

INTROSORT

Amanda Scalari Emilly Pereira Hannah Oliveira Matheus Junqueira Rodrigo Rocha



O QUE É INTROSORT?

Algoritmo de ordenação híbrido criado por David Musser na década de 90

Mistura de aspectos de:

Quicksort + Insertion sort + Heapsort

CARACTERÍSTICAS



Complexidade O(n log n) em todos os casos

 Controle da profundidade da pilha de execução do Quicksort (através do Heapsort)

Ordenação em estruturas pequenas pelo Insertion

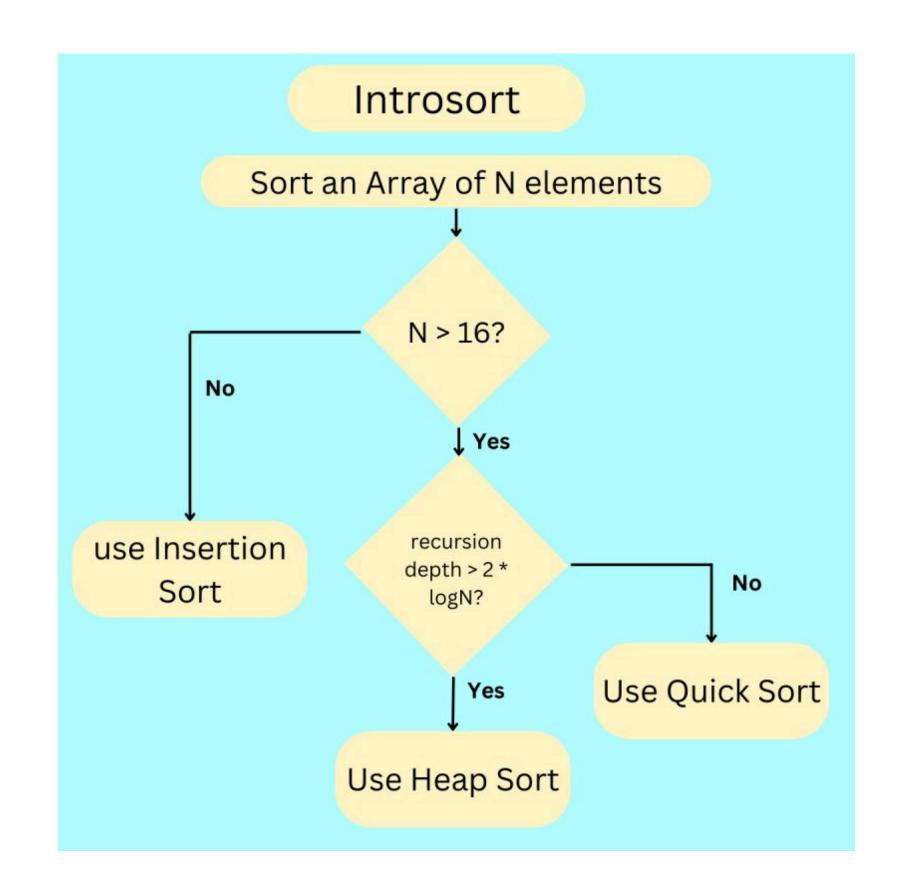
CARACTERÍSTICAS

Algoritmo	Melhor caso	Médio caso	Pior caso
Insertion	O(n)	O(n²)	O(n²)
Selection	O(n ²)	O(n ²)	O(n ²)
Quick	O(nlogn)	O(nlogn)	O(n ²)
Merge	O(nlogn)	O(nlogn)	O(nlogn)
Intro	O(nlogn)	O(nlogn)	O(nlogn)

PSEUDOCÓDIGO

Algoritmo 1: IntroSort

```
Entrada: Vetor vet, inteiros ini, fim, profundidade
             máxima prof_max, estrutura dados, índice i
   Saída : Vetor ordenado
1 tam \leftarrow (fim - ini) + 1;
2 se tam < 16 então</p>
      chamar InsertionIntro(vet, ini, fim, dados, i);
      retornar;
5 fim
6 se prof_max = 0 então
      chamar HeapSort(vet, tam, dados, i);
      retornar;
9 fim
10 senão
      pivo \leftarrow Particiona(vet, ini, fim, dados, i);
      chamar IntroSort(vet, ini, pivo - 1, prof_max -
12
        1, dados, i);
      chamar IntroSort(vet, pivo +
13
       1, fim, prof_max - 1, dados, i);
14 fim
15 end
```



