

Estruturas de Dados e Algoritmos

Introdução e Motivação

Dalton Serey
Departamento de Sistemas e Computação
Universidade Federal de Campina Grande

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Pra início de conversa...

- O que é um algoritmo?
- Como podemos descrever algoritmos?
- Como devemos avaliar algoritmos?
- O que é análise de algoritmos?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Pra início de conversa...

- O que é um algoritmo?
- Como podemos descrever algoritmos?
- Como devemos avaliar algoritmos?
- O que é análise de algoritmos?

O objetivo desta aula é
responder a estas quatro perguntas...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

O que é um algoritmo?

É um procedimento a partir do qual calculamos valores, ditos *de saída*, a partir de valores, ditos *de entrada*.

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

O que é um algoritmo?

É uma sequência finita de instruções computáveis que transformam um conjunto de valores em uma dada situação inicial em uma situação final que satisfaz condições específicas.

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Exemplos de algoritmos

- O método para resolver **equações quadráticas**...
- O clássico **algoritmo de Euclides**...
- O **crivo de Eratóstenes**...
- Os métodos ensinados às crianças para **somar, subtrair, multiplicar e dividir inteiros**...
- etc, etc, etc...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Qual a diferença entre programas e algoritmos?

- Um **algoritmo** é uma **idéia**.
- Um **programa** é um **texto** que descreve um sistema computacional.

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Qual a diferença entre programas e algoritmos?

- **Programas** são escritos em notações projetadas para que *computadores* a processem:
 - Pascal, C, C++, Java, PHP, etc...
- **Algoritmos** são escritos para que *humanos* os entendam...
 - como ensinam crianças a somar dois números inteiros?
alguém escreve algum programa?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Como podemos descrever algoritmos?

- Em princípio, **toda linguagem** serve...
 - português, inglês, chinês, Pascal, Java, assembly, ...
- Mas, há **problemas** que queremos evitar...
 - ambiguidade
 - prolixidade
 - falta de estrutura
 - inadequação para o uso final: programação

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Como podemos descrever algoritmos?

- Conclusão: precisamos de algo mais formal!
- Algo que permita:
 - hierarquizar e organizar a descrição do algoritmo
 - descrever aspectos controle de fluxo:
 - reduzir a ambiguidade
 - ser conciso, mas sem ser criptográfico

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Como podemos descrever algoritmos?

- Conclusão: precisamos de algo mais formal!
- Algo que permita:
 - hierarquizar e organizar a descrição do algoritmo
 - descrever aspectos controle de fluxo:
 - reduzir a ambiguidade
 - ser conciso, mas sem ser criptográfico
- Que tal **linguagens de programação**?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

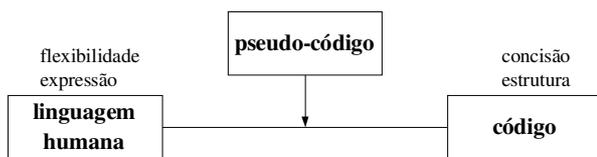
Como podemos descrever algoritmos?

- O problema é que linguagens de programação...
 - são feitas para leitores “burros” (computadores)
 - têm exigências sintáticas muito “chatas”
 - não permitem elipses, mesmo que sejam óbvias
 - obrigam a tratar condições de erro (robustez)
 - obrigam a pensar em detalhes irrelevantes
- Queremos o poder de **abstrair** com inteligência!

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Solução: pseudo-código



- A idéia é combinar
 - a *estrutura* e a *concisão* (de linguagem em código)
 - com *flexibilidade* e *expressão* (da linguagem humana)

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFCG

Usando pseudo-código...

- ... resolva o seguinte problema:

Especifique um programa que calcule as médias acumuladas de um vetor V contendo n inteiros. As médias devem ser armazenadas em um vetor M com n reais.

