

**COM 112**

# Counting Sort & E-Counting Sort



# Integer Sorting

---

O Counting Sort, ao contrário dos algoritmos visto em aula, não trabalha com comparações. Seu método trabalha ao redor das propriedades dos números inteiros para conseguir organizar os dados recebidos.



# Definição

---

Supondo que cada um dos  $n$  elementos de entrada é um inteiro na faixa 1 a  $k$ , para algum inteiro  $k$ .

Counting Sort determina, para cada  $x$ , o número de elementos menores que ele e insere o elemento  $x$  diretamente em sua posição.



# Algoritmo COUNTING SORT

```
for(int i = 0; i < A.tamanho; i++)  
    C[ A[ i ] ]++
```

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

0	0	0	0	0	0
0	1	2	3	4	5



# Algoritmo COUNTING SORT

```
for(int i = 0; i < A.tamanho; i++)  
    C[ A [ i ] ]++
```

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

0	0	0	1	0	0
0	1	2	3	4	5



# Algoritmo COUNTING SORT

```
for(int i = 0; i < A.tamanho; i++)  
    C[ A[ i ] ]++
```

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

1	2	2	2	1	0
0	1	2	3	4	5



# Algoritmo COUNTING SORT

```
for(int i = 1; i <= maior; i++)
```

```
    C[i] += c[i-1]
```

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

1	3	2	2	1	0
0	1	2	3	4	5



# Algoritmo COUNTING SORT

```
for(int i = 1; i <= maior; i++)
```

```
C[i] += c[i-1]
```

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

1	3	5	7	8	8
0	1	2	3	4	5





# Algoritmo COUNTING SORT

```
for(int i = tam - 1; i >= 0; i --)  
    B[ C[ A[i] ] - 1] = A[i]  
    C[ A[i] ] --
```

B =

0	0	0	0	0	0	3	0
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

1	3	5	7->6	8	8
0	1	2	3	4	5

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7



# Algoritmo COUNTING SORT

```
for(int i = tam - 1; i >= 0; i --)  
    B[ C[ A[i] ] - 1] = A[i]  
    C[ A[i] ] --
```

B =

0	0	0	0	0	0	3	0
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

1->0	3	5	6	8	8
0	1	2	3	4	5

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7



# Algoritmo COUNTING SORT

```
for(int i = tam - 1; i >= 0; i --)  
    B[ C[ A[i] ] - 1] = A[i]  
    C[ A[i] ] --
```

B =

0	1	1	2	2	3	3	4
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

0	3->2->1	5->4->3	6->5	8->7	8
0	1	2	3	4	5

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7



# Código do Counting Sort

---

```
COUNTING-SORT( $A, B, k$ )
1  seja  $C[0 \dots k]$  um novo arranjo
2  for  $i = 0$  to  $k$ 
3       $C[i] = 0$ 
4  for  $j = 1$  to  $A$ .comprimento
5       $C[A[j]] = C[A[j]] + 1$ 
6  //  $C[i]$  agora contém o número de elementos igual a  $i$ .
7  for  $i = 1$  to  $k$ 
8       $C[i] = C[i] + C[i - 1]$ 
9  //  $C[i]$  agora contém o número de elementos menores que ou iguais a  $i$ .
10 for  $j = A$ .comprimento downto 1
11      $B[C[A[j]]] = A[j]$ 
12      $C[A[j]] = C[A[j]] - 1$ 
```



# Código do Counting Sort

---

```
1 void countingSort(int *arrA, int *arrB, int max, int tam, data *comp){
2     int i;
3     int* count = calloc(max + 1, sizeof(int));
4
5     for (i = 0; i < tam; i++)
6     {
7         count[arrA[i]]++;
8         comp->copy++;
9     }
10
11    for (i = 1; i <= max; i++)
12    {
13        count[i] += count[i - 1];
14        comp->copy++;
15    }
16
17    for (i = tam - 1; i >= 0; i--)
18    {
19        arrB[count[arrA[i]] - 1] = arrA[i];
20        count[arrA[i]]--;
21        comp->copy++;
22    }
23 }
```



# E-Counting Sort

---

Retirado do artigo “Implementing and Analyzing an Efficient Version of Counting Sort (E-Counting Sort)”, o algoritmo E-Counting Sort sugere uma nova versão mais eficiente do algoritmo.



