Estruturas de Dados para Séries Temporais Proposta de Dissertação

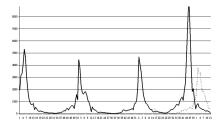
Caio Valentim Orientador: Eduardo Laber Co-Orientador: David Sotelo

Departamento de Informática - DI Pontifícia Universidade Católica Rio de Janeiro, Brasil

21 de Outubro, 2011

Motivação

- Séries temporais surgem em diversas aplicações com sísmica, finanças, meteorologia, dentre outras
- Identificar eventos pode ajudar a entender fenômenos que ocorrem ao longo do tempo na série temporal
- Séries temporais podem ser massivas



Definições

- Uma série temporal é uma sequência de n números reais a_1, a_2, \ldots, a_n
- Eventos são variações significativas em um dado intervalo de tempo

Formalização

Entrada: Uma série de números reais a_1, a_2, \ldots, a_n (Offline)

Objetivo: Responder consultas, sobre a série de entrada, definidas por pares (t, d), onde t é um *inteiro* e d é real (Online)

Problema 1 - Todos os Pares

Encontrar todos os pares (i,j), i < j, tais que:

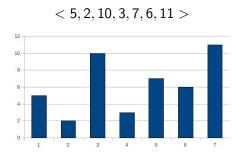
$$j - i \le t e a_j - a_i \ge d$$

Problema 2 - Inícios

Encontrar todos os i tais que existe ao menos um j(i < j), tal que:

$$j-i \le t$$
 e $a_j-a_i \ge d$

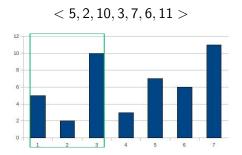




Consulta:
$$(t = 2, d = 5)$$

Resposta: {}

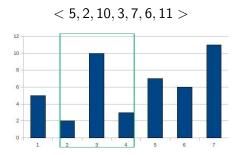




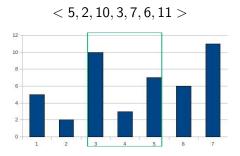
Consulta: (t = 2, d = 5)

Resposta: $\{(5,10)\}$

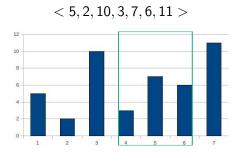




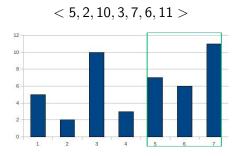




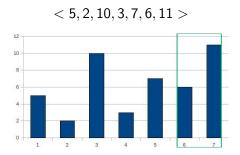








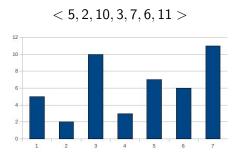




Consulta: (t = 2, d = 5)

Resposta: $\{(5,10),(2,10),(6,11)\}$

Exemplo - Consulta Inícios



Consulta: (t = 2, d = 5)

Resposta: $\{5, 2, 6\}$

Exemplos

Todos os Pares

Consulta: (t = 2, d = 5)

Resposta: $\{(5,10),(2,10),(6,11)\}$

Tamanho da saída varia de 0 até $\frac{n(n-1)}{2}$

Inícios

Consulta: (t = 2, d = 5)

Resposta: $\{5, 2, 6\}$

Tamanho da saída varia de 0 até n

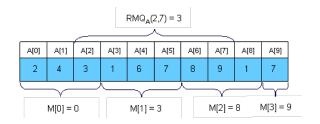


Objetivos

- Construir estruturas de dados que permitam responder eficientemente os dois tipos de consultas definidas
- Realizar análises teóricas sobre as estruturas propostas
- Avaliar experimentalmente as estruturas

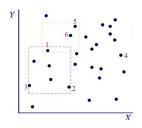
Conceitos Importantes

- Range Minimum Query (RMQ): Determinar o mínimo em um intervalo de forma eficiente. Admite estruturas de dados com as características abaixo:
 - Tempo e espaço de pré-processamento O(n)
 - Consultas em O(1)