FLUXOGRAMA

VANTAGENS E DESVANTAGENS

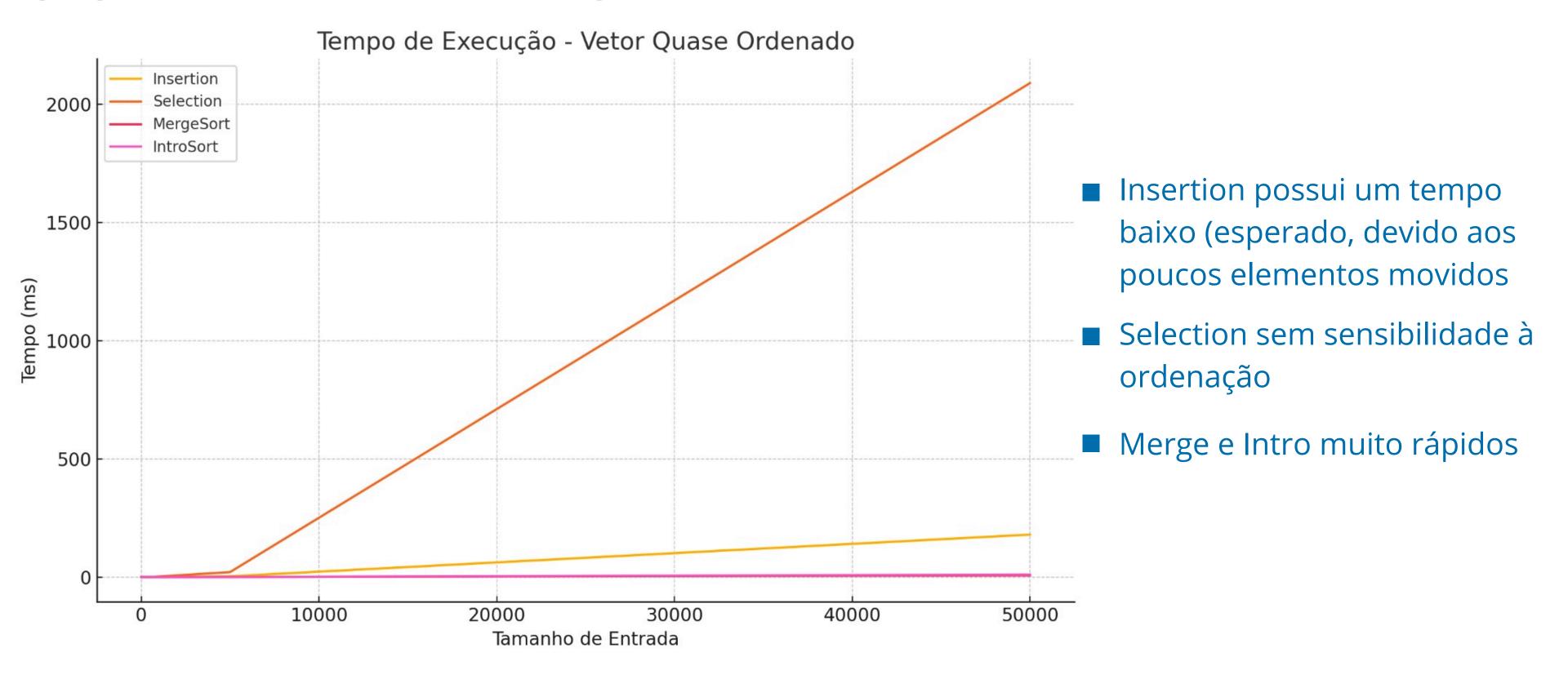
- Complexidade confiável de O(n log n)
- Pouco uso de memória extra

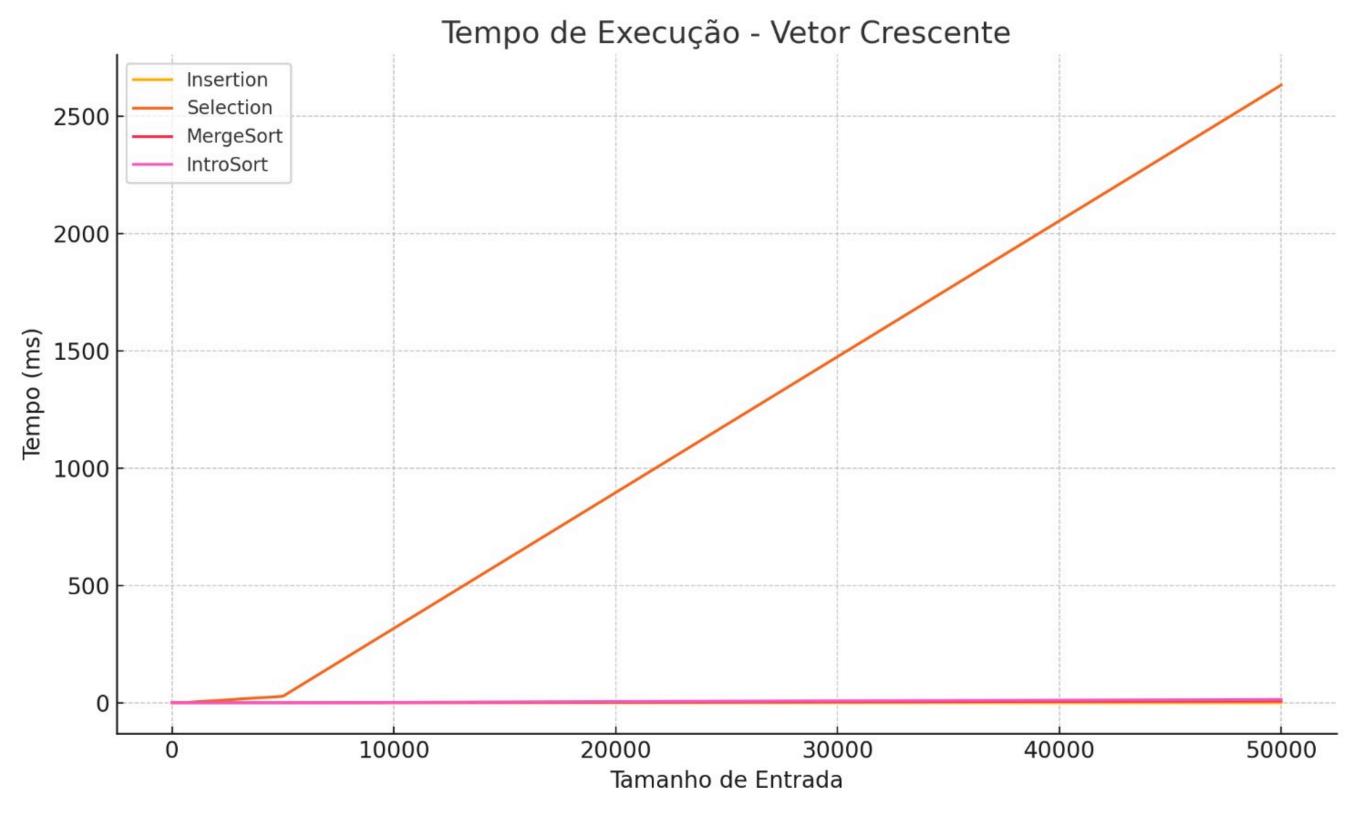
Implementação e controle de três algoritmos distintos