# Algoritmo E-COUNTING SORT

A =

3	1	1	2	4	2	0	3
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

1	2	2	2	1	0
0	1	2	3	4	5



# Algoritmo E-COUNTING SORT

```
j = 0  
for(int i = 0; i <= max; i++)  
    while(count[i] > 0)  
        arrB[j] = i  
        j++  
        count[i]--
```

B =

0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

1	2	2	2	0	1
0	1	2	3	4	5





# Algoritmo E-COUNTING SORT

```
j = 0  
for(int i = 0; i <= max; i++)  
    while(count[i] > 0)  
        arrB[j] = i  
        j++  
        count[i]--
```

B =

0	1	1	0	0	0	0	0
0	1	2	3	4	5	6	7

C =

1->0	2->1->0	2	2	0	1
0	1	2	3	4	5



# Algoritmo E-COUNTING SORT

```
j = 0  
for(int i = 0; i <= max; i++)  
    while(count[i] > 0)  
        arrB[j] = i  
        j++  
        count[i]--
```

B =

0	1	1	2	2	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

C =

0	0	2->1->0	2	0	1
0	1	2	3	4	5



# Código do E-Counting Sort

## E-COUNTING SORT ALGORITHM

*COUNTING\_MODIFY\_SORT (A, B, k)*

```
1.      for i ← 1 to k
2.          c[i] ← 0;
3.      for i ← 1 to n
4.          c[a[i]] = c[a[i]] + 1;
5.      for i ← 1 to k
6.          while (c[i] > 0)
7.              a[j] = i;
8.              j = j + 1;
9.              c[i] = c[i] - 1
```



# Código do E-Counting Sort

```
1 void eCountingSort(int *arrA, int *arrB, int max, int tam, data *d){
2     int i, j = 0;
3     int* count = calloc(max + 1, sizeof(int));
4
5     for (i = 0; i < tam; i++){
6         count[arrA[i]]++;
7         d->copy++;
8     }
9
10    for (i = 0; i <= max; i++){
11        while(count[i] > 0){
12            arrB[j] = i;
13            j++;
14            count[i]--;
15            d->copy++;
16            d->comp++;
17        }
18    }
19 }
```



