



“A matemática requer uma dose pequena, não de genialidade, mas de liberdade de imaginação, que em uma dose maior, seria loucura” (Angus K. Rodgers).

Eficiência e Recorrências

Paulo Ricardo Lisboa de Almeida

Eficiência

Na Ciência da Computação buscamos algoritmos **eficientes** para resolver os problemas.

Vamos estabelecer eficiência como: recursos consumidos/quantidade de tarefa realizada.

Mas que recursos são esses que desejamos gastar eficientemente?

Exemplos de Recursos

Joules;

Tempo;

Memória;

Transferência de dados (comunicação);

...

Eficiência

Eficiência de algoritmos e análise de recursão via recorrência são temas estudados profundamente em **Matemática Discreta** e em **Análise de Algoritmos**.

Mas vamos começar a olhar para esses temas para entender melhor nossos algoritmos.

Muitas das provas apresentadas serão **informais**.

Servirão como uma introdução ao tema.

Valor Mínimo

Para encontrar o valor mínimo de um vetor, precisamos realizar comparações.

A questão é, **quantas comparações entre elementos são necessárias?**

Vamos definir a quantidade de comparações como o recurso sendo medido.

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

$j \leftarrow a$

$m \leftarrow a$

enquanto $j < b$

$j \leftarrow j + 1$

 se $v[j] < v[m]$

$m \leftarrow j$

retorne m

Obs.: essa é a versão iterativa

Valor Mínimo

Para um vetor v de tamanho $|v| = n = b - a + 1$.

O loop inicia as comparações em $a+1$, e termina em b .

São realizadas então $b - (a + 1) + 1 = b - a$ comparações entre elementos.

função minimoVetor (v, a, b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

$j \leftarrow a$

$m \leftarrow a$

enquanto $j < b$

$j \leftarrow j + 1$

 se $v[j] < v[m]$

$m \leftarrow j$

retorne m

Valor Mínimo

Para um vetor v de tamanho $|v| = n = b - a + 1$.

O loop inicia as comparações em $a+1$, e termina em b .

São realizadas então $b - (a + 1) + 1 = b - a$ comparações entre elementos.

Termina em b

Inicia em $a+1$

função minimoVetor (v, a, b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \quad \forall j \in [a..b]$

$j \leftarrow a$

$m \leftarrow a$

enquanto $j < b$

$j \leftarrow j + 1$

 se $v[j] < v[m]$

$m \leftarrow j$

retorne m

Versão Recursiva

Vamos verificar a versão recursiva do algoritmo.

Comece com um teste de mesa para $v = [28, 12, 1, 25, 10, 1]$.

função main ()

```
v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v, 0, 5)
imprima(m, v[m])
```

função minimoVetor (v, a, b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

 retorne a

$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

main	
a	b
0	5

função main ()

$v \leftarrow [28, 12, 1, 25, 10, 1]$

$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, 0, 5)$

imprima(m, v[m])

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

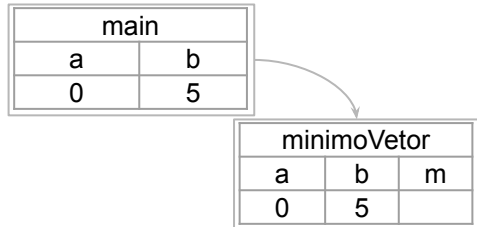
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se a = b

retorne a

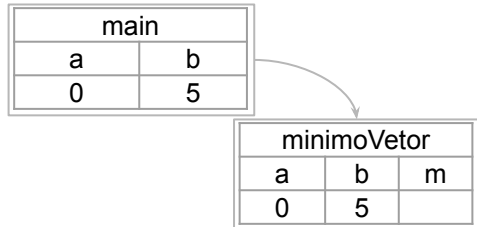
m ← minimoVetor(v,a,b-1)

Se $v[b] < v[m]$

m ← b

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$
se a = b
retorne a

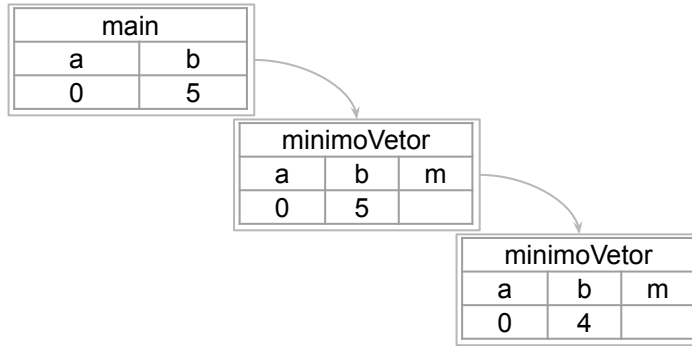
```
m ← minimoVetor(v,a,b-1)
```

```
Se v[b] < v[m]
```

```
    m ← b
```

```
retorne m
```

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])
  
```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se a = b

retorne a

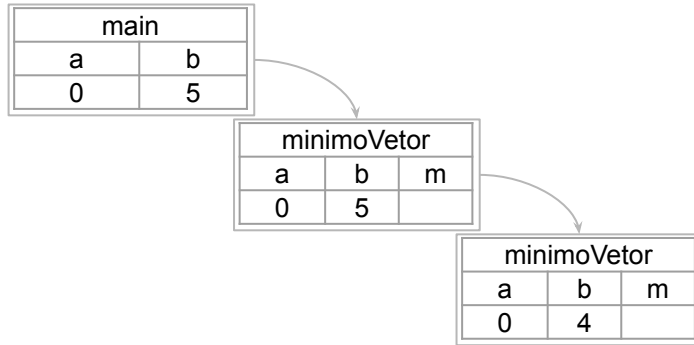
m ← minimoVetor(v,a,b-1)

Se $v[b] < v[m]$

m ← b

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$
se a = b
retorne a

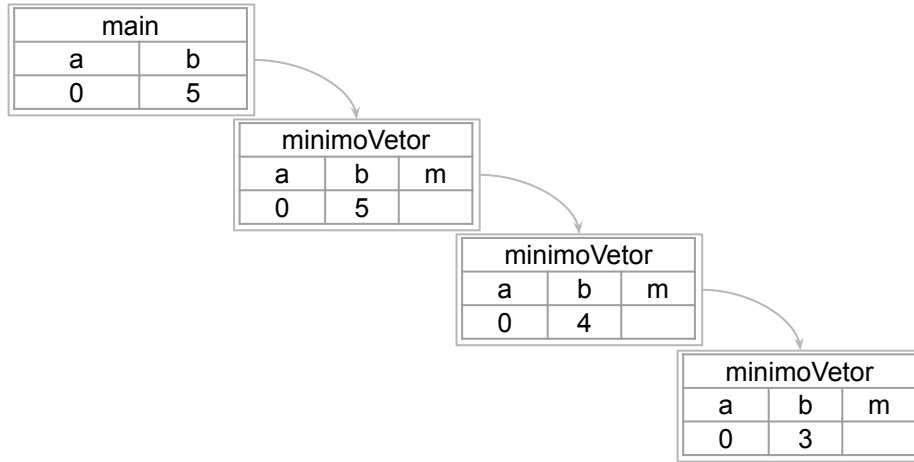
```
m ← minimoVetor(v,a,b-1)
```

Se $v[b] < v[m]$

