Análise de Complexidade

Algoritmos e Estruturas de Dados 2

2017-1

Flavio Figueiredo (http://flaviovdf.github.io)

Lembrando da aula passada

- Criamos um Banco Simples
- TAD para Conta Corrente

conta_bancaria.h e conta_bancaria.c (respectivamente)

```
#ifndef CONTA BANCARIA H
#define CONTA BANCARIA H
// definição do tipo
typedef struct {
    int numero;
    double saldo;
} ContaBancaria;
// cabecalho das funções
ContaBancaria* NovaConta(int, double);
void Deposito(ContaBancaria*, double);
void Saque(ContaBancaria*, double);
void Imprime(ContaBancaria*);
#endif
```

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "conta bancaria.h"
ContaBancaria *NovaConta(int num, double saldo) {
    ContaBancaria *conta = malloc(sizeof(ContaBancaria));
    conta->numero = num:
    conta->saldo = saldo;
    return conta;
void Deposito(ContaBancaria *conta, double valor) {
    conta->saldo += valor:
void Saque(ContaBancaria *conta, double valor) {
    conta->saldo -= valor;
void Imprime(ContaBancaria *conta) {
    printf("Numero: %d\n", conta->numero);
    printf("Saldo: %f\n", conta->saldo);
```

Vamos adicionar um extrato

• Um extrato é?

Extrato

- Um extrato é?
 - Uma série de operações bancárias
 - Precisamos então de uma transação antes do extrato

transacao

- Um extrato é?
 - Uma série de operações bancárias
 - Precisamos então de uma transação antes do extrato
- Novo transacao.h ao lado
- TAD simples
- time.h
 - Funções de data e hora em C
 - time_t guarda a quantidade de segundos desde 01/01/1970

```
#ifndef TRANSACAO H
#define TRANSACAO H
#include <time.h>
#define CONTA VAZIA -1
typedef struct {
    int daConta; //conta que originou a transacao
    int paraConta; //conta receptora da transacao
    double valor;
    time t data;
} Transacao;
 * Função auxiliar para casos de transferências.
 * Inverte do daConta com o paraConta
 */
Transacao* InverteDePara(ContaBancaria*);
void Imprime(Transacao*);
#endif
```

[Pequena Pausa] Como contamos tempo em C?

- Tempo é uma abstração no computador
- Solução:
 - Fixar um dia
 - Primeiro de Janeiro de 1970
 - Contamos a quantidade de segundos, ou milissegundos, ou micro-segundos desde essa data
 - o 2 de Janeiro de 1970
 - 86400 (1 Dia em Segundos)

Extrato

- Fizemos um include de "transacao.h"
 - Qual o motivo?
- A ideia é que cada método como Saque atualize
 o Extrato da conta
- Novo método Transferencia

```
#ifndef CONTA BANCARIA H
#define CONTA BANCARIA H
#include "transacao.h"
typedef struct {
    int numero;
    double saldo;
} ContaBancaria;
// Agora retornamos a transacao. Adicionamos a
// transferencia
ContaBancaria* NovaConta(int, double);
void Deposito(ContaBancaria*, double);
void Saque(ContaBancaria*, double);
void Transferencia(ContaBancaria*, ContaBancaria*, double);
void Imprime(ContaBancaria*);
#endif
```

Extrato

- Um extrato é?
 - Uma série de operações bancárias
 - Precisamos então de uma transação antes do extrato (DONE!)
- Precisamos agora da série. Opções?
 - Usar um array

Adicionando um Extrato utilizando um Array

```
#ifndef CONTA BANCARIA H
#define CONTA BANCARIA H
#include "transacao.h"
#define TAMANHO INICIAL 30
typedef Transacao Extrato[TAMANHO INICIAL];
typedef struct {
    int numero;
    double saldo;
    Extrato extrato:
} ContaBancaria;
ContaBancaria* NovaConta(int, double);
void Deposito(ContaBancaria*, double);
void Saque(ContaBancaria*, double);
void Transferencia(ContaBancaria*, ContaBancaria*, double);
void Imprime(ContaBancaria*);
#endif
```

- Vantagens e Desvantagens?
- Quais são as operações que vocês querem fazer no seu extrato?

Adicionando um Extrato com Array

