

Seleção da Mediana

Análise de Algoritmos – Ciência da Computação



Prof. Daniel Saad Nogueira
Nunes

Instituto Federal de Brasília,
Câmpus Taguatinga



Sumário

- 1 Introdução
- 2 Partição
- 3 Projeto Recursivo



Introdução

Seleção do k-ésimo

Suponha que você queira selecionar o k-ésimo menor elemento dentro de uma sequência de elementos $(a_0, a_1, \dots, a_{n-1})$.



Introdução

Seleção do k-ésimo

Suponha que você queira selecionar o k-ésimo menor elemento dentro de uma sequência de elementos $(a_0, a_1, \dots, a_{n-1})$.

Solução Força-Bruta

Ordenar e selecionar o k-ésimo.

$$\Theta(n \lg n)$$



Relembrando o Quicksort

Partition

Podemos utilizar o Partition para selecionar o k -ésimo menor.



Relembrando o Quicksort



Relembrando o Quicksort



Relembrando o Quicksort

Complexidade do NAIVE-SELECT

No pior caso, temos:

$$T(n) = T(n - 1) + \Theta(n)$$

$$T(n) \in \Theta(n^2)$$



Relembrando o Quicksort

Complexidade do NAIVE-SELECT

No pior caso, temos:

$$T(n) = T(n - 1) + \Theta(n)$$

$$T(n) \in \Theta(n^2)$$

Pior que o força-bruta!

Qual o problema do NAIVE-SELECT?



Relembrando o Quicksort

Complexidade do NAIVE-SELECT

No pior caso, temos:

$$T(n) = T(n - 1) + \Theta(n)$$

$$T(n) \in \Theta(n^2)$$

O problema é a escolha do pivô!



Seleção do k -ésimo

Seleção do k -ésimo

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$.
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i .
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i .
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas.
- 5 Use PARTITION usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo.
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta.



Seleção do k -ésimo

Seleção do k -ésimo

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$.
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i .
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i .
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas.
- 5 Use PARTITION usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo.
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta.



Seleção do k -ésimo

Seleção do k -ésimo

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$.
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i .
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i .
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas.
- 5 Use PARTITION usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo.
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta.



Seleção do k -ésimo

Seleção do k -ésimo

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$.
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i .
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i .
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas.
- 5 Use PARTITION usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo.
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta.



Seleção do k -ésimo

Seleção do k -ésimo

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$.
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i .
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i .
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas.
- 5 Use PARTITION usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo.
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta.



Seleção do k -ésimo

Seleção do k -ésimo

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$.
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i .
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i .
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas.
- 5 Use PARTITION usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo.
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta.



Seleção do k -ésimo

Seleção do k -ésimo

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$.
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i .
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i .
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas.
- 5 Use PARTITON usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo.
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta.



Seleção do k-ésimo



Seleção do k-ésimo

V





Seleção do k-ésimo

 V

| | | | |
|-------|-------|---------|---------------------------|
| V_0 | V_1 | \dots | $V_{\lfloor n/5 \rfloor}$ |
|-------|-------|---------|---------------------------|

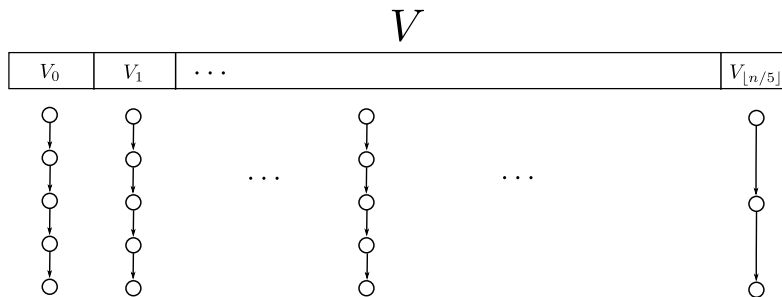


Seleção do k-ésimo

| V | | | | |
|-------|-------|---------|---|---------------------------|
| V_0 | V_1 | \dots | | $V_{\lfloor n/5 \rfloor}$ |
| ○ | ○ | | ○ | ○ |
| ○ | ○ | | ○ | |
| ○ | ○ | \dots | ○ | \dots |
| ○ | ○ | | ○ | ○ |
| ○ | ○ | | ○ | |
| ○ | ○ | | ○ | ○ |