```
m ← b
```

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se a = b

retorne a

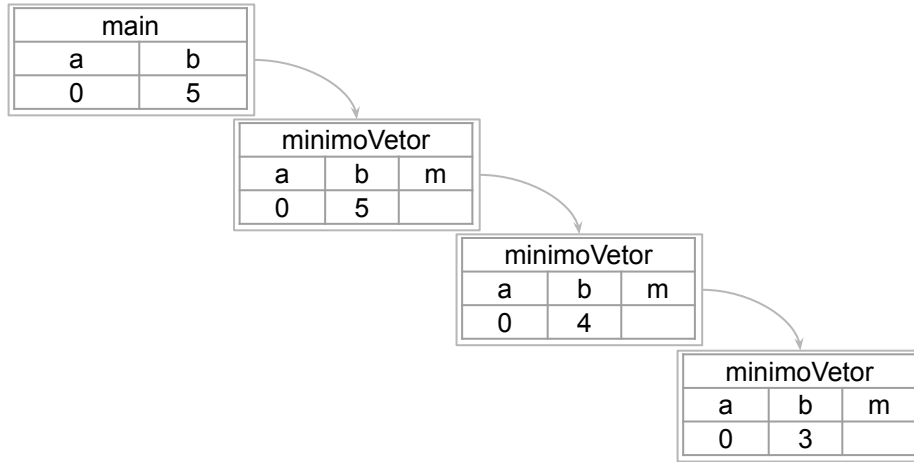
m ← minimoVetor(v,a,b-1)

Se $v[b] < v[m]$

m ← b

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

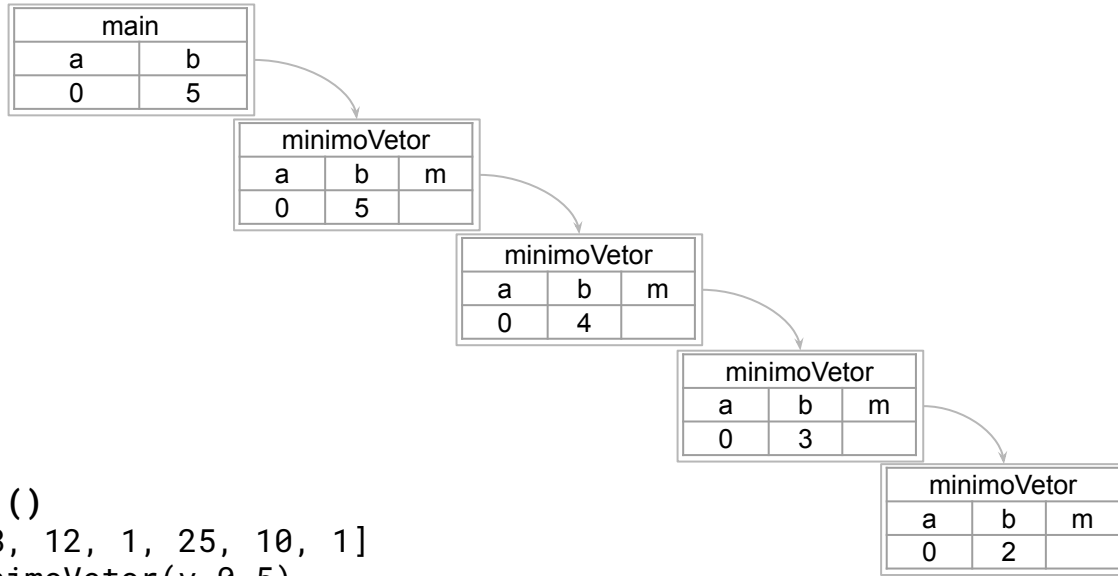
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se a = b

retorne a

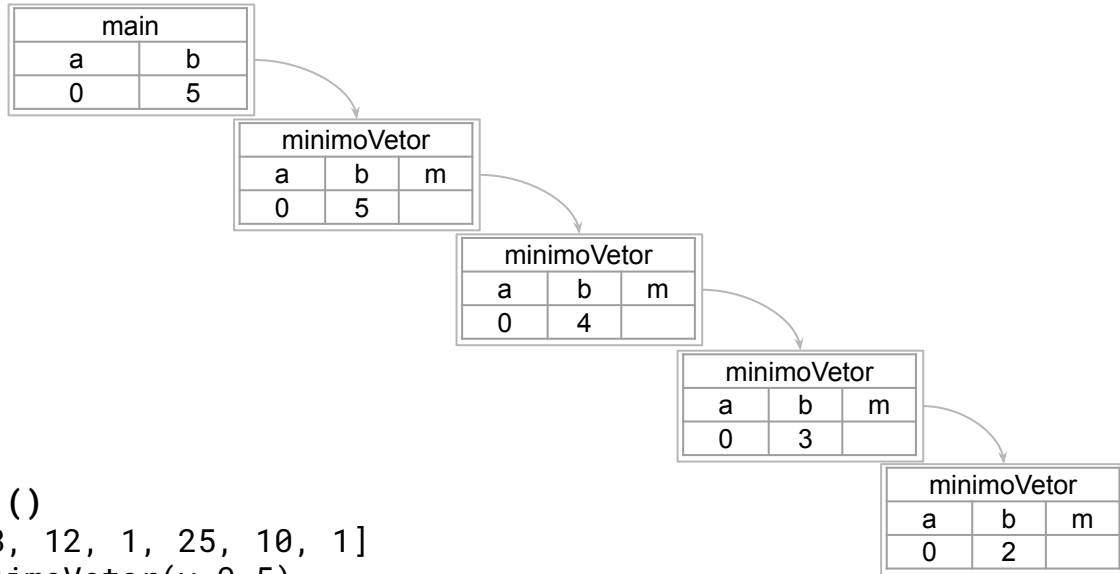
m ← minimoVetor(v,a,b-1)

Se $v[b] < v[m]$

m ← b

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

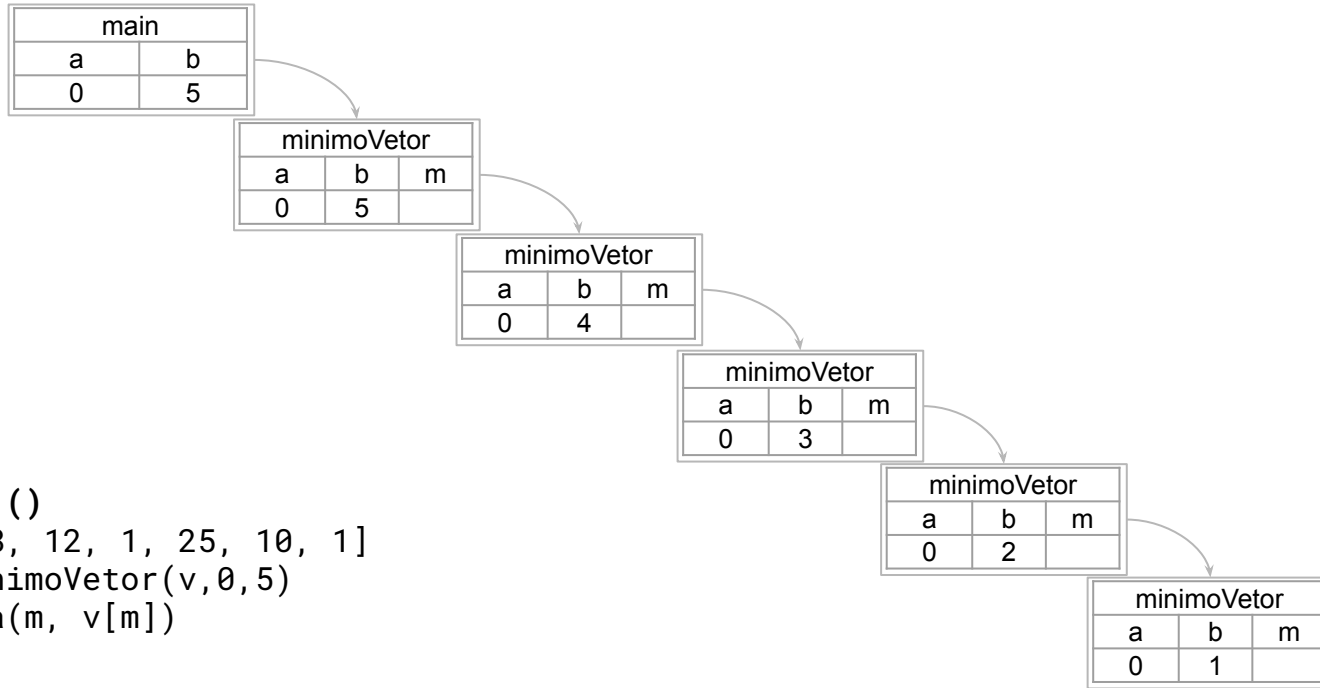
`m ← minimoVetor(v,a,b-1)`

Se $v[b] < v[m]$

m ← b

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```
v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])
```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