- 5 minutos para resolver...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFCG

Exemplo de pseudo-código

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2:   soma := 0
3:   for j := 1 to i
4:     soma += V[j]
5:   M[i] := soma / i
6: return M
```

E agora? Como avaliamos nosso algoritmo?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFCG

Como devemos avaliar um algoritmo?

3 critérios para avaliar algoritmos:

- **corretude**
- **simplicidade**
- **eficiência**

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFCG

Como devemos avaliar um algoritmo?

corretude

- um algoritmo é correto se para toda entrada especificada a saída correta é produzida

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFCG

Como devemos avaliar um algoritmo?

simplicidade

- um algoritmo é simples se puder ser facilmente entendido, implementado e mantido;

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFCG

Como devemos avaliar um algoritmo?

eficiência

- a eficiência de um algoritmo é definida como a inversa da quantidade de **recursos** que requer para seu funcionamento
- que recursos são esses?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Retomemos nosso exemplo...

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2:   soma := 0
3:   for j := 1 to i
4:     soma += V[j]
5:   M[i] := soma / i
6: return M
```

- Responda:
 - é correto? é simples? é eficiente?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2:   soma := 0
3:   for j := 1 to i
4:     soma += V[j]
5:   M[i] := soma / i
6: return M
```

- Como podemos **provar** que o algoritmo é correto?

“Testes servem apenas para provar que um algoritmo tem erros, nunca para provar que está correto.” (Dijkstra)

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude

- A idéia é garantir que:
 - em qualquer possível execução, cada bloco faz exatamente o que esperamos que faça
- Para isso, devemos
 - identificar *o que deve ser feito* por cada bloco
 - identificar *o estado* antes do bloco executar
 - avaliar o efeito do bloco sobre *o estado*
 - caracterizar *o estado* após a execução do bloco

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude

- Provar a corretude de algoritmos não é fácil!
- Contudo, é boa prática para a concepção de algoritmos ter em mente os elementos necessários para uma prova...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Invariantes de laço

Método para provar a corretude de blocos de laço:

- 1. Declarar a invariante**
 - propriedade relevante para provar a corretude
- 2. Verificar o caso base**
 - deve valer antes de executar o laço...
 - e para o primeiro valor da variável de controle
- 3. Verificar que a propriedade se mantém a cada passo**
- 4. Aplicar a invariante ao caso final**
 - ou seja, para o valor final da variável de controle

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude de MediaAcumulada

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2:   soma := 0
3:   for j := 1 to i
4:     soma += V[j]
5:   M[i] := soma / i
6: return M
```

- Vamos assumir que para qualquer i ,
 - as linhas 2-4 calculam a soma de $V[1..i]$
- Logo, temos a seguinte abstração

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude: invariante de laço

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2-4:   soma := calcula a soma de V[1..i]
5:   M[i] := soma / i
6: return M
```

- Se soma é a soma de i valores, então
- $M[i]$, após executar a linha 5, é necessariamente a média desses valores
- Logo, temos outra abstração...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude: invariante de laço

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2-5:   M[i] := média dos valores de V[1..i]
6: return M
```

- Agora ficou fácil provar o método inteiro...
- Qual invariante de laço é útil aqui?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude: invariante de laço

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2-5:   M[i] := média dos valores de V[1..i]
6: return M
```

- Declaração da invariante:

$I(i) = "M[1..i-1]$ armazena as médias acumuladas de $V[1..i-1]"$

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude: invariante de laço

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2-5:   M[i] := média dos valores de V[1..i]
6: return M
```

- A base:
 - para $i=1$, a condição $I(1)$ é trivialmente verdade...
 - $M[1..0]$ e $V[1..0]$ são vazios;
 - ou seja, temos base para a "indução"...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude: invariante de laço

