



AED 2 - 2025.1

INTERSEÇÃO DE LISTAS ORDENADAS

CAMILA VIDMONTIENE
CLARISSA BERLIM
ERALDO BOTELHO
FELIPE MITSUO
JOÃO COUTINHO

TRABALHO 8

Descrição:

Implementar um algoritmo para encontrar eficientemente a interseção entre dois arrays ordenados.



Dois arrays ordenados.

Saída:

Array com os elementos que aparecem em ambos os arrays.

Exemplo:

Lista 1 = [1, 3, 4, 5, 7, 9, 11, 11] Lista 2 = [3, 5, 6, 7, 8, 9, 9, 11]

Saída esperada = [3, 5, 7, 9, 11]

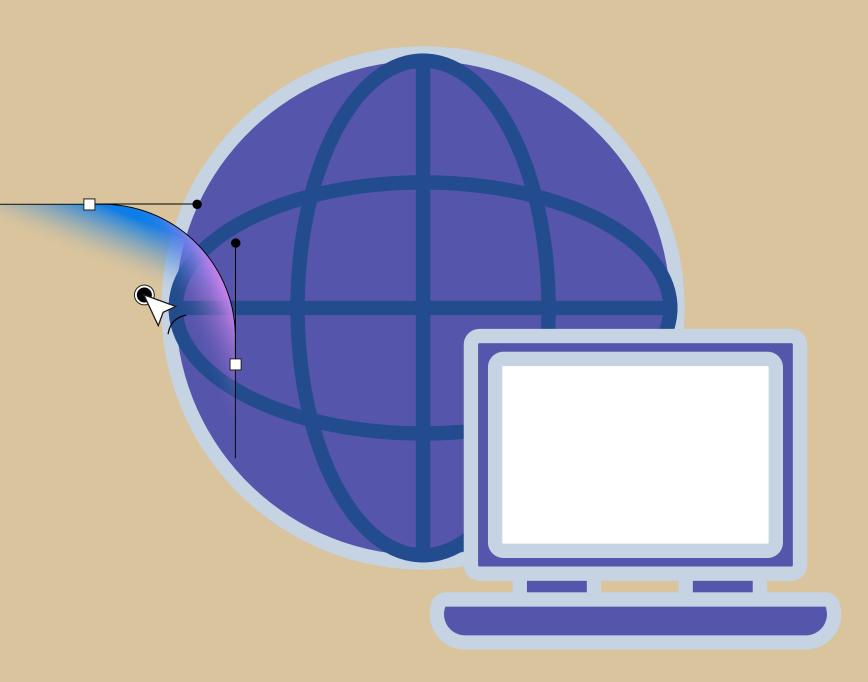


CÓDIGO 1 - COM REPETIÇÃO

```
♠ IntersecaoComRepeticao.py > ♦ intersecao
      def busca_bin(L, inicio, fim, numero):
          if inicio > fim:
              return []
          else:
              meio = (inicio+fim)//2
              if L[meio] > numero:
                  return busca_bin(L, inicio , meio-1, numero)
              elif L[meio] < numero:</pre>
                  return busca_bin(L, meio+1, fim, numero)
10
              else:
                  return [L[meio]]
11
12
      def intersecao2(A, inicioA, fimA, B, inicioB, fimB):
13
          if inicioA > fimA or inicioB > fimB:
14
15
              return []
          else:
16
17
              meio = (inicioA+fimA)//2
              arrayMenor = intersecao2(A, inicioA, meio - 1, B, inicioB, fimB)
18
              arrayMaior = intersecao2(A, meio+1, fimA, B, inicioB, fimB)
19
              termoComum = busca_bin(B, 0, len(B)-1, A[meio])
20
              return arrayMenor + termoComum + arrayMaior
21
22
      def intersecao(A, B):
24
          tamA = len(A)
25
          tamB = len(B)
          if tamB >= tamA:
26
27
              return intersecao2(A, 0, tamA - 1, B, 0, tamB -1)
28
          else:
29
              return intersecao2(B, 0, tamB - 1, A, 0, tamA -1)
30
```

CÓDIGO 2 - SEM REPETIÇÃO

```
IntersecaoSemRepeticao.py >  intersecao2
      def busca_bin(L, inicio, fim, numero):
          if inicio > fim:
              return []
          else:
              meio = (inicio+fim)//2
              if L[meio] > numero:
                  return busca bin(L, inicio , meio-1, numero)
              elif L[meio] < numero:</pre>
                  return busca bin(L, meio+1, fim, numero)
10
              else:
                  return [L[meio]]
11
      def intersecao2(A, inicioA, fimA, B, inicioB, fimB):
12
          if inicioA > fimA or inicioB > fimB:
13
14
              return []
15
          else:
              meio = (inicioA+fimA)//2
16
              arrayMenor = intersecao2(A, inicioA, meio - 1, B, inicioB, fimB)
17
18
              arrayMaior = intersecao2(A, meio+1, fimA, B, inicioB, fimB)
              termoComum = busca_bin(B, 0, len(B)-1, A[meio])
19
              if len(termoComum) != 0:
20
                  existeNoMenor = len(arrayMenor) != 0 and termoComum[0] <= arrayMenor[-1]
21
22
                  existeNoMaior = len(arrayMaior) != 0 and termoComum[0] >= arrayMaior[0]
23
                  if existeNoMenor or existeNoMaior:
24
                      termoComum = []
25
              return arrayMenor + termoComum + arrayMaior
26
      def intersecao(A, B):
27
          tamA = len(A)
          tamB = len(B)
28
29
          if tamB >= tamA:
30
              return intersecao2(A, 0, tamA - 1, B, 0, tamB -1)
          else:
31
              return intersecao2(B, 0, tamB - 1, A, 0, tamA -1)
32
```



TEOREMA MESTRE

Sejam:

- n = tamanho de A
- m = tamanho de B
- A é o array que está sendo dividido;
- B é o array onde é feita a busca binária.