Conceitos Importantes

- Orthogonal Range Tree: Estrutura de dados que permite reportar todos os pontos (em um plano) dentro de um dado retângulo de forma eficiente
 - Tempo e espaço de pré-processamento $O(n \log n)$
 - Consultas em $O(\log n + k)$



Solução Trivial - Todos os Pares

- Pré-processamento: Para todo par (a_i, a_j) , i < j, guardar as diferenças $a_i a_i$ em um vetor ordenado
- Consulta: Percorrer o vetor ordenado enquanto as diferenças forem menores que d
- Complexidade de Tempo: $< O(n^2 \log n), O(k) >$, onde k é a quantidade de pares reportados
- Complexidade de Espaço: $O(n^2)$

Solução Trivial - Inícios

- Pré-processamento: Criar uma estrutura de RMQ para a série
- Consulta: Iterar em cada elemento da série e descobrir o maior entre os próximos t elementos
- Complexidade de Tempo: < O(n), O(n) >, usando uma estrutura eficiente de RMQ
- Complexidade de Espaço: O(n)

Para k << n o tempo de resposta é dominado por n

F-pairs

Um **F-pair** é um par (i, j), tal que:

$$a_i < \min\{a_{i+1}, a_{i+2}, \dots, a_j\}$$
 e $a_j > \max\{a_i, a_{i+1}, \dots, a_{j-1}\}$

Exemplo

F-pairs: $\{(2,10),(3,7),(6,11),(3,11)\}$

F-pairs - Propriedades

Lema

Para toda solução (a_i, a_i), temos:

- \bullet (a_i, a_j) é um F-pair; ou
- (a'_i, a_i) é solução, onde a'_i é o início de algum F-pair; ou
- (a_i, a_j') é solução, onde a_j' é o fim de algum F-pair

Consequência

É possível encontrar todas as soluções, para o problema Todos os Pares, a partir dos F-pairs.



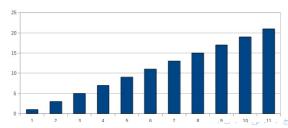
F-pairs - Propriedades

Do ponto de vista da quantidade de F-pairs, toda série pode ser mapeada em uma permutação

Lema

O valor esperado do número de F-pairs é O(n), com constante baixa e o resultado vale com alta probabilidade

Observação: No pior caso, a quantidade de F-pairs pode ser quadrática.



Abordagem Proposta - Todos os Pares

Abordagem

- Pré-processamento: guardar todos os F-pairs em uma estrutura adequada
- Usar os F-pairs como ponto de partida para responder as consultas

Características da Abordagem

- Tempo de resposta O(k)
- Tempo de pré-processamento O(#F-pairs)
- Tamanho da estrutura O(#F-pairs)

Análise Experimental

- Avaliar o tamanho das estruturas propostas em séries aleatórias e reais
- Avaliar o tempo de resposta das estruturas
- Comparar com outras estruturas

Análise Experimental - Dados

- Séries geradas aleatoriamente
 - Permutações de tamanho 1MB, 2MB, 3MB, 4MB e 5MB
 - Geradas de forma aleatória
- Séries Reais
 - 4 séries reais advindas de dados do mercado financeiro
 - Tamanhos das séries 199258, 179443, 142941, 191672

Análise Experimental - Baselines

- RMQ
 - Tempo de resposta O(n+k) para ambas as consultas
 - Tamanho O(n)

Cronograma

Novembro	Desenvolver e implementar heurísticas
Dezembro	Desenvolver e implementar heurísticas
Janeiro	Experimentar com séries reais e aleatórias
Fevereiro	Escrever texto
Março	Escrever texto

Referências



Bernard Chazelle.

Functional approach to data structures and its use in multidimensional searching.

SIAM J. Comput., 17:427-462, June 1988.



Johannes Fischer and Volker Heun.

Theoretical and practical improvements on the rmq-problem, with applications to lca and lce.

In PROC. CPM. VOLUME 4009 OF LNCS, pages 36-48. Springer, 2006.



F. P. Preparata and M. I. Shamos. Computational Geometry: An Introduction. Springer-Verlag, 1985.



Qingmin Shi and Joseph JaJa.

A new framework for addressing temporal range queries and