Instável

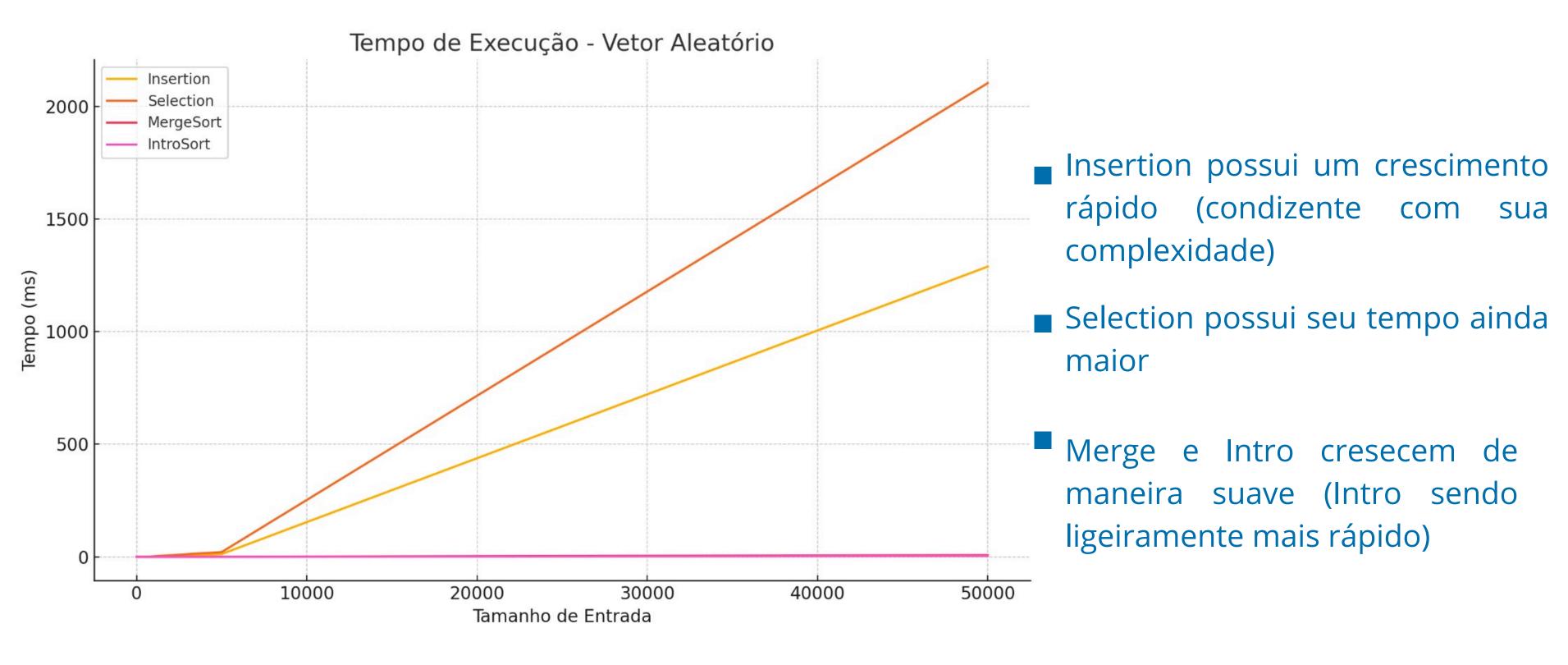
EXPECTATIVAS

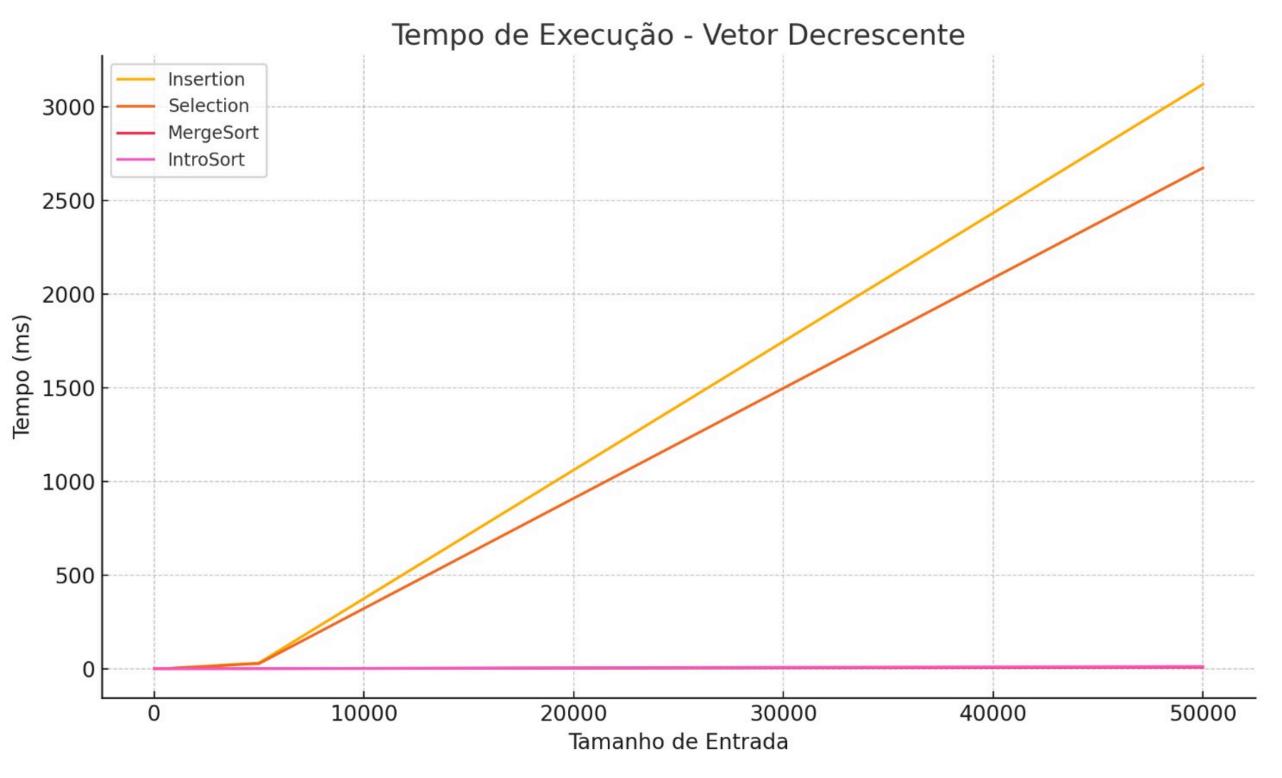
CASOS	INSERTION	SELECTION	MERGESORT	QUICKSORT	INTROSORT
VETOR	Pouca	Pouca	Alta	Alta	Alta
ALEATÓRIO	eficiência	eficiência	eficiência	eficiência	eficiência
VETOR	Alta	Pouca	Pouca	Pouca	Alta
ORDENADO	eficiência	eficiência	eficiência	eficiência	eficiência
VETOR PARCIALMENTE ORDENADO	Média	Pouca	Média	Média	Alta
	eficiência	eficiência	eficiência	eficiência	eficiência
VETOR	Pouca	Pouca	Alta	Pouca	Alta
DECRESCENTE	eficiência	eficiência	eficiência	eficiência	eficiência



