

## DIRETORIA DE GESTÃO E TECNOLOGIA DA INFORMAÇÃO

TECNOLOGIA EM ANÁLISE E DESENVOLVIMENTO DE SISTEMAS

# RELATÓRIO SOBRE DEFINIÇÃO E IMPLEMENTAÇÃO DE UM VETOR DINÂMICO

Nathan Cavalcante de Lima

Rio Grande do Norte 2024

## Sumário

- 1. Introdução
- 2. Vetores dinâmicos
- 3. Implementação
  - **3.1.** Organização dos arquivos fontes
  - **3.2.** Arrays com alocação dinâmica
    - 3.2.1. Lista de desempenho dos métodos (notação Big O)
  - 3.3. Lista ligada
    - 3.3.1. Lista de desempenho dos métodos (notação Big O)

### 1 - Introdução

Vetores dinâmicos são estruturas de dados que permitem o armazenamento e a manipulação de elementos de forma eficiente. Diferentemente de arrays estáticos, que têm um tamanho fixo definido em tempo de compilação, os vetores dinâmicos podem crescer e encolher conforme necessário, o que os torna ideais para situações em que o número de elementos não é conhecido com antecedência.

#### 2 - Vetores dinâmicos

Um vetor dinâmico é implementado utilizando arrays que podem ser redimensionados. Quando o array atinge sua capacidade máxima e é necessário adicionar mais elementos, um novo array de maior capacidade é alocado e os elementos são copiados para ele. Esse processo de redimensionamento permite que o vetor dinâmico cresça conforme necessário, mas pode ter um custo de desempenho associado à realocação e cópia dos elementos.

### 3 - Implementação

#### 3.1 - Organização dos Arquivos Fontes

Os arquivos fornecidos estão organizados em duas principais categorias:

- Headers (.hpp): Contêm as definições de classes, "array list" e "linked list".
  - o array list.hpp: Definição da classe para manipulação de arrays dinâmicos.
  - o linked list.hpp: Definição da classe para manipulação de listas ligadas.
- **Testes (.cpp)**: Arquivos que implementam testes para verificar o funcionamento correto das classes.
  - test-pushfront-array-list-01.cpp: Testes para a operação "push\_front" na classe "array list".
  - test-pushfront-linked-list-01.cpp: Testes para a operação "push\_front" na classe "linked\_list".
  - test-removeat-array-list-01.cpp: Testes para a operação "remove\_at" na classe "array\_list".
  - test-removeat-linked-list-01.cpp: Testes para a operação "remove\_at" na classe "linked list".

Além disso, há uma pasta de testes (tests) contendo scripts e arquivos de entrada para realizar testes específicos. Os testes foram mal sucedidos devido a um erro.

```
PS C:\Users\Nathan\OneDrive\Área de Trabalho\cpp> ./test-removeat-array-list-01 <
tests/remove_at/e1.txt

No linha:1 caractere:31

+ ./test-removeat-array-list-01 < tests/remove_at/e1.txt

+ ./

Coperador '<' reservado para uso futuro.

+ CategoryInfo : ParserError: (:) [], ParentContainsErrorRecordException

+ FullyQualifiedErrorId : RedirectionNotSupported
```

(Mensagem de erro no prompt de comando)

#### 3.2 - Array com alocação dinâmica

```
class array list {
    void increase_capacity() { //aumenta a capacidade do vetor
  int add_capacity = this->capacity_;
    unsigned int capacity() { // Retorna o espaço reservado para armazenar os elementos
```

```
this->data[i] = this->data[i - 1];
       this->increase_capacity();
bool pop_back() { // Remove um elemento do ``final'' do vetor
bool pop front() { // Remove um elemento do ``início'' do vetor
   this->remove at(0);
```

```
index = i;
    break;
}

return index;
}
int count(int value) { // Retorna quantas vezes value occorre no vetor
    int count = 0;
    for (int i = 0; i < this->size; i++) {
        if (this->data[i] == value) {
            count++;
        }
    }
    return count;
}

int sum() { // Retorna a soma dos elementos do vetor
    long long sum;
    if (this->size == 0) {
        return 0;
    }
    for (int i = 0; i < this->size; i++) {
            sum = sum + this->data[i];
    }
    return sum;
}

fendif // _ARRAY_LIST_IFRN__
```

(código da classe "array\_list")

O arquivo "array\_list.hpp" implementa uma classe que gerencia arrays dinâmicos. A implementação inclui métodos para adicionar, remover e acessar elementos. Uma característica importante é a capacidade de redimensionar o array quando necessário, o que envolve a alocação de um novo array maior e a cópia dos elementos para ele.

#### 3.2.1 - Lista de desempenho dos métodos (notação Big O):

• **Construtor** ("array\_list"): Inicializa o array com capacidade de 8 elementos e tamanho 0.

Complexidade: O(1)

• **Destrutor** ("~array\_list"): Libera a memória alocada para o array.

Complexidade: O(1)

• increase\_capacity(): Dobra a capacidade do array quando ele está cheio. Copia os elementos para o novo array.

Complexidade: O(n)

• size(): Retorna o número de elementos armazenados.

Complexidade: O(1)

• capacity(): Retorna a capacidade atual do array.