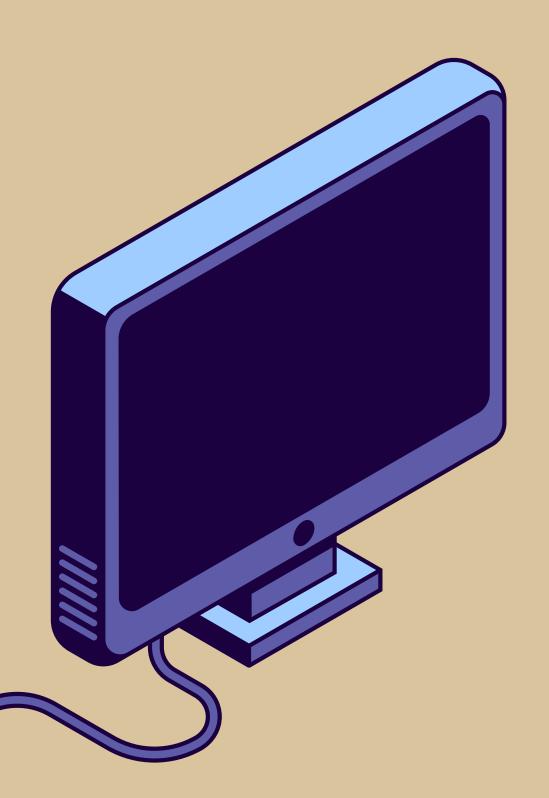
O problema é dividido em duas chamadas recursivas, cada uma com metade de A.

Em cada nível de recursão, se faz 1 busca binária no array B de tamanho m e o custo de uma busca binária é O(log m)

Temos então:

$$T(n) = 2T(n/2) + O(\log m)$$

- a = 2 (chamadas recursivas)
- b = 2 (dividindo o problema ao meio)
- f(n) = O(log m) (trabalho fora da recursão)



TEOREMA MESTRE

Comparar f(n) com n^log_b(a) = n

Queremos saber como f(n) = log m se compara com n.

Se considerarmos m≥n, então:

- log m = O (log n)
- E sabemos que log n = o(n) (estritamente menor que n)

Então temos o Caso 1 do teorema:

 $T(n) = \Theta(n \setminus log_b(a)) = \Theta(n)$

E o tempo total fica:

 $T(n) = \Theta (n.log m)$

TEMPOS COM REPETIÇÃO

10 números:

```
Interseção COM repetição 10 elementos
Array 1: [1, 3, 4, 5, 7, 9, 11, 11, 12, 15]
Array 2: [1, 2, 2, 5, 6, 10, 10, 11, 12, 20]
Resultado: [1, 5, 11, 11, 12]
Tempo: 0.0000000 segundos
```

100 números:

```
, 96, 100, 104, 105, 108, 110, 112, 115, 96, 200, 204, 208, 212, 216, 220, 224, 2 , 328, 332, 336, 340, 344, 348, 352, 356 Tempo: 0.001999 segundos
```

1.000 números:

```
69, 7144, 7144, 7381, 7519
69, 9378, 9434, 9654, 9747
Tempo: 0.003140 segundos
```

10.000 números:

Interseção COM repetição 10.000 elemen Resultado: Squeezed text (474 lines).

Tempo: 0.092202 segundos

100.000 números:

Resultado: Squeezed text (3636 lines).
Tempo: 0.632804 segundos

1.000.000 números:

Interseção COM repetição 1.000.000 (
Resultado: Squeezed text (36355 lines).

Tempo: 4.311645 segundos

TEMPOS SEM REPETIÇÃO

10 números:

```
terseção SEM repetição 100 elementos
sultado: [0, 4, 5, 8, 10, 12, 15, 16, 20, 24, 25, 28, 30
96, 100, 104, 105, 108, 110, 112, 115, 116, 120, 124, 12
, 200, 204, 208, 212, 216, 220, 224, 228, 232, 236, 240,
328, 332, 336, 340, 344, 348, 352, 356, 360, 364, 368, 3
mpo: 0.001020 segundos
```

100 números:

```
44, 7381, 7519, 7866, 7889,
83, 9943]
Tempo: 0.004020 segundos
```

1.000 números:

```
Array 3: [1, 3, 4, 5, 7, 9, 11, 11, Array 4: [1, 2, 2, 5, 6, 10, 10, 11, Resultado: [1, 5, 11, 12]
Tempo: 0.0000000 segundos
```

10.000 números:

terseção SEM repetição 10.000 elementos sultado: Squeezed text (319 lines).

mpo: 0.047047 segundos

100.000 números:

Interseção SEM repetição 100.000 elemento Resultado: Squeezed text (1361 lines).

Tempo: 0.436656 segundos

1.000.000 números:

Interseção SEM repetição 1.000.000.

Resultado: Squeezed text (17313 lines).

Tempo: 6.154403 segundos

COMPARANDO

Com Repetição

Sem Repetição