```
#ifndef CONTA BANCARIA H
#define CONTA BANCARIA H
#include "transacao.h"
#define TAMANHO INICIAL 30
typedef transacao Extrato[TAMANHO_INICIAL];
typedef struct {
    int numero;
    double saldo;
    Extrato extrato:
} ContaBancaria;
ContaBancaria* NovaConta(int, double);
void Deposito(ContaBancaria*, double);
void Saque(ContaBancaria*, double);
void Transferencia(ContaBancaria*, ContaBancaria*, \●
           double);
void Imprime(ContaBancaria*);
#endif
```

- Vantagens e Desvantagens?
- Vantagens
 - Simples
 - Acesso direto pelo índice
- Desvantagens?
 - Número fixo de operações
 - Arrays tem tamanho fixo
 - Se aloquei 30 posições
 - Como colocar a 31 transacao?
 - Operações
 - Como achar uma transacao por data?
 - Como achar a transacao de maior valor?

Análise de complexidade

- AEDS2 tem como foco problemas como os do slide anterior
- Vamos sair um pouco do código para discutir este foco agora
- Análise de complexidade vai ajudar nas questões levantadas
- Lembre-se que seu código é:
 - Algoritmos
 - Dados
 - Bons TADs ajudam a gerar bons algoritmos

Análise de complexidade

- O trabalho do programador completo envolve diversos problemas
- Projeto de algoritmos
 - Análise do problema
 - Decisões de projeto
 - Algoritmo a ser utilizado de acordo com seu comportamento
 - Comportamento depende de
 - tempo de execução
 - espaço ocupado

Para um algoritmo particular

- Tempo de execução
 - Quantas passos o algoritmo executa
- Memória
 - [Por exemplo] Tamanho da pilha e alocações
- No nosso estudo de caso:
 - Achar uma transação bancária com maior valor
 - Quantas passos?
 - Quanto de memória alocada?
 - Achar uma transação bancária com menor valor
 - Quantos passos?
 - Quanto de memória alocada?
 - Achar as transações que ocorreram em uma certa data
 - Quantos passos?
 - Quanto de memória alocada?

Classes de algoritmos

- Nos preocupamos com o custo de algoritmos para problemas específicos
 - Pensem em funções. Custo de uma função no seu código
- Para um mesmo problema existem diversos algoritmos
 - Diversas formas de achar a transação bancária de maior valor
- A análise de complexidade nos permite comparar tais algoritmos
- Existem algoritmos que s\u00e3o tidos como \u00f3timos:
 - [Exemplo] Podemos provar que eles executam no menor número de passos possível
 - Casos triviais

A representação de dados vai afetar o custo

Uma boa escolha de um TAD pode melhorar o custo do seu algoritmo

- Uma má escolha vai afetar seu algoritmo
- Capítulo 3 do Programming Pearls!

Medida de custo utilizando um modelo matemático

- Usamos uma abstração matemática de do número de passos que um computador executa durante um algoritmo
- Vamos abstrair o computador
 - Nosso foco aqui não é se um tipo memória RAM é mais rápida do que outra
 - Como também não é se um disco rígido é eficiente
 - Como também não é no tempo de compilação
 - Não é mensurado em segundos, bits etc.
- Vamos focar em número de passos de um algoritmo inicialmente
- Existe também complexidade de memória

Nosso custo é uma função de complexidade

- Função de complexidade f(n)
- f(n) é o número de passos para executar um algoritmo cuja entrada tem tamanho n
- [Geralmente] n é mensurado como o número de passos
 - Em um vetor de 10 posições n = 10
 - Não o número de bits
- Falamos complexidade para um problema de tamanho n

Voltando para o exemplo do banco

- Vamos manter o extrato como um array
- Queremos achar a transacao que tem o maior valor

```
double TransacaoDeMaiorValor(int n, Transacao extrato[n]) {
    double maiorValor = extrato[0].valor;
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        if (extrato[i].valor > maiorValor) {
            maiorValor = extrato[i].valor;
        }
    }
    return maiorValor;
}
```

Achando o maior elemento de um vetor

- O código acima é uma instância de um algoritmo para resolver o problema de achar o maior elemento de um vetor
- Podemos pensar nele independente do tipo que é passado
 - Achar o maior número de um array de inteiros é um algoritmo similar
- Existem outros algoritmos para o problema acima
- Vamos mostrar que o nosso é ótimo!
- Vamos computar f(n) para nosso algoritmo

Complexidade do algoritmo

T equivale a quantidade de vezes que entramos no if

Qual o motivo das linhas do **for** serem n-1?

Laços geram repetições

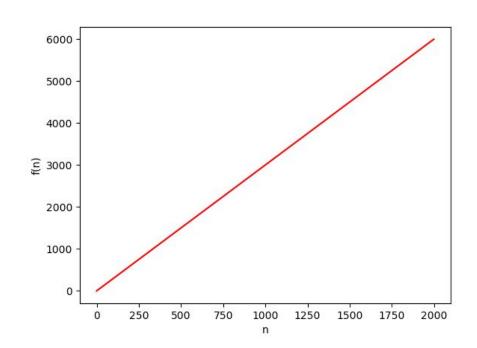
- Um for de 0 até n [0, n)
 - o for (int i = 0; i < n; i++)
- Repete tudo dentro dele n vezes
- Nosso for no slide anterior iniciar de 1
 - 1 passo a menos do que iniciar de 0
- Logo:
 - o n 1 passos
- Qual o valor de f(n)

f(n) da função como um todo