Complexidade: O(1)

percent\_occupied(): Retorna a porcentagem de ocupação do array.

Complexidade: O(1)

• **get\_at(unsigned int index):** Retorna o elemento na posição especificada, ou -1 se o índice for inválido.

Complexidade: O(1)

• front(): Retorna o primeiro elemento do array.

Complexidade: **O(1)** 

• back(): Retorna o último elemento do array.

Complexidade: O(1)

• insert\_at(unsigned int index, int value): Insere um elemento na posição especificada. Se necessário, aumenta a capacidade do array.

Complexidade: O(n)

• remove\_at(unsigned int index): Remove o elemento na posição especificada.

Complexidade: O(n)

• push\_back(int value): Adiciona um elemento ao final do array.

Complexidade: O(1)

• push\_front(int value): Adiciona um elemento ao início do array.

Complexidade: O(n)

• pop\_back(): Remove o último elemento do array.

Complexidade: O(1)

• pop\_front(): Remove o primeiro elemento do array.

Complexidade: O(n)

• clear(): Remove todos os elementos do array.

Complexidade: O(1)

• remove(int value): Remove a primeira ocorrência de um valor específico no array.

Complexidade: O(n)

• **find(int value):** Retorna o índice da primeira ocorrência de um valor específico, ou -1 se não encontrado.

Complexidade: O(n)

• count(int value): Conta quantas vezes um valor aparece no array.

Complexidade: O(n)

• **sum():** Retorna a soma de todos os elementos no array.

Complexidade: O(n)

### 3.3 - Lista duplamente ligada

```
#ifndef __LINKED_LIST_IFRN__
#define __LINKED_LIST_IFRN__

class linked_list {
  private:
    struct int_node {
        int value;
        int_node* next, * prev;
    };
    int_node* head, * tail;
    unsigned int size;
```

```
unsigned int capacity() { // Retorna o espaço reservado para armazenar os elementos
```

```
int node* to remove = this->head;
bool pop_back() { // Remove um elemento do ``final'' do vetor
```

```
if (this->tail == nullptr) {
```

```
while (current != nullptr) {
    if (current->value == value) {
        return index;
    }
    current = current->next;
    index++;
}
return -1;
}
int count(int value) { // Retorna quantas vezes value occorre no vetor
    int_node* current = this->head;
    int count = 0;
    while (current != nullptr) {
        if (current->value == value) {
            count++;
        }
        current = current->next;
}
return count;
}
int sum() { // Retorna a soma dos elementos do vetor
    int_node* current = this->head;
    int sum = 0;
    while (current != nullptr) {
        sum += current->value;
        current = current->next;
}
return sum;
}
return sum;
}
}
tendif // _LINKED_LIST_IFRN_
```

(código da classe "array list")

O arquivo "linked\_list.hpp" implementa uma lista duplamente ligada. Esta implementação permite a inserção e remoção de elementos de forma eficiente em qualquer posição. Cada nó na lista contém um valor e ponteiros para o nó anterior e o próximo, permitindo a navegação bidirecional. Ao contrário dos arrays dinâmicos, as listas ligadas não necessitam de um bloco contínuo de memória, o que facilita a inserção e remoção de elementos.

#### 3.3.1 - Lista de desempenho dos métodos (notação Big O):

• **Construtor (linked\_list()):** Inicializa uma lista vazia com ponteiros de cabeça e cauda nulos e tamanho zero.

Complexidade: O(1)

Destrutor (~linked\_list()): Libera a memória de todos os nós na lista.

Complexidade: O(n)

• size(): Retorna o número de elementos armazenados na lista.

Complexidade: O(1)

• capacity(): Retorna o espaço reservado para armazenar os elementos (igual ao tamanho).

Complexidade: O(1)

• **percent\_occupied():** Retorna a porcentagem da capacidade usada (sempre 1.0 para uma lista ligada).

Complexidade: O(1)

• insert\_at(unsigned int index, int value): Insere um elemento na posição especificada.

Complexidade: O(n)

• remove\_at(unsigned int index): Remove o elemento na posição especificada.

Complexidade: O(n)

• **get\_at(unsigned int index):** Retorna o elemento na posição especificada, ou -1 se o índice for inválido.

Complexidade: O(n)

• clear(): Remove todos os elementos da lista, deixando-a vazia.

Complexidade: O(n)

• push\_back(int value): Adiciona um elemento ao final da lista.

Complexidade: O(1)

• push\_front(int value): Adiciona um elemento ao início da lista.

Complexidade: O(1)

• pop\_back(): Remove o último elemento da lista.

Complexidade: O(1)

• pop\_front(): Remove o primeiro elemento da lista.

Complexidade: O(1)

• front(): Retorna o primeiro elemento da lista.

Complexidade: O(1)

• back(): Retorna o último elemento da lista.

Complexidade: O(1)

• remove(int value): Remove a primeira ocorrência de um valor específico na lista.

Complexidade: O(n)

• find(int value): Retorna o índice da primeira ocorrência de um valor específico, ou -1

se não encontrado. Complexidade: **O(n)** 

• count(int value): Conta quantas vezes um valor aparece na lista.

Complexidade: O(n)

• sum(): Retorna a soma de todos os elementos na lista.

Complexidade: O(n)