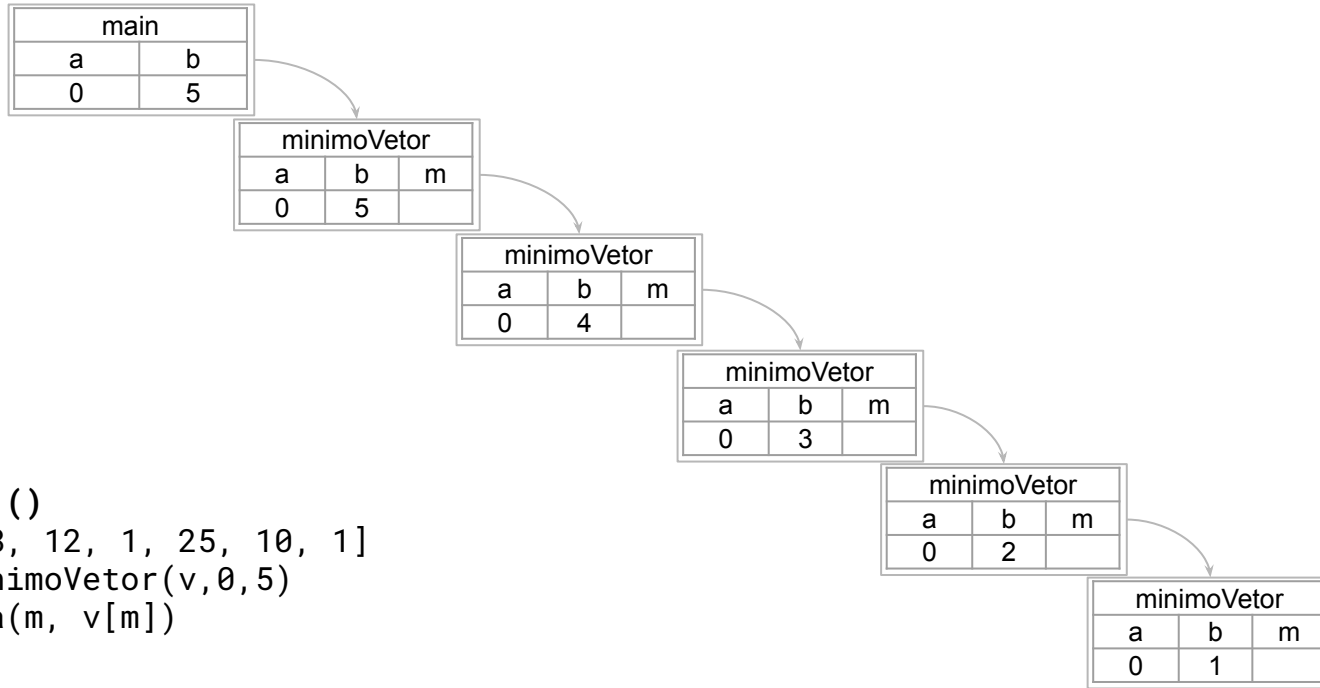
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

