

Análise de Algoritmos

# Trabalho I - Sistema de Votação

---

Marcelo Amaral

Luís Laguardia

Eduardo Adame

Tiago Barradas

Setembro de 2022



## Sumário

- Modelagem Geral do Programa
  - Computar e Consultar Votos
  - Relatório de Votos
  - Relatório de Candidatos
- Discussão dos Resultados
- Referências

## Modelagem Geral do Programa

Nesse trabalho, tivemos que implementar um sistema de gerenciamento de votação com uma variedade de funcionalidades, tendo a oportunidade de aplicar na prática as estruturas e algoritmos vistos em aula. Para isso, tivemos que tomar decisões em grupo sobre qual seria a modelagem ideal para atacar os diversos desafios que nos foram apresentados. Baseando nossas escolhas principalmente no tempo de operação dos algoritmos e na quantidade de armazenamento utilizado, optamos por modelar o problema da seguinte maneira:

**Roberto:** É a classe principal, que aceita entrada, remoção e consulta de votos. É baseada em uma Hashtable de endereçamento direto, onde cada chave mapeia um objeto **Voto**. Quando um voto é removido, ele tem seu `user_id` definido como 0, e sua posição na Hashtable é guardada no Stack **Deleted**, uma estrutura simples feita para preencher primeiro as posições deletadas, e depois as posições vazias. Por ser uma Hashtable de endereçamento direto, inserção, consulta e remoção são  $O(1)$ .

Além disso, essa classe também possui dois métodos de consulta de resultados: o **relatório de votos** e o **relatório de candidatos**.

O **relatório de votos** ordena todos os votos registrados na Hashtable por ordem de submissão, usando uma implementação simples do Quicksort; logo,  $O(n \log n)$ . Como o momento de submissão é registrado na classe **Data** (de autoria do grupo), optamos por implementar um operator overload na classe e manter o algoritmo de ordenação simples e conciso. Essa função retorna um **Vetor** (também autoral), que pode ser filtrado por região, como especificado.

O **relatório de candidatos** computa os 10 candidatos mais votados segundo os registros atuais. Para isso, ele registra uma contagem de votos por candidato em tempo  $O(n)$  e seleciona os dez mais votados a partir de uma implementação do algoritmo de Quickselect - também  $O(n)$ . Opcionalmente, o consultor também pode passar o período temporal a ser analisado, onde a etapa de contagem do algoritmo também verificará se o voto pertence ou não ao período temporal designado.

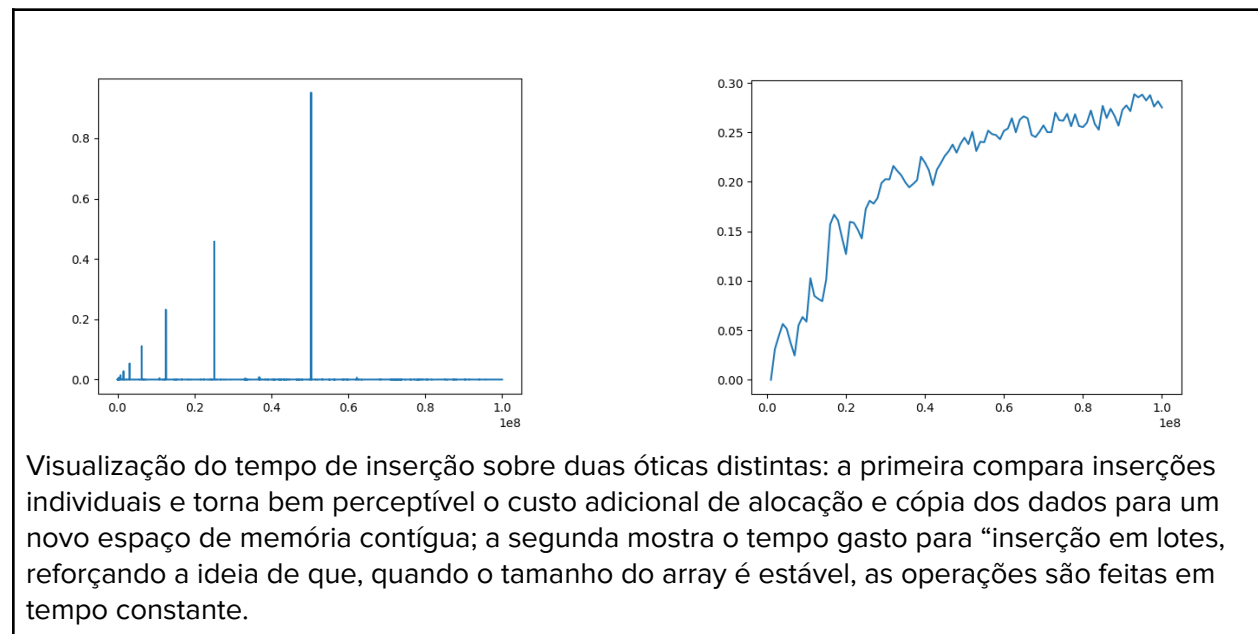
**Voto:** É a classe que armazena os dados do voto: ID do voto, ID do usuário, ID do candidato, data e região. Como essa é a classe mais utilizada nas aplicações do projeto (espera-se ser capaz de armazenar até 100 milhões de instâncias desse tipo), dedicamos esforços dobrados para otimizar o seu custo de memória. Tomando como base o livro de conteúdo aberto [Optimizing C++/Introduction](#), conseguimos reduzir o tamanho de uma instância de voto para apenas 20 bytes.