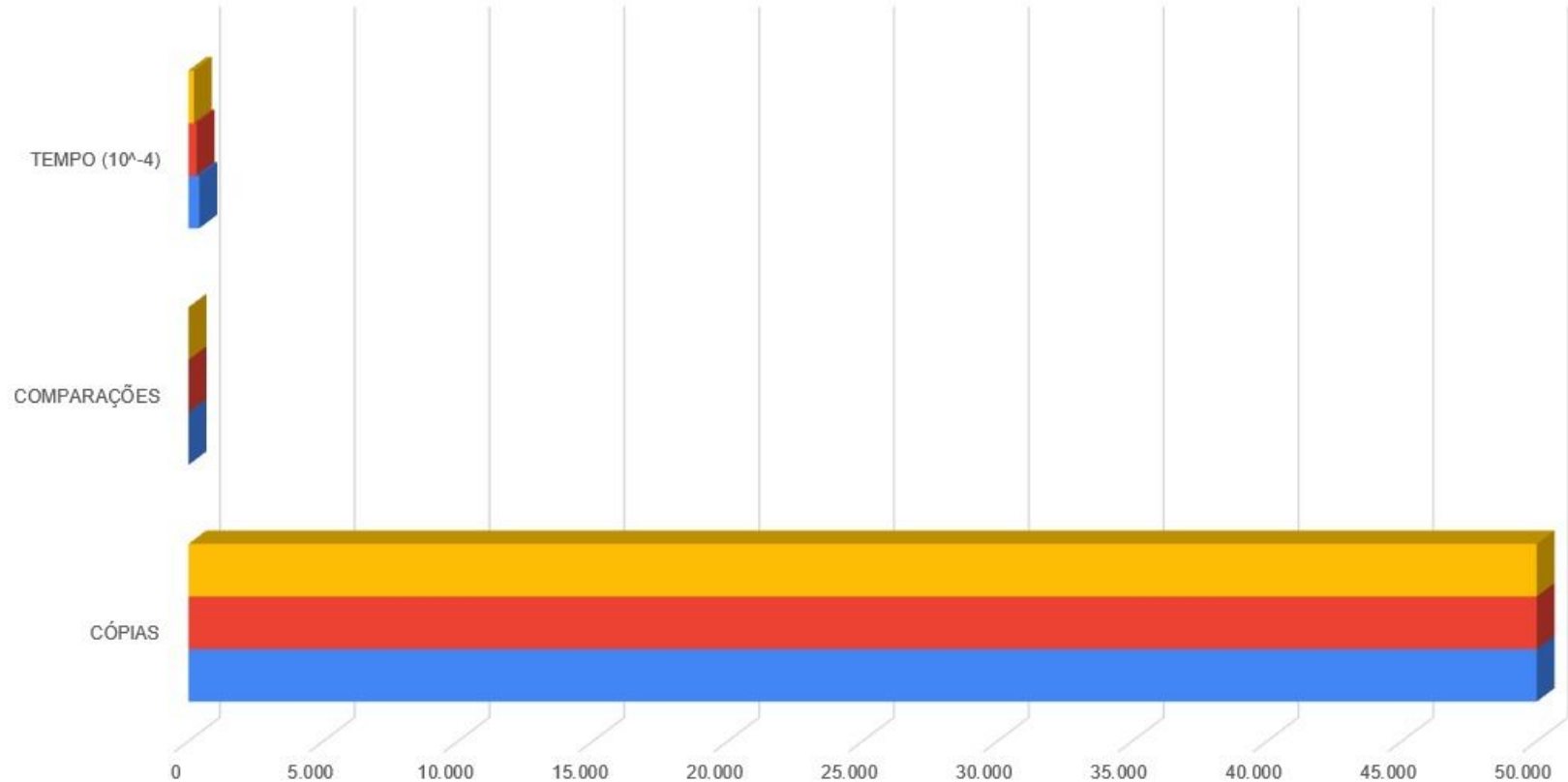
# Resultados

---

Comparações feitas entre os dois algoritmos com diferentes tamanhos de vetores desordenados, ordenados e decrescentes.



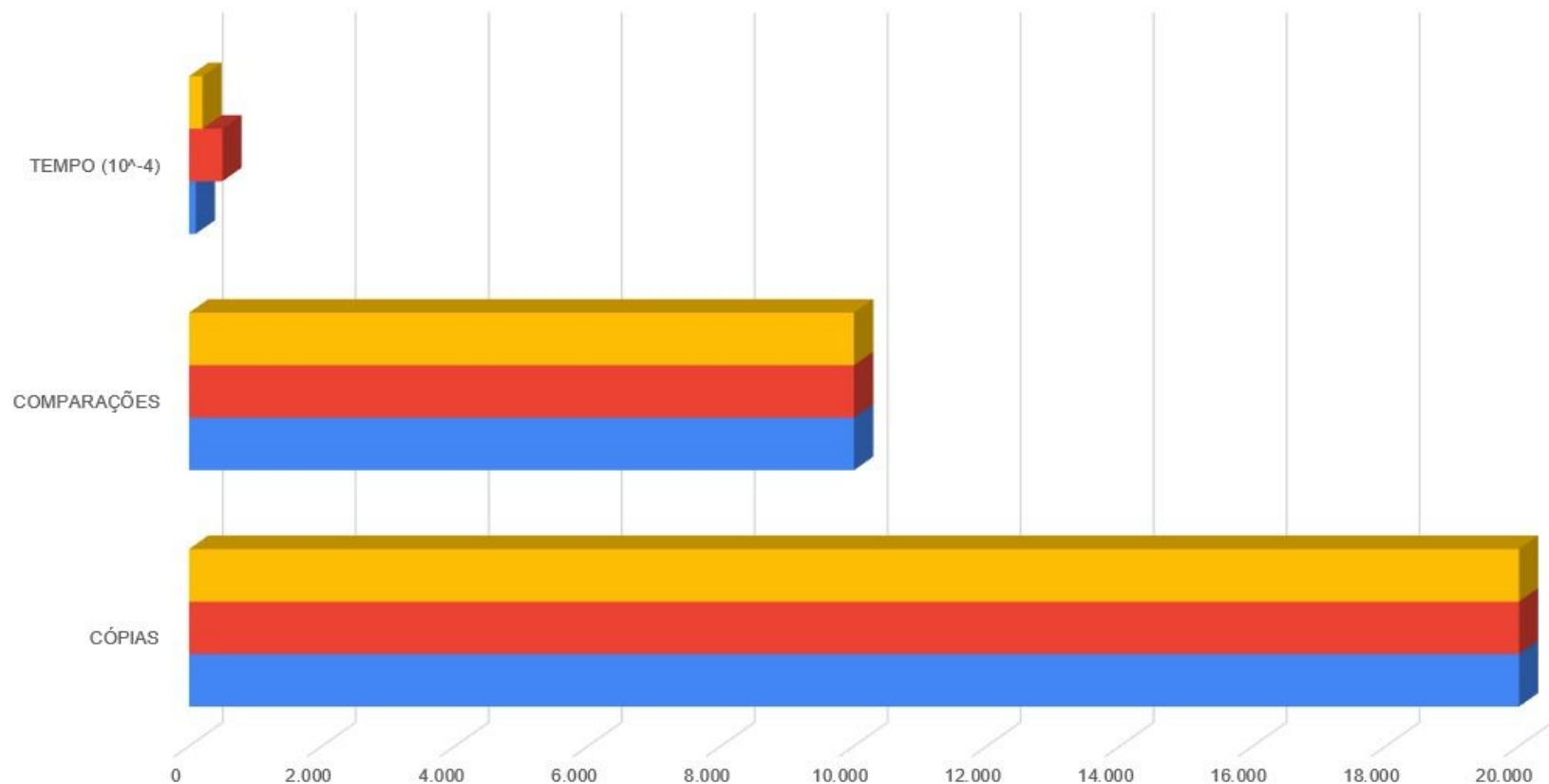
# COUNTING - GRÁFICO DO TESTE COM 10K NÚMEROS