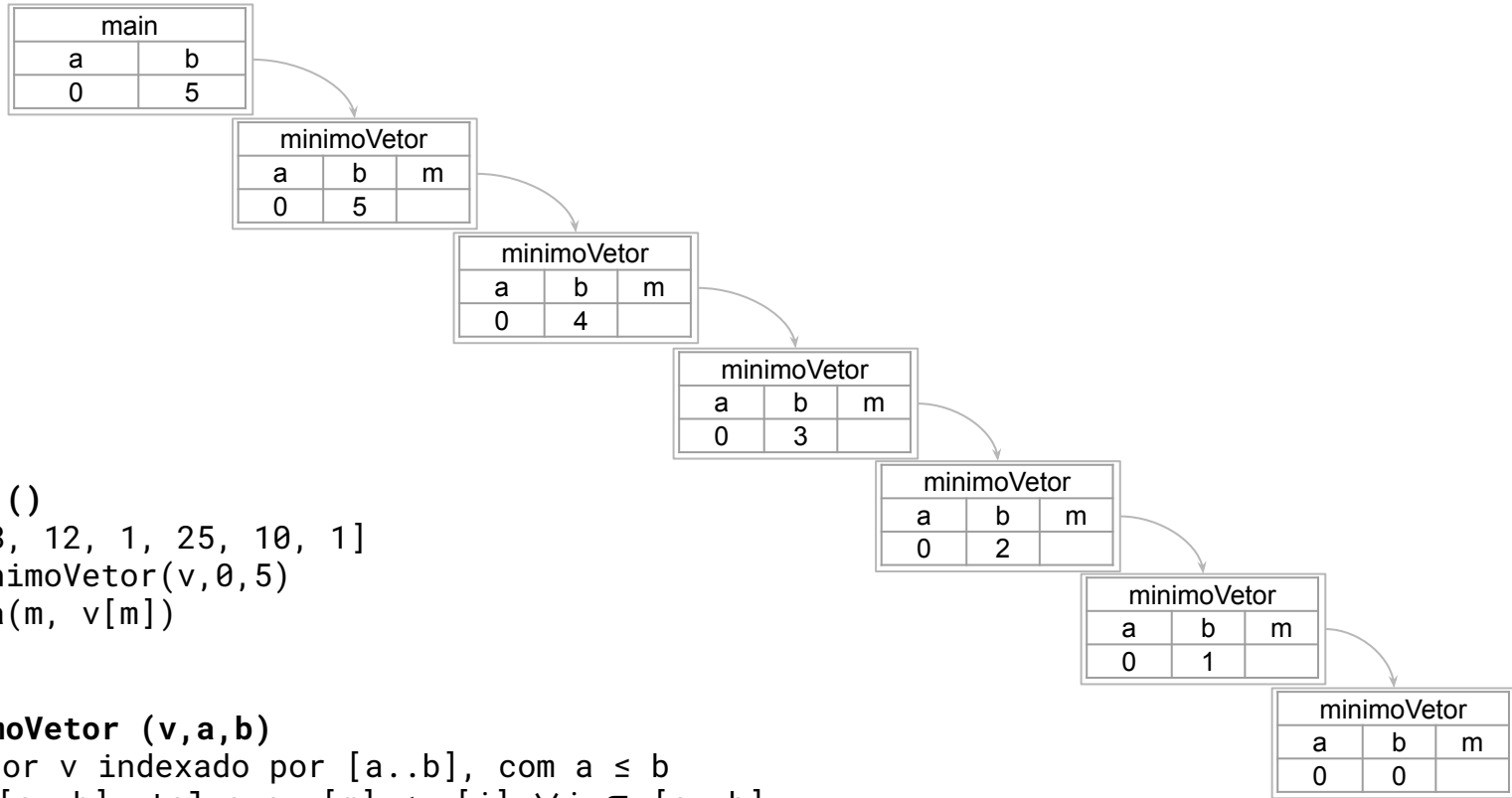
m ← minimoVetor(v,a,b-1)

Se $v[b] < v[m]$

m ← b

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se a = b

retorne a

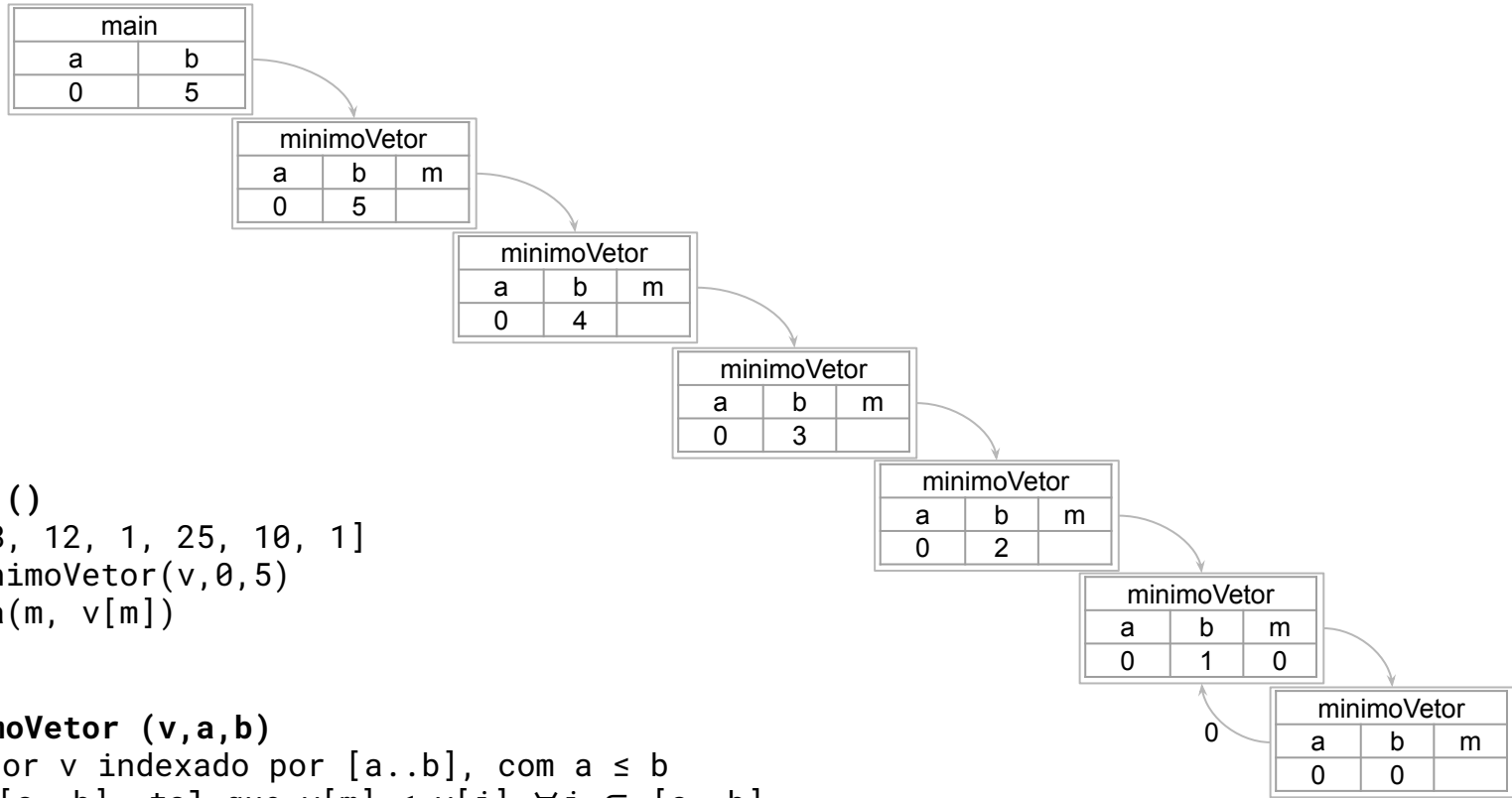
m ← minimoVetor(v,a,b-1)

Se $v[b] < v[m]$

m ← b

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor `v` indexado por `[a..b]`, com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

```

    retorne a

```

```

m ← minimoVetor(v,a,b-1)