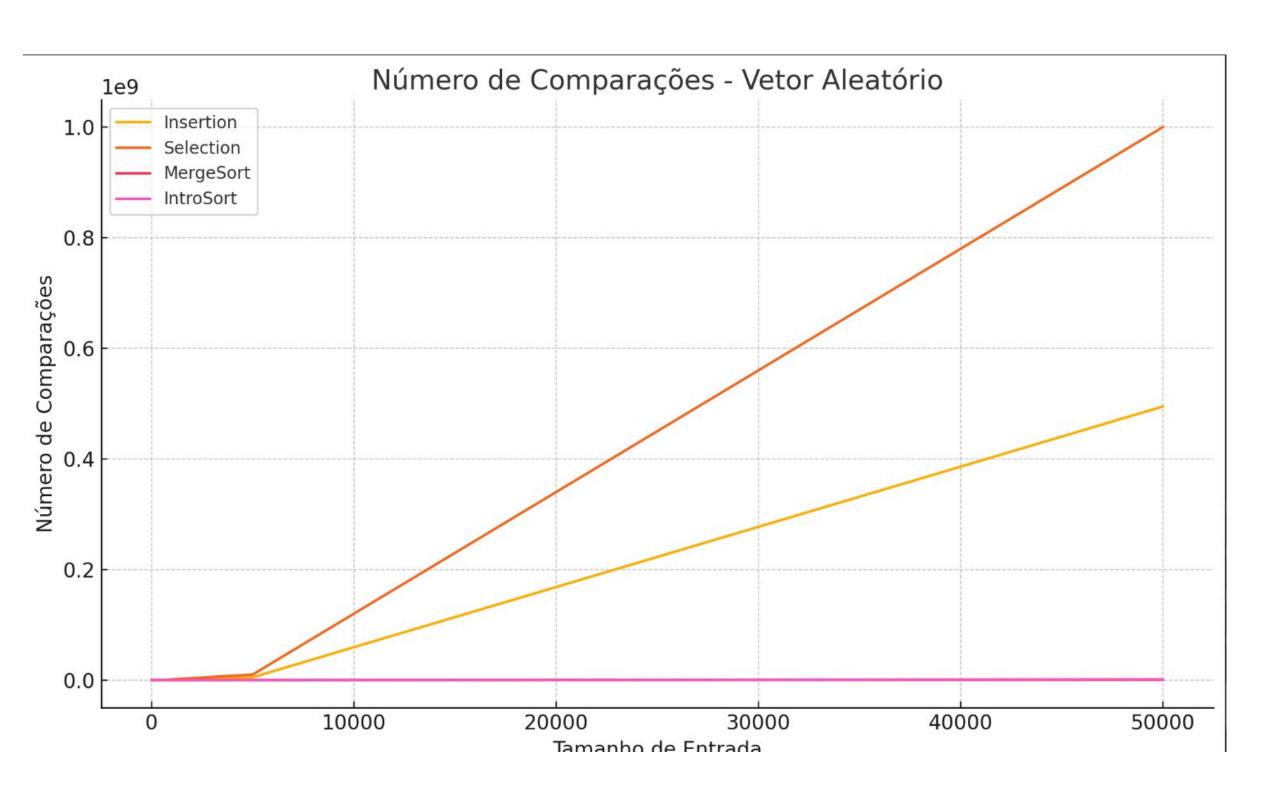


- Insertion com tempo quase nulo (esperado devido ao seu melhor caso)
- Selection constantemente ineficiente
- Merge e Intro mantém desempenho baixo e constante