	CÓPIAS	COMPARAÇÕES	TEMPO (10 <sup>-4</sup> )
■ DECRESCENTE	49.995	0	200
■ ALEATÓRIO	49.995	0	300
■ ORDENADO	49.995	0	400

■ DECRESCENTE ■ ALEATÓRIO ■ ORDENADO

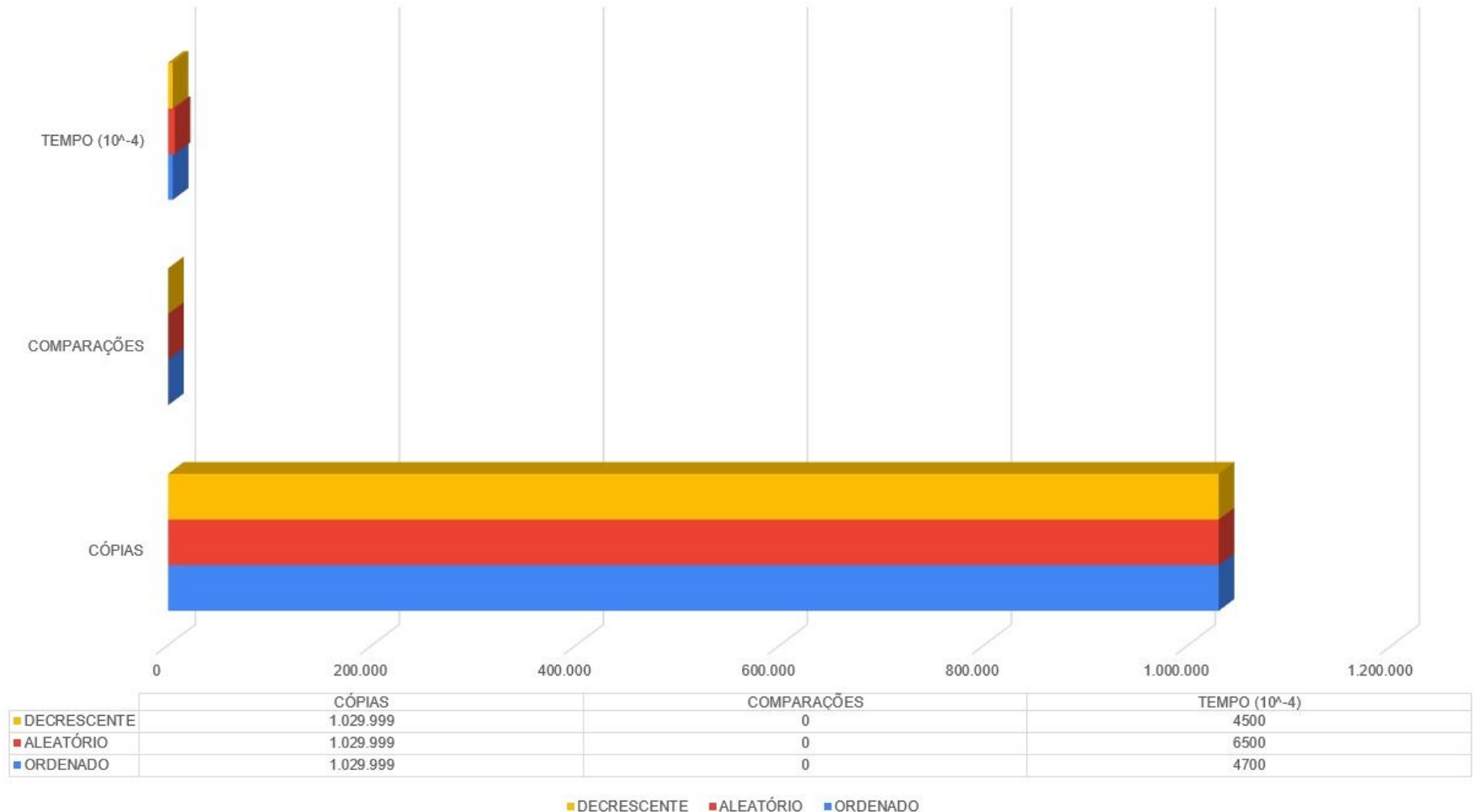
# E-COUNTING - GRÁFICO DO TESTE COM 10K NÚMEROS