```
• f(n) = 1 + 1 + 3 * (n - 1)
• f(n) = 3n - 3 + 2
• f(n) = 3n - 1 - T
   Qual a implicação disto?
       double TransacaoDeMaiorValor(int n, Transacao extrato[n]) {
            double maiorValor = extrato[0].valor;
                                                                        //1
            for (int i = 1; i < n; i++) {
                                                                        //n-1
                 if (extrato[i].valor > maiorValor) {
                                                                        //n-1
                      maiorValor = extrato[i].valor;
                                                                       //n-1 - T
            return maiorValor;
                                                                       //1
```

f(n) da função como um todo

- f(n) = 3n
 - Vamos ignorar o -1 e o T
 - Mais na próxima aula
- Para cada elemento de entrada temos 3 operações
- Existe um crescimento linear na complexidade do meu algoritmo com a entrada



Algoritmo Ótimo: Vamos focar apenas nas comparações

- O algoritmo abaixo faz n-1 comparações
- Linha do if
 - Cada if é uma comparação
- É impossível achar o menor elemento fazendo menos comparações
 - Em um vetor fora de ordem como o nosso

```
double TransacaoDeMaiorValor(int n, Transacao extrato[n]) {
    double maiorValor = extrato[0].valor;
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        if (extrato[i].valor > maiorValor) {
            maiorValor = extrato[i].valor;
        }
    }
    return maiorValor;
}
```

Provando

- Vamos assumir que:
 - Existe um algoritmo que acha o maior elemento com n 1 1 (ou seja n 2) operações
 - Não existe ordem no vetor
- Obviamente:
 - o n 2 < n 1
 - Assumimos que um algoritmo com n 2 comparações existe
 - Vamos mostrar que nunca poderá garantir corretude
- Como o vetor n\u00e3o tem ordem
 - Ao olhar n 2 elementos sempre vai sobrar 1 elemento para comparar
 - Sempre existe uma chance do maior elemento ser este último
 - Assumimos que o vetor n\u00e3o tem ordem
- Por contradição:
 - Um algoritmo com menos n 2 operações não existe
 - Podemos generalizar com o mesmo argumento para n 1 x, onde x é um inteiro positivo

E se vetor estiver ordenado

789.0 700.0 430.2 150.0 50.0 50.0 22.23 8.50 8.50 2.0

- Neste caso achamos o maior elemento fácilmente
 - o array[0]
- Achamos o menor elemento também
 - o array[n 1]
- 1 operação cada
- Ou seja:
 - Se você armazenar seu vetor sempre ordenado, a operação maior e menor tem custo f(n) = 1
- Existem outras estruturas de dados que resolvem este problema com custo 1
 - MinHeap
 - MaxHeap

Tipos de casos

Melhor caso

- Vetor ordenado
- Resolvo os problemas com 1 operação

Caso médio

- Vetor sem ordem
- Cada elemento tem probabilidade 1/n de aparecer na posição n

Pior caso

- Vetor na ordem inversa
- o O maior elemento sempre é o último
- Meu for só encontra ele na última comparação

Maior e Menor Elemento de um Vetor sem Ordem

```
//Vamos sair do mundo bancário.
//Agora usamos um ponteiro ao invés de um array.
//Não muda muito nossa vida (lembre-se da revisão)
void MinMax(int *vec, int n, int *min, int *max) {
     int i;
     int min = vec[0];
     int max = vec[0];
    for(i = 1; i < n; i++) {
         if(vec[i] < *min) {</pre>
              *min = vec[i];
         if(vec[i] > *max) {
              *max = vec[i];
```

Maior e Menor Elemento de um Vetor sem Ordem

```
//Vamos sair do mundo bancário.
//Agora usamos um ponteiro ao invés de um array.
//Não muda muito nossa vida (lembre-se da revisão)
void MinMax(int *vec, int n, int *min, int *max) {
     int i;
     int min = vec[0];
     int max = vec[0];
    for(i = 1; i < n; i++) {
                                          n - 1 comparações
          if(vec[i] < *min) { ~</pre>
               *min = vec[i];
                                          f(n) = 2(n - 1) comparações
          if(vec[i] > *max)
              *max = vec[i];
```

Melhorando um Pouco

```
void MinMax2(int *vec, int n, int *min, int *max) {
    int i;
    int *min = vec[0];
    int *max = vec[0];
    for(i = 1; i < n; i++) {
         if(vec[i] < *min) { //n - 1
             *min = vec[i]; //A (sempre que true)
         } else {
             if(vec[i] > *max) {     //n - 1 - A
                 *max = vec[i];
```

Existe um algoritmo ótimo para MinMax

- O mesmo executa com 3n/2 2 comparações
- Veremos ele com cuidado em outra aula

Observações

- Estamos falando de f(n) em números de comparações
- Falamos também no caso da função como um todo
 - Faz sentido no problema do mínimo e máximo
- Na próxima aula vamos generalizar
 - o Complexidade de qualquer problema

Exercícios

- Copie o esqueleto de código do banco
 - https://github.com/flaviovdf/AEDS2-2017-1/tree/master/exemplos/banco-01
- Implemente todas as funções
- [Q1] Implementa uma função para achar a transação de maior e menor valor. Use a MinMax2 como base
- [Q2] Faça seu código funcionar com mais de 30 transações
 - Não vale apenas aumentar a constante para um valor maior
 - Seu código deve funcionar com infinitas transações
 - Você possivelmente vai ter que ficar re-alocando o vetor