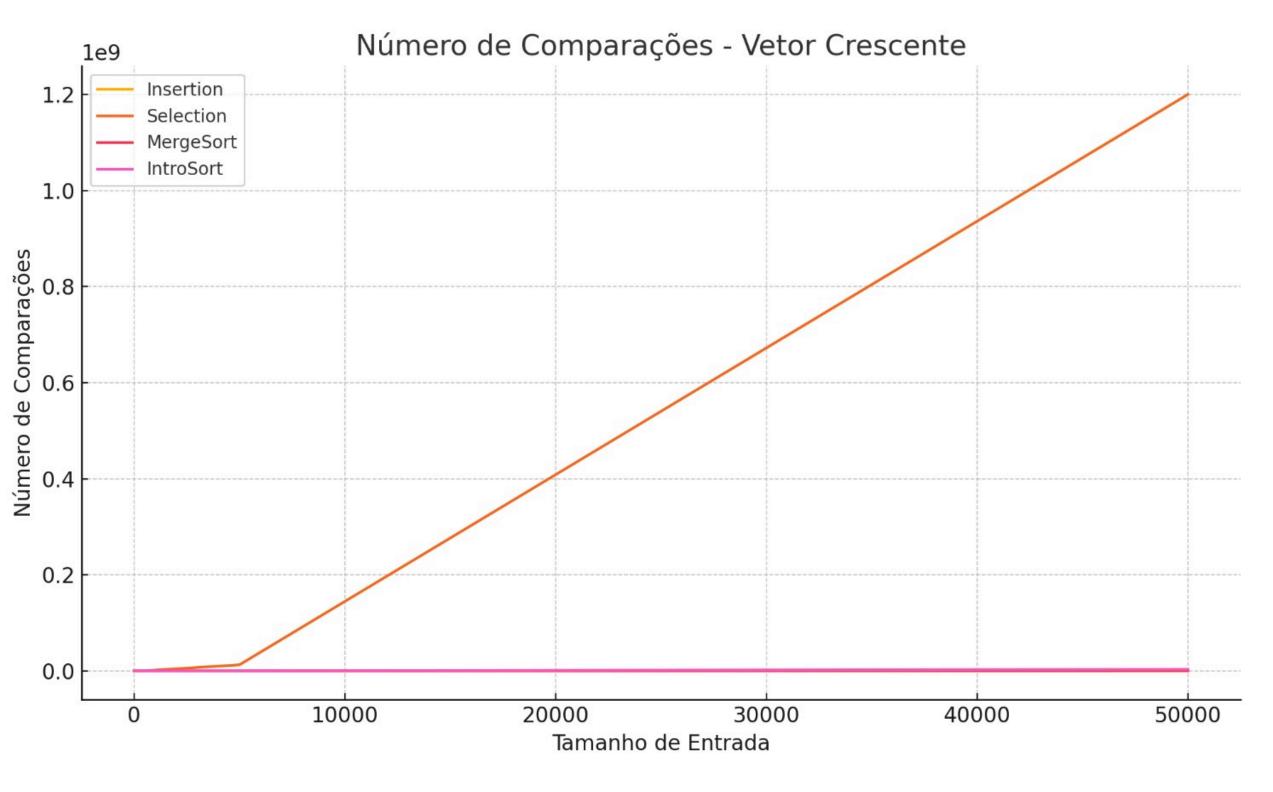
- Insertion com tempo significativamente elevado (todos os elementos precisam ser movidos)
- Selection sem variação significativa (esperado)
- Merge e Intro ainda são rápidos, com um pequeno aumento de tempo)



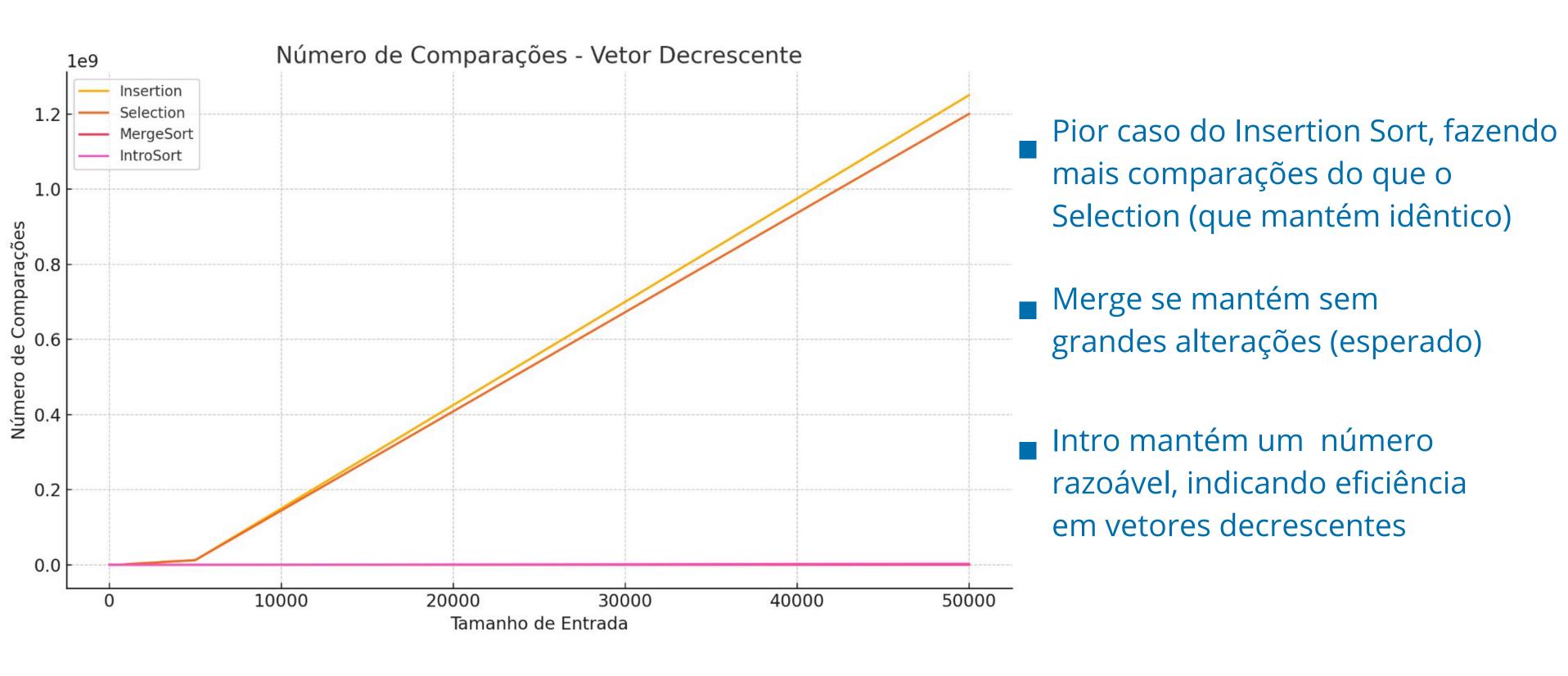
Insertion e Selection fazem
 muitas comparações (esperado)