	CÓPIAS	COMPARAÇÕES	TEMPO (10 <sup>-4</sup> )
■ DECRESCENTE	20.000	10.000	200
■ ALEATÓRIO	20.000	10.000	500
■ ORDENADO	20.000	10.000	100

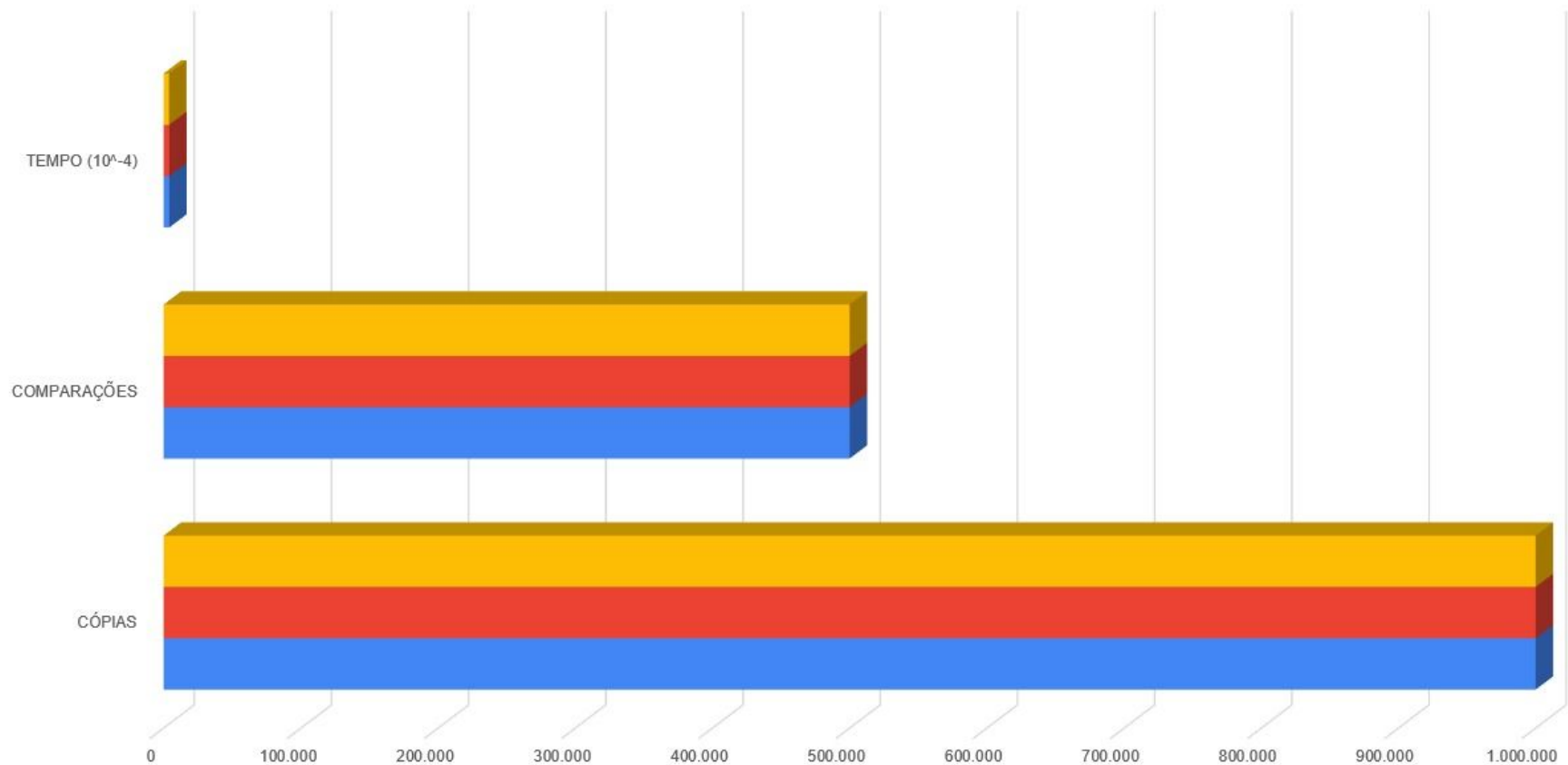
