# Estudo e Implementação de Ordenação por Reversão Com Sinal

Fernando Chirigati, Rafael Dahis, Rafael Lopes, Victor Bursztyn

Biologia Computacional Engenharia de Sistemas e Computação Mestrado em Engenharia de Sistemas e Computação Universidade Federal do Rio de Janeiro Professoras Celina e Marília

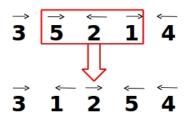
30 de Maio de 2011

# Agenda

- Introdução
- 2 Implementação
  - Dados iniciais
  - O algoritmo
  - Estruturas de Dados
  - Implementando o algoritmo
  - Complexidade
- Um novo algoritmo
  - Introdução e Definições
  - Idéia do Algoritmo
- 4 Conclusões



- Comparar genomas = descobrir a distância entre genes
- Reversão = um tipo de operação de reorganização das bases de um gene
- Ordenação por reversão = reordenar uma cadeia utilizando somente reversões



# Agenda

- Introdução
- 2 Implementação
  - Dados iniciais
  - O algoritmo
  - Estruturas de Dados
  - Implementando o algoritmo
  - Complexidade
- Um novo algoritmo
  - Introdução e Definições
  - Idéia do Algoritmo
- 4 Conclusões



Dados iniciais O algoritmo Estruturas de Dados Implementando o algoritmo Complexidade

- Desenvolvimento em C
- Alocação dinâmica de memória
- Limitação de Escopo: não consideramos tratamento de componentes ruins

- Desenvolvimento em C
- Alocação dinâmica de memória
- Limitação de Escopo: não consideramos tratamento de componentes ruins
- Mas devemos sempre fazer o teste!

- Desenvolvimento em C
- Alocação dinâmica de memória
- Limitação de Escopo: não consideramos tratamento de componentes ruins
- Mas devemos sempre fazer o teste!
- Algoritmo termina se encontrar alguma componente ruim

Dados iniciais
O algoritmo
Estruturas de Dados
Implementando o algoritmo
Complexidade

- Desenvolvido por Hannenhalli e Pevzner em 1995.
- Baseado no Diagrama de Realidade e Desejo(DRD).
- Complexidade alta.

• Arestas divergentes  $\rightarrow$  ao dar orientação em um ciclo, duas arestas de desejo que estão em sentidos opostos no DRD.

- Arestas divergentes → ao dar orientação em um ciclo, duas arestas de desejo que estão em sentidos opostos no DRD.
- ullet Arestas convergentes o caso as arestas de desejo estejam no mesmo sentido.

- Arestas divergentes  $\rightarrow$  ao dar orientação em um ciclo, duas arestas de desejo que estão em sentidos opostos no DRD.
- ullet Arestas convergentes o caso as arestas de desejo estejam no mesmo sentido.
- ullet Ciclo bom ullet um ciclo que possui ao menos duas arestas divergentes.

- Arestas divergentes  $\rightarrow$  ao dar orientação em um ciclo, duas arestas de desejo que estão em sentidos opostos no DRD.
- Arestas convergentes → caso as arestas de desejo estejam no mesmo sentido.
- ullet Ciclo bom ullet um ciclo que possui ao menos duas arestas divergentes.
- ullet Ciclo ruim o um ciclo que todas as arestas são convergentes.

- Arestas divergentes → ao dar orientação em um ciclo, duas arestas de desejo que estão em sentidos opostos no DRD.
- ullet Arestas convergentes o caso as arestas de desejo estejam no mesmo sentido.
- $\bullet$  Ciclo bom  $\to$  um ciclo que possui ao menos duas arestas divergentes.
- ullet Ciclo ruim o um ciclo que todas as arestas são convergentes.
- Componente de um diagrama → todos os ciclos que se cruzam formam uma componenete.

- Arestas divergentes → ao dar orientação em um ciclo, duas arestas de desejo que estão em sentidos opostos no DRD.
- Arestas convergentes → caso as arestas de desejo estejam no mesmo sentido.
- $\bullet$  Ciclo bom  $\to$  um ciclo que possui ao menos duas arestas divergentes.
- ullet Ciclo ruim o um ciclo que todas as arestas são convergentes.
- Componente de um diagrama → todos os ciclos que se cruzam formam uma componenete.
- ullet Componente boa o possui ao menos um ciclo bom.



- Arestas divergentes → ao dar orientação em um ciclo, duas arestas de desejo que estão em sentidos opostos no DRD.
- Arestas convergentes → caso as arestas de desejo estejam no mesmo sentido.
- $\bullet$  Ciclo bom  $\to$  um ciclo que possui ao menos duas arestas divergentes.
- ullet Ciclo ruim o um ciclo que todas as arestas são convergentes.
- Componente de um diagrama → todos os ciclos que se cruzam formam uma componenete.
- ullet Componente boa o possui ao menos um ciclo bom.
- ullet Componente ruim o todos os ciclos são ruins.



### Algoritmo

entrada: Permutação  $\alpha$ 

Saída: Uma reversão que ordena para a permutação Identidade.

if existe uma componente boa no  $DRD(\alpha)$  then

escolha duas arestas de realidade divergentes *e f* deste componente, tendo a certeza de que sua reversão não criará componentes ruins.

**return** a reversão caracterizada por *e* e *f*.

#### end

Senão: Caso não tratado. Retorna "Não é possivel reverter a partir deste ponto. Teremos componentes ruins."

Baseado em dois teoremas:

#### Teorema 1

Em uma reversão  $\rho$  ocorrendo em duas arestas de realidade e e f, então:

- Se e e f pertencem a ciclos diferentes, a quantidade de ciclos diminui em um.
- Se e e f são arestas convergentes, então a quantidade de ciclos se mantém.
- Se e e f são arestas divergentes, então a quantidade de ciclos aumenta em um.

