmo
 - Existem técnicas para resolver equações de recorrência...

Exercícios 1

- Encontre a complexidade computacional para o seguinte laço:

```
for (cnt1 =0,i=1;i<=n;i++)  
    for (j=1;j<=n;j++)  
        cnt++;
```

Exercícios 2

- Encontre a complexidade computacional para o seguinte algoritmo de ordenação:

```
inteiro i,j,min,x
inicio
  para i de 1 ate n-1 faca
    inicio
      min = 1
      para j de i+1 ate n faca
        se A[j] < A[min] entao min = j
      x = A[min]
      A[min] = A[i]
      A[i] = x
    fim
  fim
fim
```