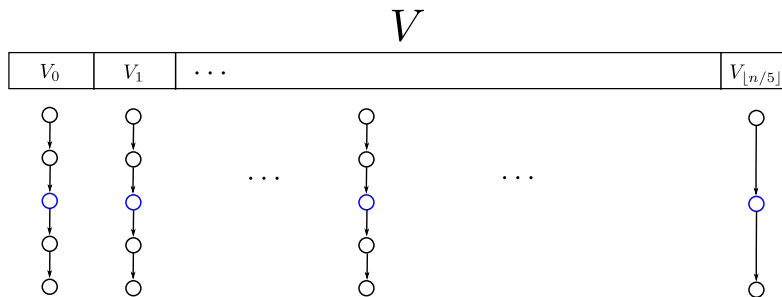


Seleção do k-ésimo



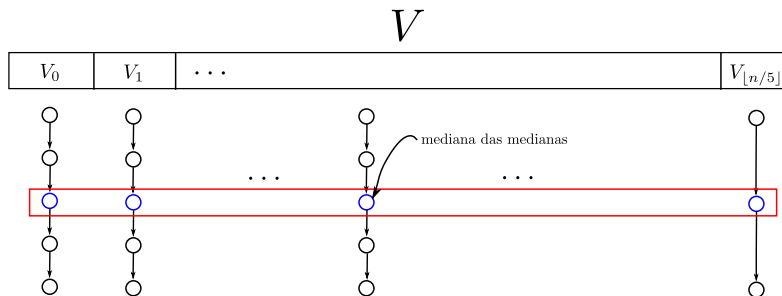


Seleção do k-ésimo



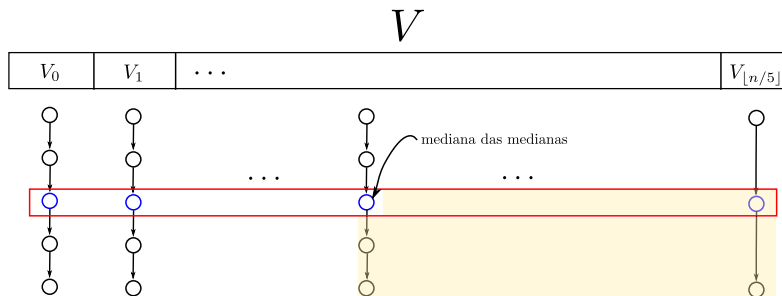


Seleção do k-ésimo





Seleção do k-ésimo





Análise

Análise do Algoritmo SELECT

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$. $\Theta(n)$
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i . Tempo $\Theta(1)$ para cada um, tempo $\Theta(n)$ para todos.
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i . Achar a mediana de cada V_i leva tempo $\Theta(1)$. Logo, de todos, leva tempo $\Theta(n)$.
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas. $T(n/5)$.
- 5 Use **PARITITON** usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo. $\Theta(1)$
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta. $T(7n/10 + 6)$.



Análise

Análise do Algoritmo SELECT

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$. $\Theta(n)$
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i . Tempo $\Theta(1)$ para cada um, tempo $\Theta(n)$ para todos.
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i . Achar a mediana de cada V_i leva tempo $\Theta(1)$. Logo, de todos, leva tempo $\Theta(n)$.
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas. $T(n/5)$.
- 5 Use PARITITON usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo. $\Theta(1)$
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta. $T(7n/10 + 6)$.



Análise

Análise do Algoritmo SELECT

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$. $\Theta(n)$
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i . Tempo $\Theta(1)$ para cada um, tempo $\Theta(n)$ para todos.
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i . Achar a mediana de cada V_i leva tempo $\Theta(1)$. Logo, de todos, leva tempo $\Theta(n)$.
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas. $T(n/5)$.
- 5 Use PARTITION usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo. $\Theta(1)$
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta. $T(7n/10 + 6)$.



Análise

Análise do Algoritmo SELECT

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$. $\Theta(n)$
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i . Tempo $\Theta(1)$ para cada um, tempo $\Theta(n)$ para todos.
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i . Achar a mediana de cada V_i leva tempo $\Theta(1)$. Logo, de todos, leva tempo $\Theta(n)$.
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas. $T(n/5)$.
- 5 Use PARTITION usando como pivô as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo. $\Theta(1)$
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta. $T(7n/10 + 6)$.