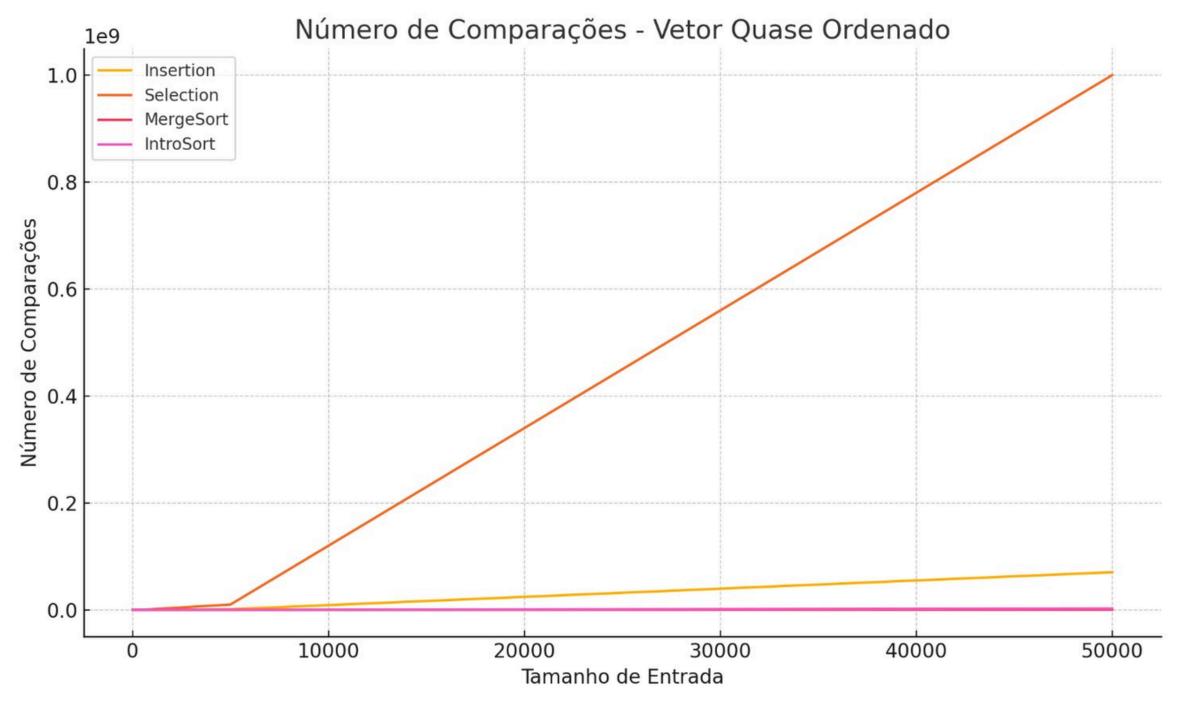
Intro oscila levemente mais

que o Merge, mas permanece na faixa esperada

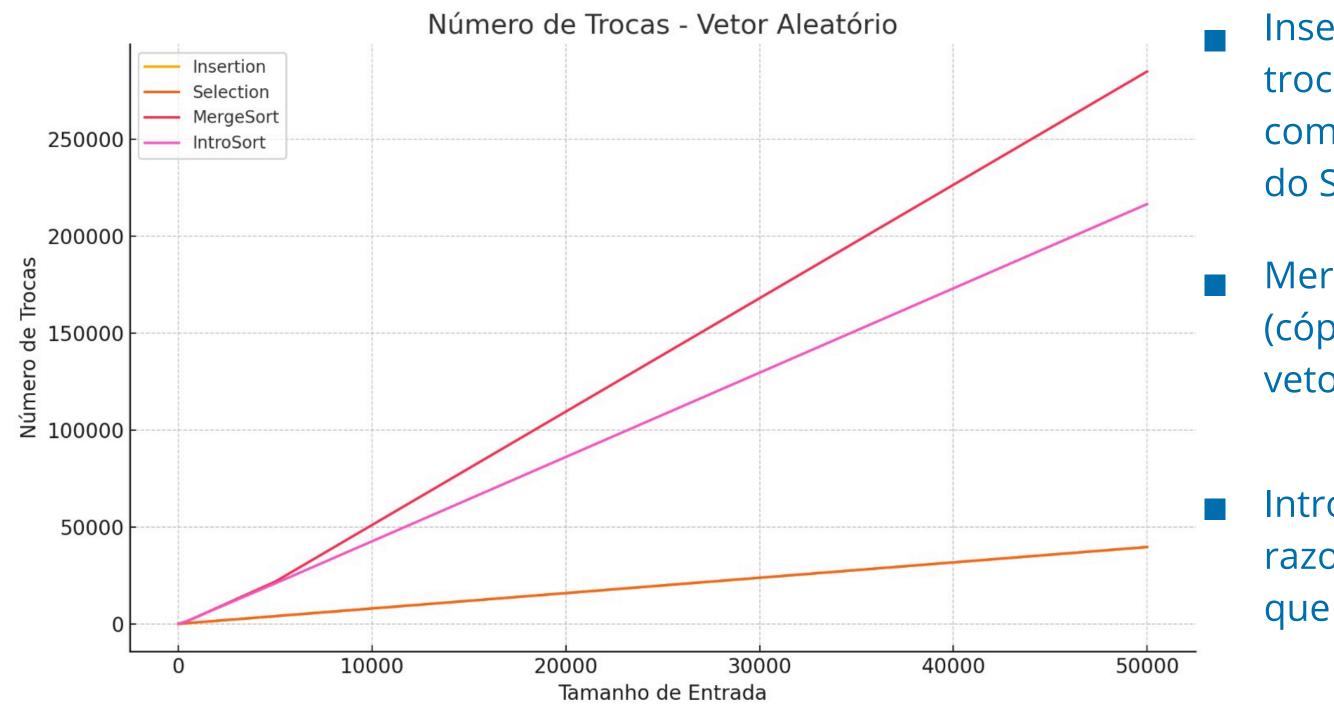


- Insertion faz menos
 comparações e o Selection
 mantém as suas comparações
 (esperado)
- Merge e Intro mantém seu padrão sem melhora perceptível