■ DECRESCENTE ■ ALEATÓRIO ■ ORDENADO

# COUNTING - GRÁFICO DO TESTE COM 500K NÚMEROS





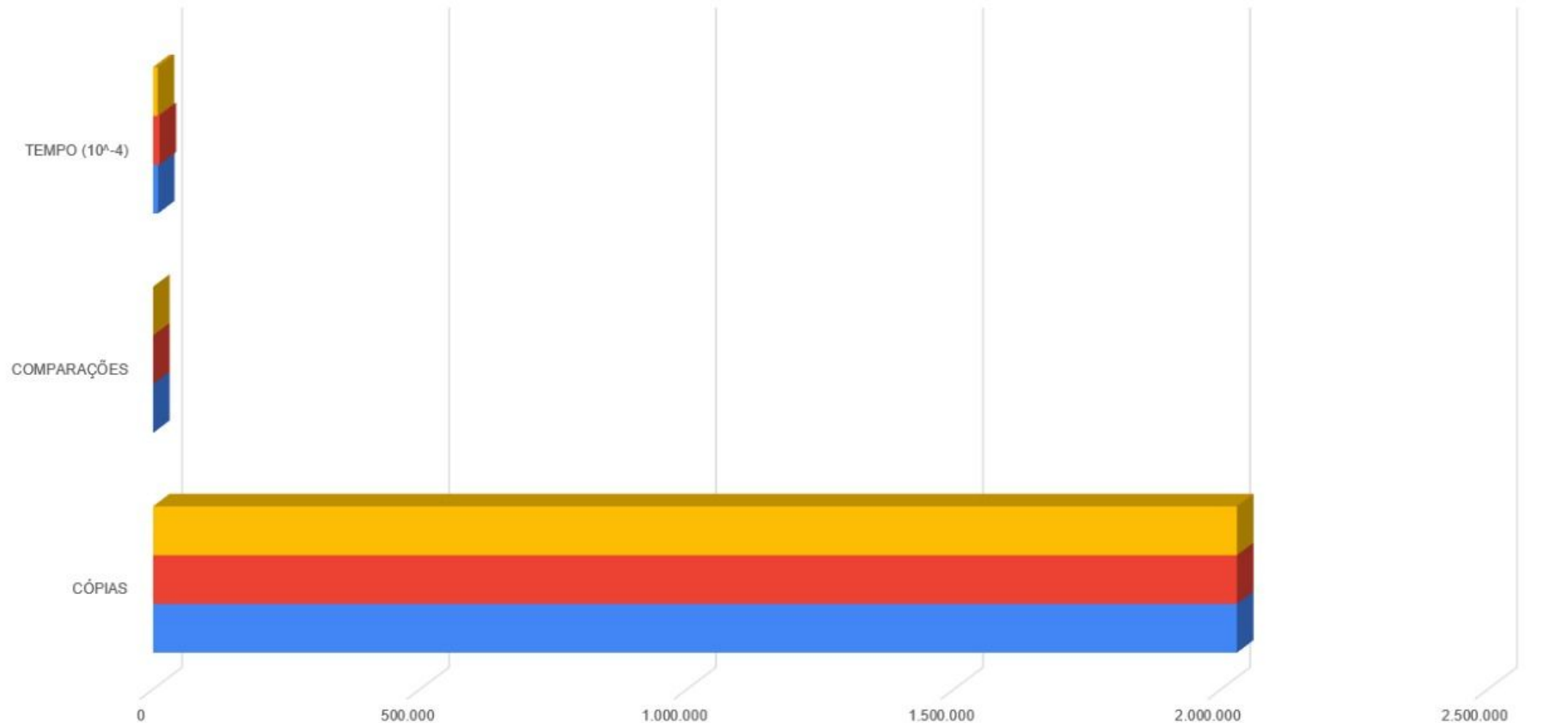
# E-COUNTING - GRÁFICO DO TESTE COM 500K NÚMEROS