```

Se $v[b] < v[m]$

```

    m ← b

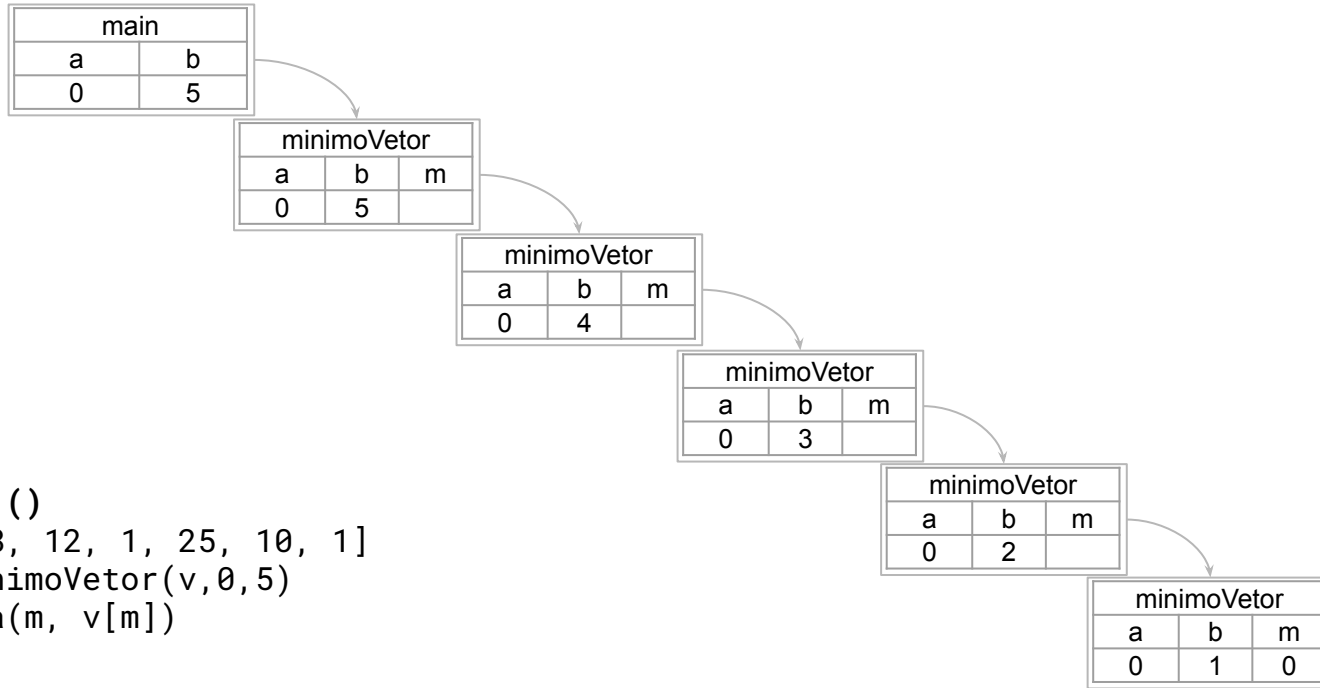
```

```

retorne m

```

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

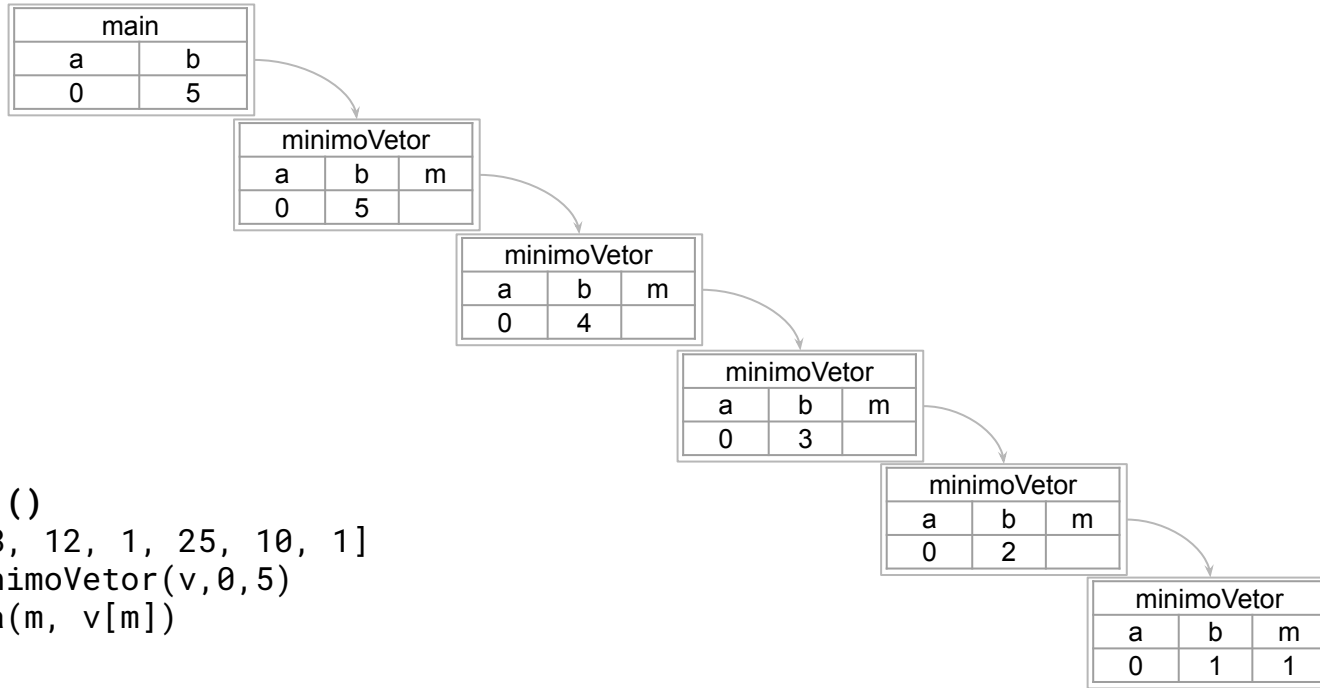
entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

```

se a = b
    retorne a
m ← minimoVetor(v,a,b-1)
Se v[b] < v[m]
    m ← b
retorne m