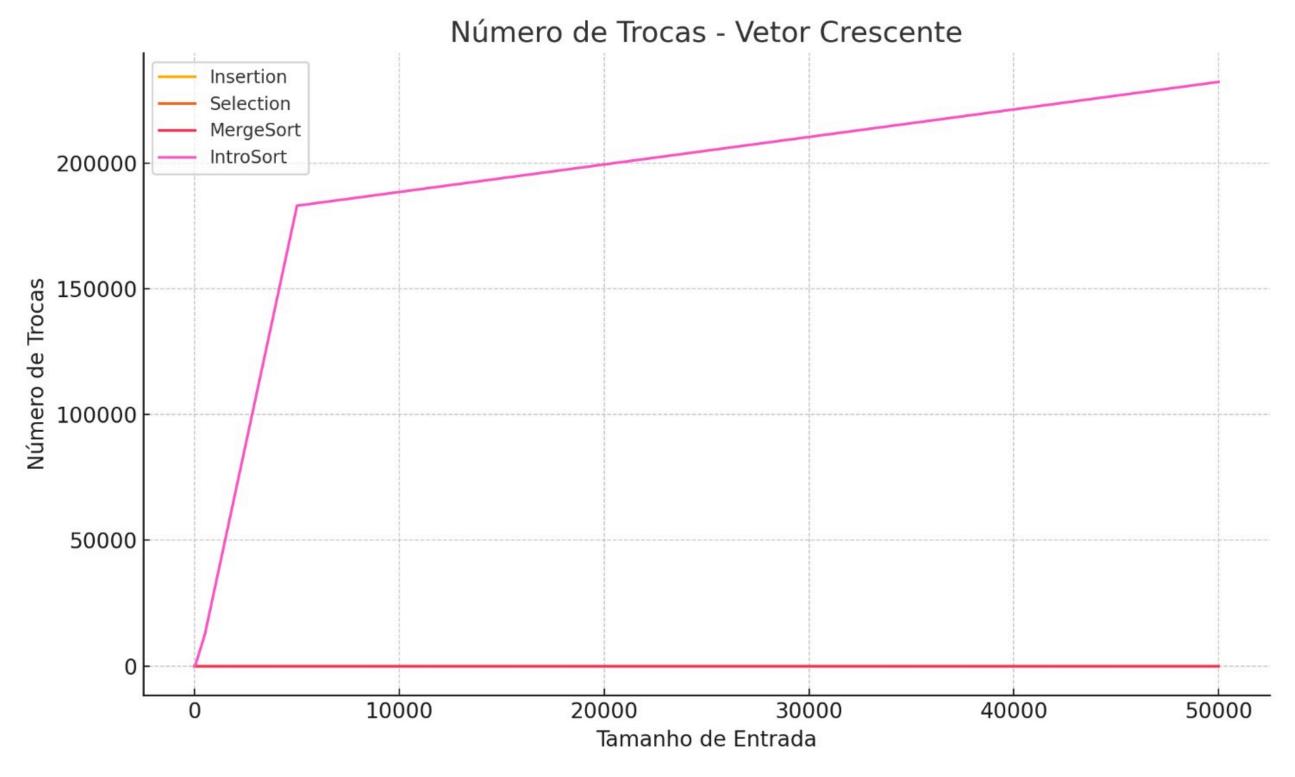




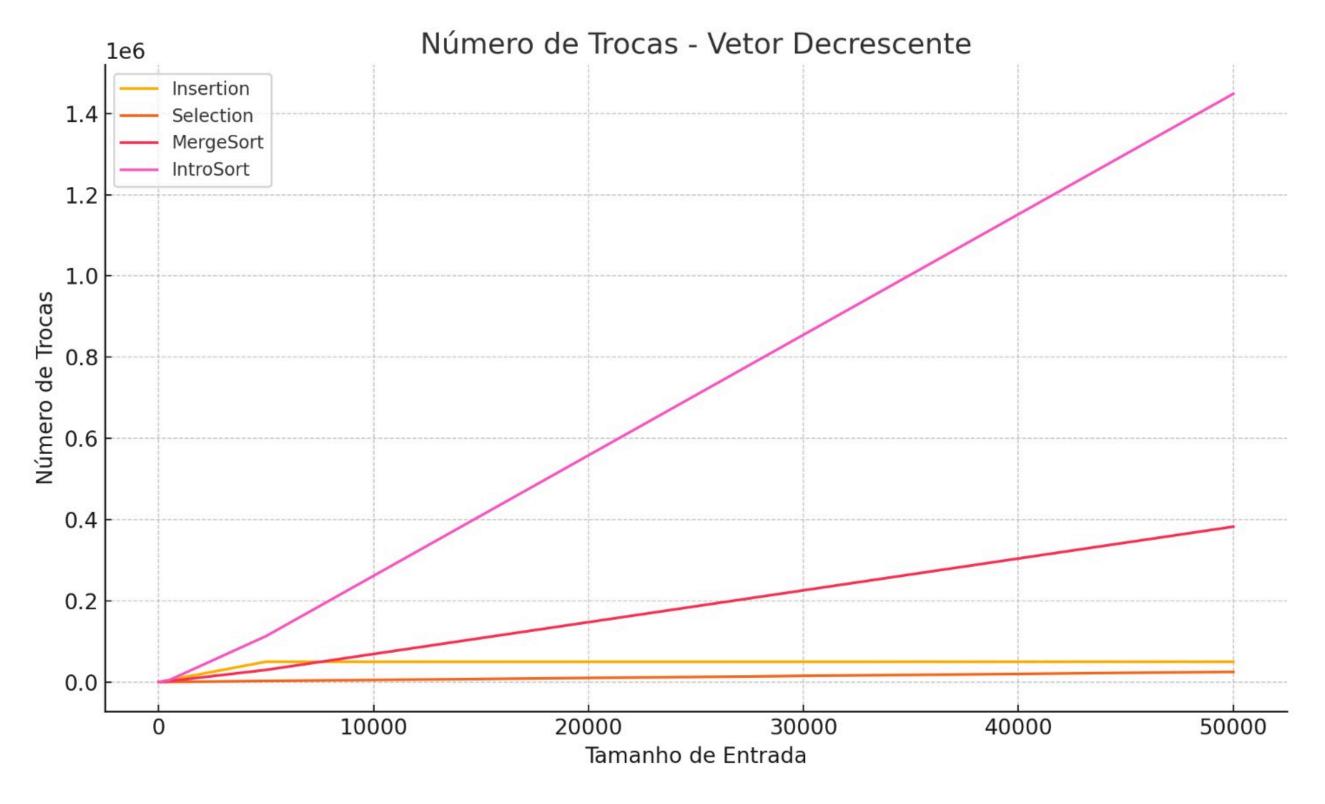
- Insertion realiza poucas comparações (bom desempenho)
- Selection Inalterado
- Merge semelhante a outras entradas
- IntroSort possui bom desempenho (porém, é sensível a pequenos desarranjos)