	CÓPIAS	COMPARAÇÕES	TEMPO (10 <sup>-4</sup> )
■ DECRESCENTE	1.000.000	500.000	3900
■ ALEATÓRIO	1.000.000	500.000	4100
■ ORDENADO	1.000.000	500.000	4100

■ DECRESCENTE ■ ALEATÓRIO ■ ORDENADO

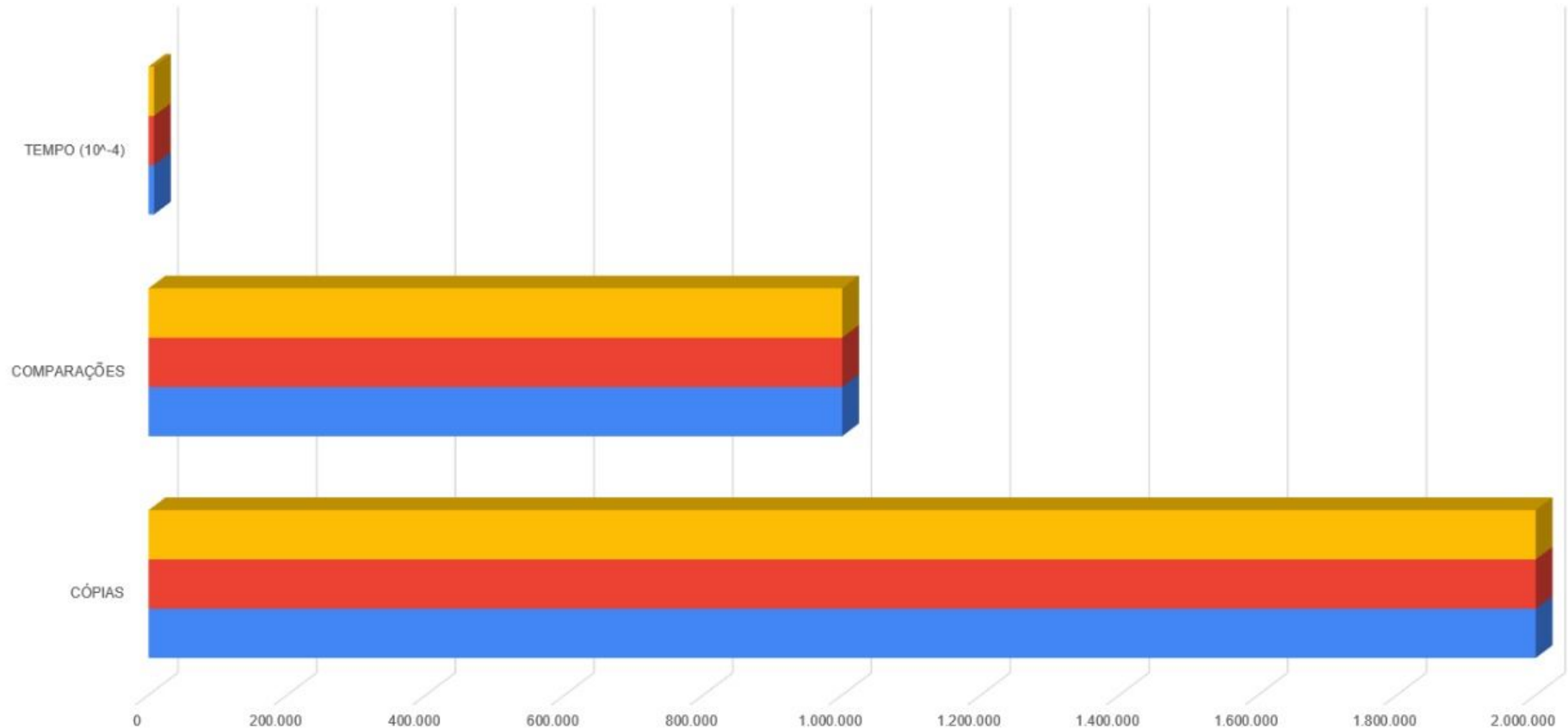
# COUNTING - GRÁFICO DO TESTE COM 1M NÚMEROS