```

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

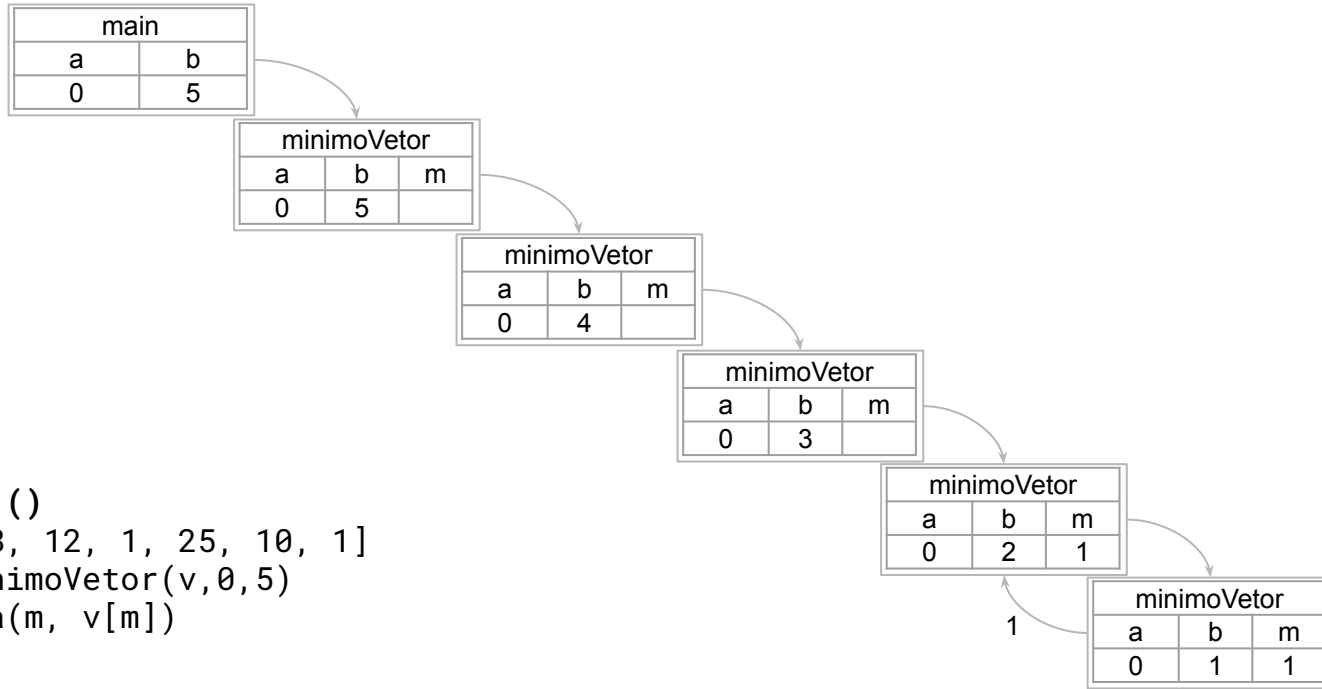
entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

```

se a = b
    retorne a
m ← minimoVetor(v,a,b-1)
Se v[b] < v[m]
    m ← b
retorne m

```

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

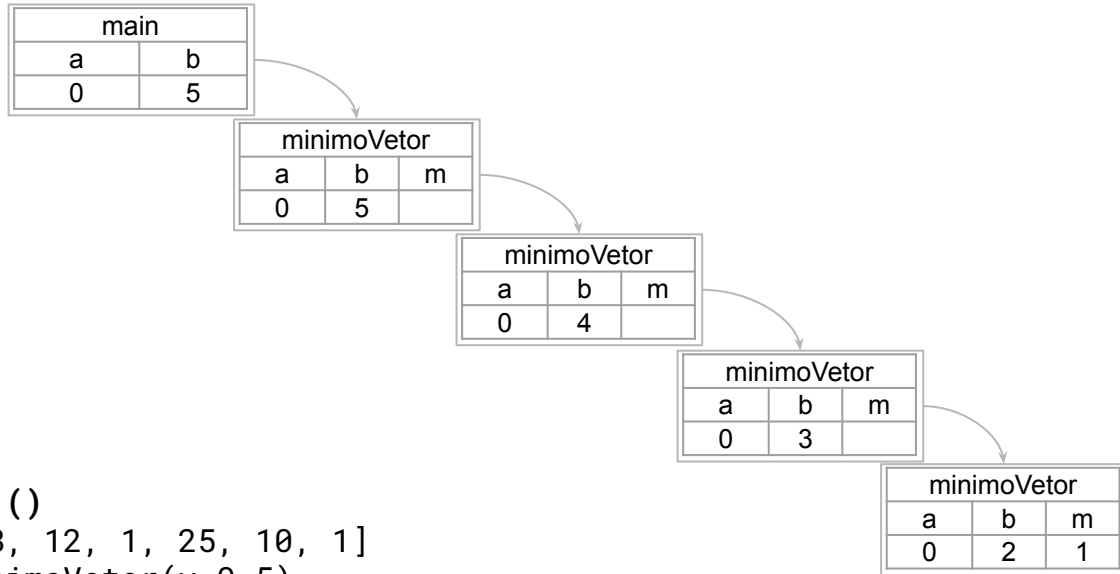
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

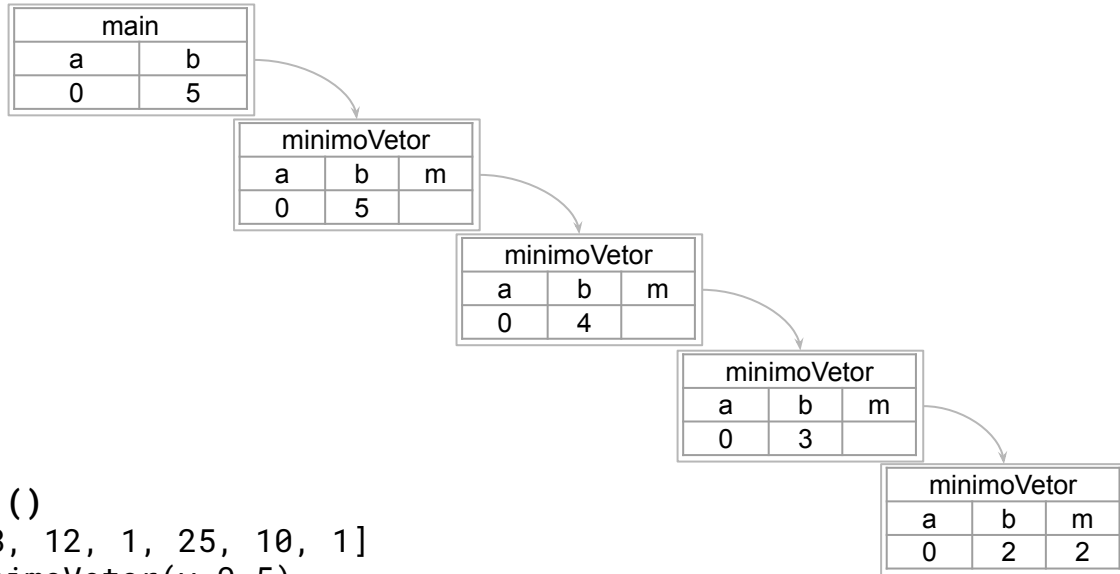
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