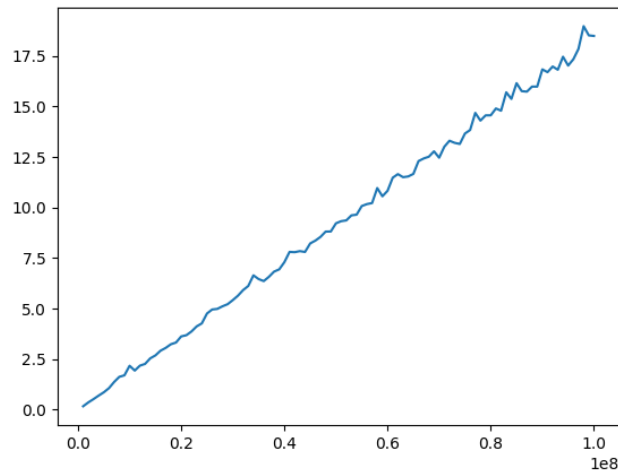
**Data:** É a classe que armazena o momento em que o voto foi inserido. Possui os campos ano, mês, dia, hora, minuto, segundo e dia da semana, onde todo campo (com exceção do ano), é do tipo int8 (signed char), possibilitando que uma instância dessa classe ocupasse apenas 8 bytes.

Além disso, como pré-mencionado, a data também possui overload dos operadores '<' e '>'. Para tal, ela compara os seus atributos com outra classe de data na ordem do mais relevante (ano) para o menos relevante (segundo). Se alguma comparação for verdadeira, ela retorna true e interrompe as comparações. Se a comparação for falsa, e os atributos forem iguais, avança-se na granularidade da comparação. Se os atributos não forem iguais ou se não houver mais atributos para comparar, retorna false.

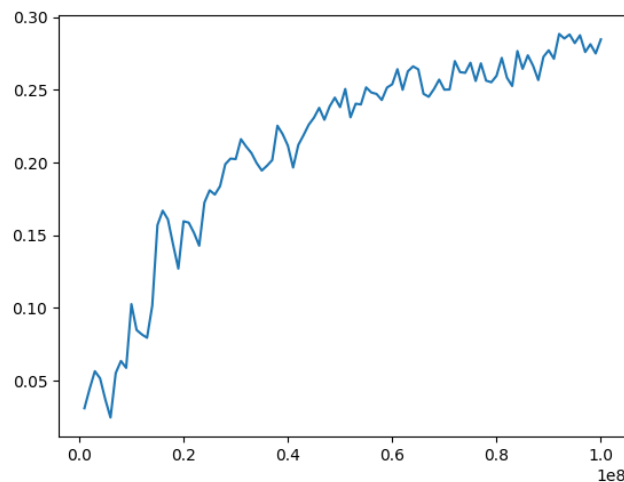
## Discussão dos Resultados

Acima, comentamos sobre o tempo de operação de três ações distintas; inserção / remoção / consulta, ordenação e seleção; e sobre seus tempos de operação esperados;  $O(1)$ ,  $O(n \log n)$  e  $O(n)$ . Abaixo, é possível conferir um gráfico da análise do tempo de execução real para cada uma das operações listadas e compará-las com uma função da família do limite descrito.





Tempo de ordenação em que as ordenações passadas não mudam a ordem dos elementos inplace, portanto não afetam ordenações subsequentes; não fica tão óbvio que a complexidade é  $O(n \log n)$  devido ao modo como a biblioteca de plot organiza os eixos, mas uma comparação numérica deixa isso mais aparente.



Tempo para selecionar os 10 candidatos mais votados, em tese  $O(n)$ .

## Referências

- Thiago Pinheiro de Araújo, Slides de aula, 2022
- [Optimizing C++/Introduction](#)