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2-5:   M[i] := média dos valores de V[1..i]
6: return M
```

- A manutenção (k -ésima execução do laço):
 - antes do laço devemos assumir que $I(k)$ é verdade
 - ou seja, que $M[1..k-1]$ está ok!
 - durante o laço, calculamos $M[k]$ corretamente
 - ao atingirmos o ponto da invariante, $M[1..k]$ estará ok
 - fazendo $I(k+1)$ ser verdadeira...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude: invariante de laço

```
Real[1..n] MediaAcumulada(Inteiro V[1..n])
1: for i := 1 to n
2:   M[i] := soma valores de V[1..i] / i
6: return M
```

- Após a última execução do laço, $i = n+1$
 - após a última execução do laço, $i = n+1$
 - logo, pela invariante, temos que $I(n+1)$ é verdade:
 - $M[1..n]$ contém as médias acumuladas de $V[1..n]$
- Portanto, o algoritmo está correto!

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Corretude

Não existe algoritmo meio correto...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Simplicidade

- Agora que sabemos que o algoritmo é correto,
- Podemos responder se ele é **simples**?
- Resposta:
 - você teria dificuldades em implementá-lo?
 - você teria dificuldades em encontrar erros em uma implementação de outra pessoa?
- Nosso algoritmo é **simples**!
- De fato, o algoritmo é óbvio... (!)

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Eficiência

É intuitivo que a eficiência deve admitir uma **escala de valores**. Portanto, não se trata apenas de verificar se um algoritmo é ou não eficiente... mas, sim, de dizer **o quão eficiente** ele é.

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Eficiência

Dissemos que um algoritmo é uma idéia e não uma implementação. Logo, como podemos avaliar os recursos que ele consome?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Eficiência

- Na prática, interessa **comparar algoritmos** que resolvam o **mesmo problema**.
- Logo, o resultado da análise deve refletir apenas o que é intrínseco de cada algoritmo...
- Deve abstrair tudo o que for da implementação ou do ambiente usado para execução.
- Como resolver esse problema?

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Eficiência

- Método experimental
 - várias implementações completas
 - um grande número de execuções *controladas*
 - medição cautelosa das variáveis de interesse
 - análise (estatística) dos resultados
- Método analítico
 - idéia: construir um modelo matemático do algoritmo
 - comparar algoritmos com base nos modelos

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

De volta a nosso exemplo...

- Como podemos avaliar nosso algoritmo?
- Serve rodar o programa e ver o tempo de execução para diferentes entradas?
- Quanto espaço de memória ele precisa?

- Exercício: responda às perguntas acima.

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

O que é análise de algoritmos?

Para o profissional de computação, analisar um algoritmo significa determinar sua eficiência em termos da quantidade de recursos necessários para sua execução.

- Está implícito que o algoritmo é correto!

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

E como devemos fazer análise de algoritmos?

- Isso já é assunto da próxima aula...

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Resumo

- Um algoritmo é uma **seqüência finita de instruções** que permite computar valores de saída a partir de valores de entrada.
- Para descrever algoritmos usamos **pseudo-código**, uma forma de linguagem que enfatiza **flexibilidade** e **expressão** sem abrir mão de **estrutura** e **concisão**.
- Avaliamos algoritmos com base em três critérios fundamentais: **corretude**, **simplicidade** e **eficiência**.
- Analisar um algoritmo é avaliar sua **eficiência**, ou seja, determinar a quantidade de recursos que requer para operar.

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG

Exercícios

1. Prove a corretude do algoritmo de ordenação conhecido como *bubblesort*. Escreva um programa em Java que implemente o *bubblesort*.
2. Escreva um programa de teste para o *bubblesort* que submeta vetores com dados aleatórios e temporize o tempo total de ordenação.
3. Execute o programa várias vezes para vetores de tamanhos diferentes. Anote os valores e construa um gráfico com os valores obtidos (sugestão: use o *gnuplot*).
 - abcissas: tamanho do vetor
 - ordenada: média dos tempos de execução observados

Versão 1.1

© 2003 Dalton Serey DSC/UFG