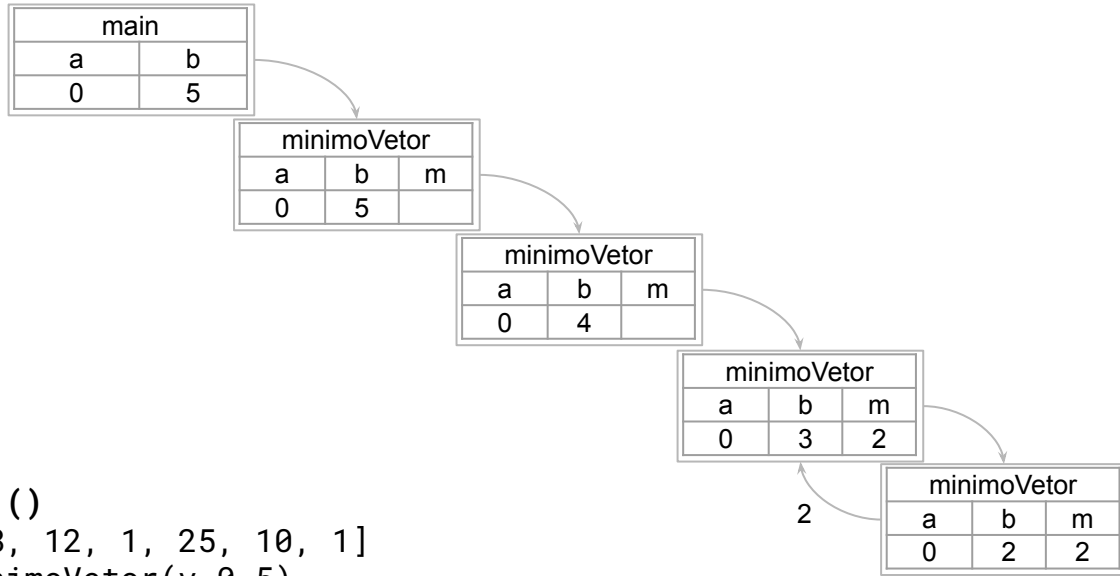
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

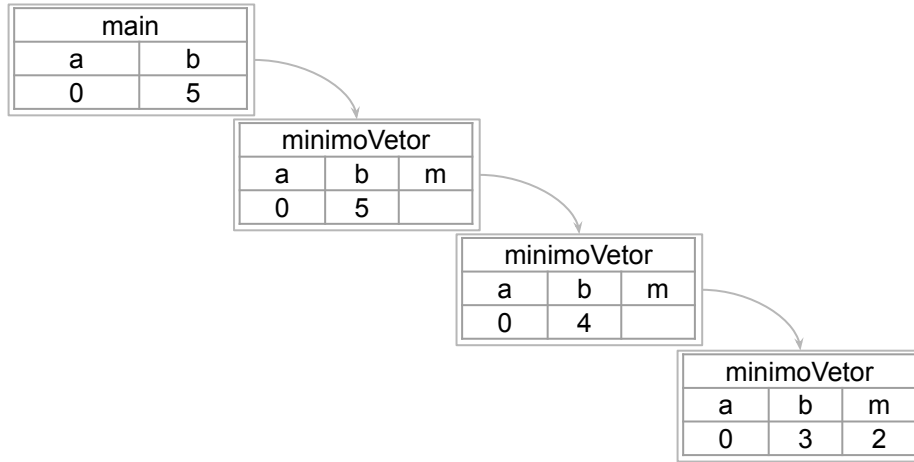
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

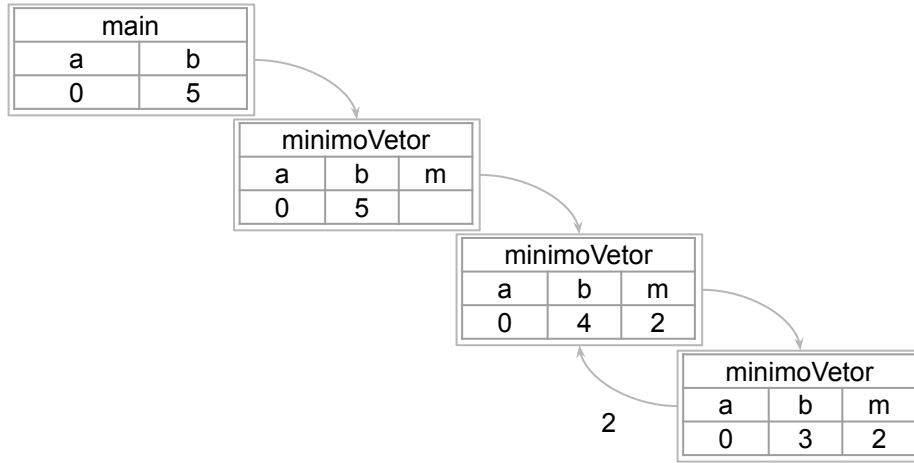
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

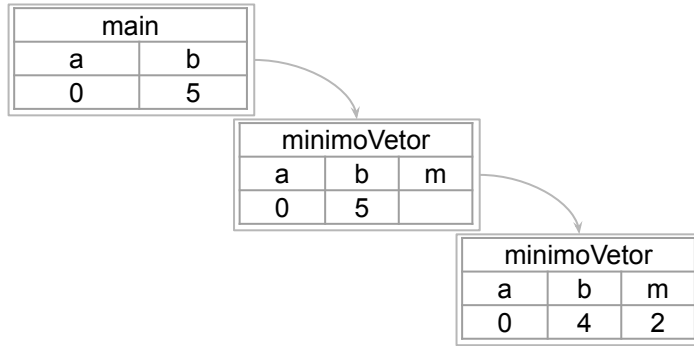
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

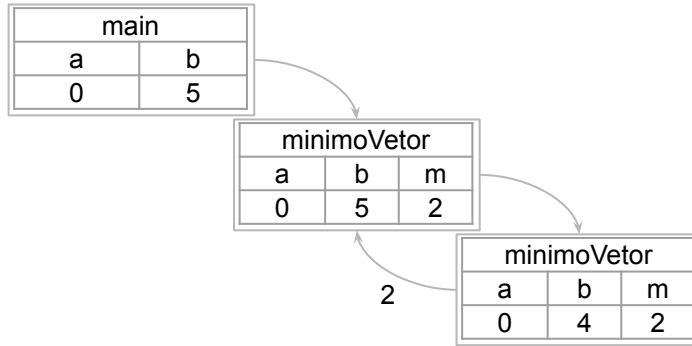
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

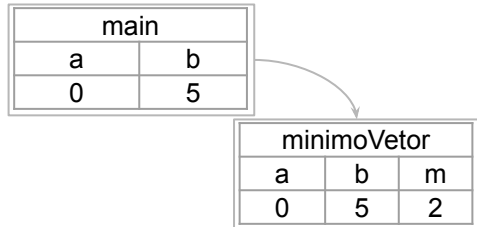
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

retorne a

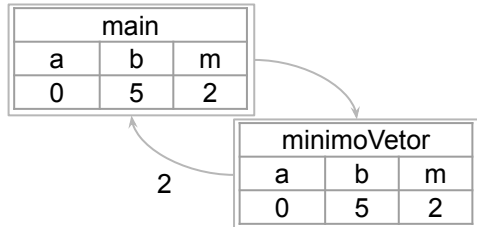
$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1



função main ()

```

v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])

```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

```

se a = b
    retorne a
m ← minimoVetor(v,a,b-1)
Se v[b] < v[m]
    m ← b
retorne m

```

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1

main		
a	b	m
0	5	2

Saída:
2 1

função main ()

```
v ← [28, 12, 1, 25, 10, 1]
m ← minimoVetor(v,0,5)
imprima(m, v[m])
```

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por [a..b], com $a \leq b$
saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$
 se $a = b$
 retorne a
 m ← minimoVetor(v,a,b-1)
 Se $v[b] < v[m]$
 m ← b
 retorne m

i	0	1	2	3	4	5
v[i]	28	12	1	25	10	1

Pergunta

O número de comparações é o mesmo da versão iterativa e recursiva?