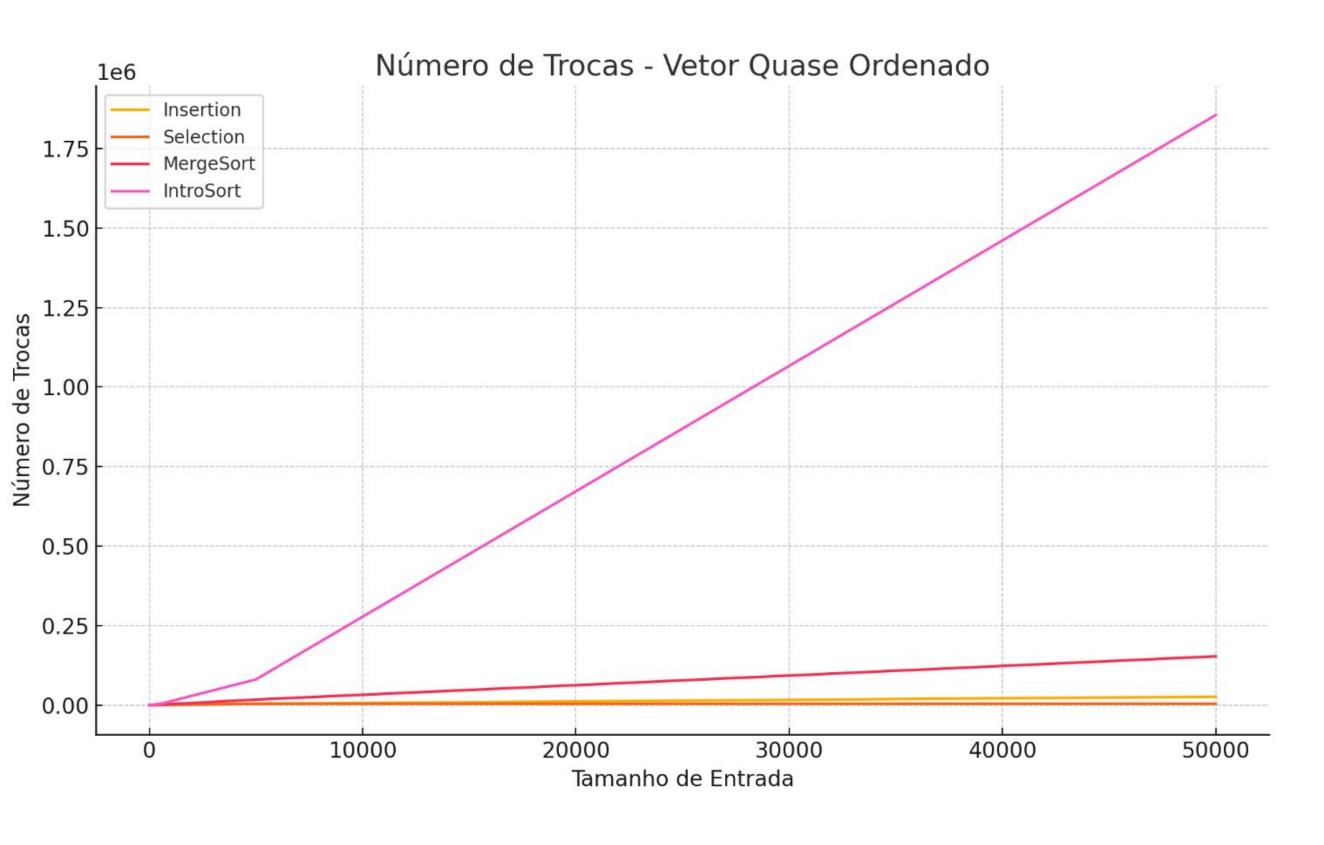
- Insertion e Selection realizam trocas significativas (mesmo com o princípio de ordenação do Selection)
- Merge faz muitas "trocas" (cópias) devido à criação de vetores auxiliares
- Intro realiza um volume razoável de trocas (menos que o Merge)



- Insertion e Selection realizam 0 trocas (ideal)
- Intro realiza trocas inesperadamente altas



- Insertion realiza seu número máximo de trocas (todos elementos deslocados)
- Selection realiza uma por posição
- Merge e Intro fazemvolumes significativos (esperado)



- Insertion e Selection realizam poucas trocas
- Merge e Intro possuem um número elevado

Algoritmo	Vantagens	Desvantagens	ldeal para
Insertion	Simples e eficiente para vetores pequenos	Péssimo para vetores grandes ou decrescentes	Vetores pequenos ou já ordenados
Selection	Simples e poucas trocas	Sempre ineficiente	Situações didáticas
Merge	Estável, previsível e relativamente eficiente	Alto custo de memória	Grandes volumes que demandam estabilidade
Intro	Eficiência adaptativa e baixo tempo	Implementação complexa	Aplicações que exigem robustez e rapidez

CONCLUSÕES

- Bom desempenho na maioria dos casos
- Combina número moderado de comparações com um número variável e eficiente de trocas;
- Se adapta bem aos piores casos (utilizando o HeapSort como fallback);
- Semelhante ao MergeSort (O(nlogn)), porém, utiliza menos memória auxiliar.

OBRIGADO PELA ATENÇÃO