#### Teorema 2

Uma reversão feita por duas arestas divergentes do mesmo ciclo é uma reversão que ordena se e somente se ao reverter não gera nenhuma componente ruim.

Introdução Implementação Um novo algoritmo Conclusões Dados iniciais O algoritmo Estruturas de Dados Implementando o algoritmo Complexidade

#### Fluxo:

- Pré-processamento da entrada
- 2 Criação das arestas de desejo
- Oriação das arestas de realidade
- Procurar todas as componentes
- **Solution** Enquanto número de ciclos != n + 1 : aplicar reversões, "making sure" que elas não criaram componentes ruins
- Oriar arquivo de saída, salvar output

# Procurar todas as componentes

- Numerar as arestas de realidade
- Caminhar pelas arestas
  - Encontrando ciclos
  - Definindo componentes (conjunto de ciclos)
- Componente será ruim se não houver ao menos duas arestas divergentes em um de seus ciclos

# Aplicar reversões, "making sure" que elas não criaram componentes ruins

- Para cada componente, para cada ciclo dentro do componente:
  - se houver arestas divergentes:
    - Reverter! (inverter essas arestas de realidade)
- Se essa reversão não criou ciclos ruins: prosseguir.
- Caso contrário: testar outra possível reversão.

- Construção do DRD: O(n).
- encontrar ciclos: O(n).
- Determinar se um ciclo é bom ou ruim: O(n). Para todos os ciclos:  $O(n^2)$
- Selecinar duas arestas divergentes:  $O(n^2)$
- Verificar que sua reversão não cria componentes ruins:  $O(n^2)$

- Construção do DRD: O(n).
- encontrar ciclos: O(n).
- Determinar se um ciclo é bom ou ruim: O(n). Para todos os ciclos:  $O(n^2)$
- Selecinar duas arestas divergentes:  $O(n^2)$
- Verificar que sua reversão não cria componentes ruins:  $O(n^2)$
- Logo, os dois itens combinados formam uma complexidade  $O(n^4)$ .

- Construção do DRD: O(n).
- encontrar ciclos: O(n).
- Determinar se um ciclo é bom ou ruim: O(n). Para todos os ciclos:  $O(n^2)$
- Selecinar duas arestas divergentes:  $O(n^2)$
- Verificar que sua reversão não cria componentes ruins:  $O(n^2)$
- Logo, os dois itens combinados formam uma complexidade  $O(n^4)$ .
- Devemos fazer essa ordenação até termos n ciclos. Logo, O(n) vezes.

- Construção do DRD: O(n).
- encontrar ciclos: O(n).
- Determinar se um ciclo é bom ou ruim: O(n). Para todos os ciclos:  $O(n^2)$
- Selecinar duas arestas divergentes:  $O(n^2)$
- Verificar que sua reversão não cria componentes ruins:  $O(n^2)$
- Logo, os dois itens combinados formam uma complexidade  $O(n^4)$ .
- Devemos fazer essa ordenação até termos n ciclos. Logo, O(n) vezes.
- Complexidade final:  $O(n^5)$ .



# Agenda

- Introdução
- 2 Implementação
  - Dados iniciais
  - O algoritmo
  - Estruturas de Dados
  - Implementando o algoritmo
  - Complexidade
- Um novo algoritmo
  - Introdução e Definições
  - Idéia do Algoritmo
- 4 Conclusões

# Introdução

- Proposto por Tannier, Bergeron, Sagot(2005).
- Complexidade de  $O(n^2)$ .

# Introdução

- Proposto por Tannier, Bergeron, Sagot(2005).
- Complexidade de  $O(n^2)$ .
- Pode ser reduzido a  $O(n\sqrt{nlogn})$  se utilizar uma estrutura de dados mais adequada.

# Introdução

- Proposto por Tannier, Bergeron, Sagot(2005).
- Complexidade de  $O(n^2)$ .
- Pode ser reduzido a  $O(n\sqrt{nlogn})$  se utilizar uma estrutura de dados mais adequada.
- Utiliza grafo de sobreposição.

# Definições

- Arco v<sub>i</sub>
- Arcos que se intersectam.
- Grafos de sobreposição.
- Arco e vértices orientados e não-orientados.
- Complemento local do grafo de sobreposição.

- É dado como entrada o conjunto de arcos que definem a permutação.
- Enquanto existir um arco orientado, adicione faça a reversão a partir do arco orientado, atualizando os arcos.
- Salve essas reversões.
- Reaplique as reversões ao contrário, até achar um arco orientado. Salve as reversões nesta feitas em segunda estrutura.
- Recomece, até todos os vértices serem seguros.
- Quando todos os vertices forem seguros, a ordem das reversões dada pelas duas estruturas definem as reversões a serem feitas.

## Agenda

- Introdução
- 2 Implementação
  - Dados iniciais
  - O algoritmo
  - Estruturas de Dados
  - Implementando o algoritmo
  - Complexidade
- Um novo algoritmo
  - Introdução e Definições
  - Idéia do Algoritmo
- 4 Conclusões



Introdução Implementação Um novo algoritmo Conclusões

# Estudo e Implementação de Ordenação por Reversão Com Sinal

Fernando Chirigati, Rafael Dahis, Rafael Lopes, Victor Bursztyn

Biologia Computacional Engenharia de Sistemas e Computação Mestrado em Engenharia de Sistemas e Computação Universidade Federal do Rio de Janeiro Professoras Celina e Marília

30 de Maio de 2011