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$ **Recursivo.**

se $a = b$

 retorne a

$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

$j \leftarrow a$

$m \leftarrow a$

enquanto $j < b$

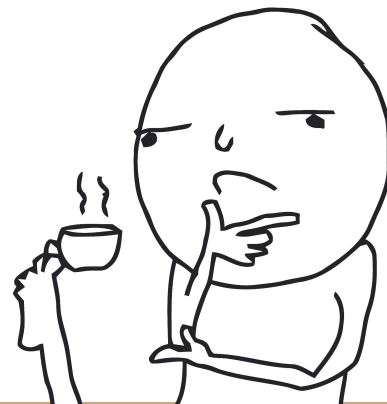
$j \leftarrow j + 1$

 se $v[j] < v[m]$

$m \leftarrow j$

retorne m

Iterativo.



Recorrências

Analisando a versão **recursiva** da função `minimoVetor`.

Vamos responder quantas comparações são necessárias nessa versão do algoritmo.

função `minimoVetor (v, a, b)`

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \quad \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

 retorne a

$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

Recorrências

Primeiro, lembrando que o tamanho do vetor é $|(v, a, b)| = b - a + 1 = n$.

função mínimoVetor (v, a, b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

 retorne a

$m \leftarrow \text{mínimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

Recorrências

Primeiro, lembrando que o tamanho do vetor é $|(v, a, b)| = b - a + 1 = n$.

Para o caso base, qual o valor de n , e quantas **comparações de elementos do vetor** são necessárias?

função minimoVetor (v, a, b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

 retorne a

$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

Recorrências

Primeiro, lembrando que o tamanho do vetor é $|(v, a, b)| = b - a + 1 = n$.

Para o caso base, qual o valor de n , e quantas **comparações de elementos do vetor** são necessárias?

$n = 1$.

São necessárias 0 comparações entre elementos.

função minimoVetor (v, a, b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

 retorne a

$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

Recorrências

E para os casos não base?

função minimoVetor (v,a,b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

 retorne a

$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

Recorrências

E para os casos não base?

$n > 1$.

São necessárias $1 + \text{numeroComparacoes}(\text{minimoVetor}(v, a, b-1))$.

função minimoVetor (v, a, b)

entrada: vetor v indexado por $[a..b]$, com $a \leq b$

saída: $m \in [a..b]$, tal que $v[m] \leq v[j] \forall j \in [a..b]$

se $a = b$

 retorne a

$m \leftarrow \text{minimoVetor}(v, a, b-1)$

Se $v[b] < v[m]$

$m \leftarrow b$

retorne m

Recorrências

Definindo uma função de custo $C(n)$

Recorrências

Definindo uma função de custo $C(n)$

$$C(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 1, \\ 1 + C(n - 1), & \text{se } n > 1 \end{cases}$$

Recorrências

$C(n)$ é uma função definida de forma recursiva. Para calcular $C(n)$ precisamos calcular $C(n-1)$, mas para calcular $C(n-1)$ precisamos calcular $C(n-2)$, ...

Isso é uma **recorrência**.

$$C(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 1, \\ 1 + C(n - 1), & \text{se } n > 1 \end{cases}$$

Recorrências

Exemplo: qual o custo para $C(5)$?

$$C(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 1, \\ 1 + C(n - 1), & \text{se } n > 1 \end{cases}$$

Recorrências

Vamos expandir a função para resolver a equação para o caso geral $C(n)$.

$$\forall n > 0,$$

$$\begin{aligned} C(n) &= 1 + C(n - 1) = 1 + (1 + C(n - 2)) = 1 + (1 + (1 + C(n - 3))) = \dots \\ &= C(n) = 1 + C(n - 1) = 2 + C(n - 2) = 3 + C(n - 3) = \dots \\ &= \mu + C(n - \mu) \end{aligned}$$

$$C(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 1, \\ 1 + C(n - 1), & \text{se } n > 1 \end{cases}$$

Recorrências

Continuamos recursivamente, até atingir o caso base, onde sabemos a resposta.

Temos o caso base para $n = 1$, logo:

$$n - \mu = 1$$

Implicando assim que.

$$\mu = n - 1$$

$$C(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 1, \\ 1 + C(n - 1), & \text{se } n > 1 \end{cases}$$

Substituindo

$$C(n) = \mu + C(n - \mu)$$

$$\mu = n - 1$$

$$C(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 1, \\ 1 + C(n - 1), & \text{se } n > 1, \end{cases}$$

$$C(n) = \mu + C(n - \mu) = n - 1 + C(n - (n - 1))$$

$$= n - 1 + C(1) = n - 1$$

Comparando

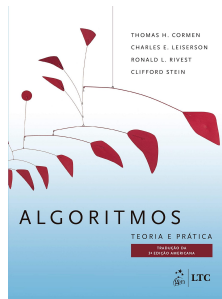
Comprovamos então que tanto a versão iterativa quanto a versão recursiva do algoritmo para encontrar o índice do menor valor custam $n-1$ comparações.

Exercícios

1. Considere o algoritmo para calcular $n!$ (dado na aula passada).
 - a. Na versão **recursiva** do algoritmo, expresse $M(n)$ como uma recorrência para calcular o número de multiplicações realizadas;
 - b. Resolva a recorrência.
2. Considere o algoritmo para calcular o somatório dos elementos de um vetor (exercício da aula passada).
 - a. Na versão **recursiva** do algoritmo, expresse $S(n)$ como uma recorrência para calcular o número de somas realizadas;
 - b. Resolva a recorrência.

Referências

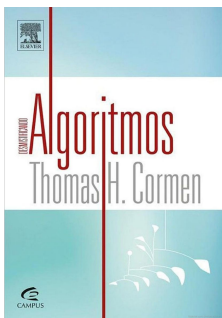
T. Cormen, C. Leiserson,
R. Rivest, C. Stein.
Algoritmos: Teoria e
Prática. 3a ed. 2012



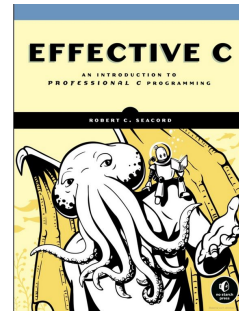
R. Sedgwick, K. Wayne.
Algorithms Part I. 4a ed.
2014



T. Cormen.
Desmistificando
algoritmos. 2017.



R. C. Seacord. Effective
C: An Introduction to
Professional C. 2020.



Licença

Esta obra está licenciada com uma Licença [Creative Commons Atribuição 4.0 Internacional](https://creativecommons.org/licenses/by/4.0/).