	CÓPIAS	COMPARAÇÕES	TEMPO (10 <sup>-4</sup> )
■ DECRESCENTE	2.029.999	0	8800
■ ALEATÓRIO	2.029.999	0	12100
■ ORDENADO	2.029.999	0	9400

■ DECRESCENTE ■ ALEATÓRIO ■ ORDENADO

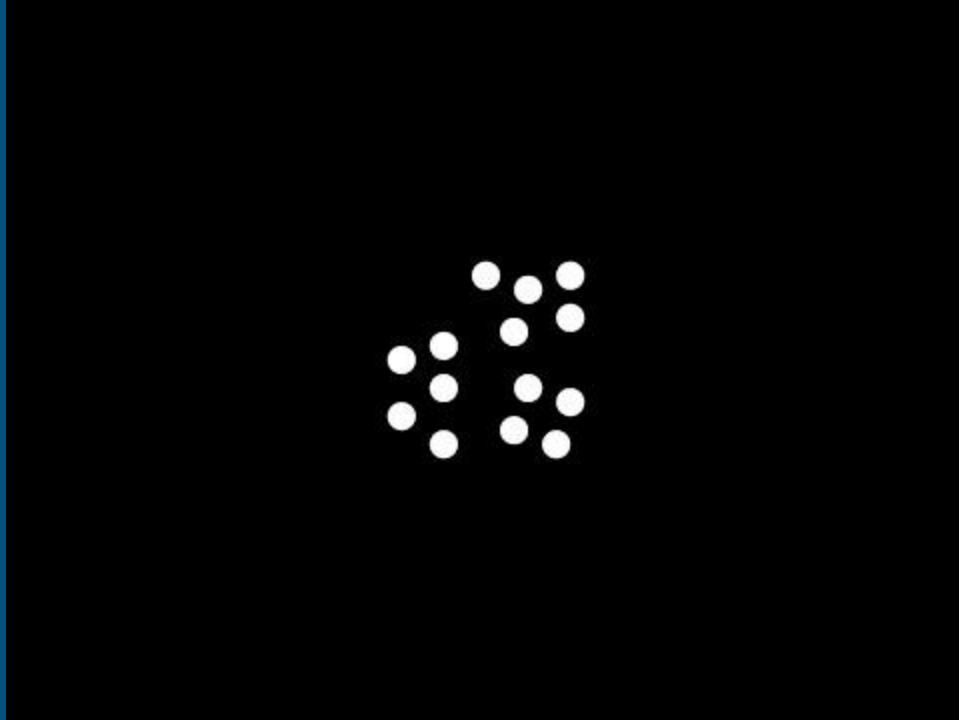
# E-COUNTING - GRÁFICO DO TESTE COM 1M NÚMEROS



	CÓPIAS	COMPARAÇÕES	TEMPO ( $10^{-4}$ )
■ DECRESCENTE	2.000.000	1.000.000	7800
■ ALEATÓRIO	2.000.000	1.000.000	7600
■ ORDENADO	2.000.000	1.000.000	7900

■ DECRESCENTE ■ ALEATÓRIO ■ ORDENADO

# Vídeo e documentação



<https://www.overleaf.com/read/dddvvgjcxhvx>