Análise

Análise do Algoritmo SELECT

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$. $\Theta(n)$
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i . Tempo $\Theta(1)$ para cada um, tempo $\Theta(n)$ para todos.
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i . Achar a mediana de cada V_i leva tempo $\Theta(1)$. Logo, de todos, leva tempo $\Theta(n)$.
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas. $T(n/5)$.
- 5 Use PARITITON usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo. $\Theta(1)$
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta. $T(7n/10 + 6)$.



Análise

Análise do Algoritmo SELECT

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$. $\Theta(n)$
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i . Tempo $\Theta(1)$ para cada um, tempo $\Theta(n)$ para todos.
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i . Achar a mediana de cada V_i leva tempo $\Theta(1)$. Logo, de todos, leva tempo $\Theta(n)$.
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas. $T(n/5)$.
- 5 Use PARITITON usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo. $\Theta(1)$
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta. $T(7n/10 + 6)$.



Análise

Análise do Algoritmo SELECT

- 1 Divida o vetor original V em vetores $V_i = V[i, (i + 1) * 5 - 1]$. Ao todo, teremos $\lfloor n/5 \rfloor$ vetores de tamanho 5 e um vetor de tamanho $n \bmod 5$. $\Theta(n)$
- 2 Ordene cada um dos vetores V_i . Tempo $\Theta(1)$ para cada um, tempo $\Theta(n)$ para todos.
- 3 Ache a mediana de cada um dos vetores V_i . Achar a mediana de cada V_i leva tempo $\Theta(1)$. Logo, de todos, leva tempo $\Theta(n)$.
- 4 Use o procedimento recursivo para encontrar a mediana das medianas. $T(n/5)$.
- 5 Use PARITITON usando como **pivô** as medianas das medianas. Se o k -ésimo for o próprio pivô, retorne o próprio pivô, caso contrário, devemos usar o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo. $\Theta(1)$
- 6 Se k é menor que a posição do pivô x , use o procedimento recursivo para encontrar o k -ésimo na partição mais baixa. Caso contrário, use o procedimento recursivo para encontrar o $x - k$ -ésimo na partição mais alta. $T(7n/10 + 6)$.



Análise

- A chave para análise é perguntar quantos elementos são menores que a mediana das medianas.
- Sabemos que metade das $\lceil \frac{n}{5} \rceil$ medianas são menores que a mediana das medianas.
- Considerando essa metade, um grupo contribui com dois elementos menores que a mediana da mediana e outro contribui com uma quantidade variável (1 a 3).



Análise

$$3 \left(\left\lceil \frac{1}{2} \left\lceil \frac{n}{5} \right\rceil \right\rceil - 2 \right) \geq \frac{3n}{10} - 6$$



Análise

Análise do Algoritmo SELECT

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1), & n < 140 \\ T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + \Theta(n) \end{cases}$$



Análise

Análise do Algoritmo SELECT

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1), & n < 140 \\ T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + \Theta(n) \end{cases}$$

$$\begin{aligned} T(n) &\leq c(\lceil n/5 \rceil) + c(7n/10 + 6) + an \\ &\leq cn/5 + c + 7cn/10 + 6c + an \\ &= 9cn/10 + 7c + an \\ &= cn + (-cn/10 + 7c + an) \end{aligned}$$

Resta provar que $-cn/10 + 7c + an \leq 0$.



Questões Interessantes

$$-cn/10 + 7c + an \leq 0$$

$$-cn + 70c + 10an \leq 0$$

$$c(-n + 70) \leq -10an$$

$$c \leq \frac{-10an}{-n+70}$$

$$c \geq \frac{10an}{n-70}$$

Se $c > 20a$, estamos prontos, uma vez que $n \geq 140$.



Questões Interessantes

- Como executar o QUICKSORT em tempo $\Theta(n \lg n)$?
- Se em vez de dividir o vetor em partições de tamanho 5, os dividíssemos em partições de tamanho 3, o resultado da análise seria diferente?
- Se em vez de dividir o vetor em partições de tamanho 5, os dividíssemos em partições de tamanho 7, o resultado da análise seria diferente?