UNIVERSIDADE FEDERAL DE SANTA CATARINA DEPARTAMENTO DE INFORMÁTICA E ESTATÍSTICA CURSO DE GRADUAÇÃO EM CIÊNCIAS DA COMPUTAÇÃO INE5408 - ESTRUTURAS DE DADOS

PROJETO I:

Verificação de cenários e determinação de área limpa por um robô aspirador

Docente:

Dr. Alexandre Gonçalves Silva

Sumário

Sumári	io
	Lista de tabelas
1	INTRODUÇÃO
1.1	Modelo de Arquivo
2	PROBLEMA 1
2.1	Exemplo de Funcionamento
3	PROBLEMA 2
3.1	Exemplo de Funcionamento
4	ARQUIVO MAIN
5	CONCLUSÃO
6	REFERÊNCIAS 15

Lista de tabelas

Tabela 1 – Exemplo de verificação de aninhamento	8
Tabela 2 – Processo de Verificação com Erro no Aninhamento $\dots \dots$	8
Tabela 3 – Processo de Cálculo de Área Usando Fila	12

1 INTRODUÇÃO

O seguinte relatório tem como objetivo analisar e resolver dois problemas relacionados a um arquivo XML (*Extensible Markup Language*). No primeiro, vamos verificar se o aninhamento das chaves (< e >) e fechamento das marcações (tags) está correto. Já no segundo, vamos calcular a área total que um robô pode limpar partindo de uma posição (x, y) em cada uma das matrizes fornecidas nos arquivos.

1.1 Modelo de Arquivo

Antes de começar, vamos entender o modelo do arquivo XML, conforme o bloco abaixo.

```
<cenarios>
1
 <cenario>
\mathbf{2}
 <nome>cenario-01</nome>
3
 <dimensoes><altura>20</altura><largura>30</largura></dimensoes>
4
 <robo><x>10</x><y>20</y></robo>
5
 <matriz>
6
 7
 8
 9
 10
 11
 12
 00000000001110000000000000000
13
 14
 0011001001111100111111000111100
15
 001100100011000011000001110000
16
 001100100011000011111001100000
17
 001100100011000000111101100000
 001101100011000010011101110000
19
 000111100011000011111000111100
20
 \mathbf{21}
 23
 24
 25
 26
27
 </matriz>
 </cenario>
28
 ... % Continue com os outros cenarios da mesma forma
29
 </cenarios>
```

Com isso, conseguimos extrair as informações de que o robô começará na posição P, tal que P(x, y) = (10, 20), além de que altura = 20 e largura = 30, por exemplo. Essas informações serão úteis para a questão 2. Em relação aos aninhamentos, percebemos que para o trecho mostrado, ele se demonstra correto. Tendo visto o modelo dos arquivos que estamos trabalhando, podemos dar início a resolução dos problemas apresentados.

2 PROBLEMA 1

Para verificar os aninhamentos de uma string que representa todo o arquivo XML lido, é necessário realizar essa conversão. Por isso, o docente forneceu o seguinte bloco de código, na função main, que lê o conteúdo do arquivo com nome passado por linha de comando no terminal - ex: cenarios1.xml.

```
int main() {
1
2
       string filename;
3
       std::cin >> filename;
4
5
       // Abertura do arquivo
6
       ifstream filexml(filename);
7
       if (!filexml.is_open()) {
8
            cerr << "Erro ao abrir o arquivo " << filename << endl;
9
            throw runtime_error("Erro no arquivo XML");
10
       }
11
12
       // Leitura do XML completo para 'texto'
13
       string texto;
14
       char character;
15
       while (filexml.get(character)) {
16
            texto += character;
17
       }
18
19
20
```

Tendo a string texto, podemos criar a função bool verifica_aninhamentos(string texto), que retorna um valor booleano (verdadeiro ou falso). Para implementar essa função, vamos utilizar a estrutura de dados linear de Pilha (Array Stack), que segue a lógica LIFO (Last in, first out), que vai armazenar as tags que estão sendo abertas e fechadas. (O código completo da pilha está descrito no Anexo 1.)

Seguindo essa lógica, vamos precisar do comprimento da string para poder instanciar uma pilha com esse tamanho - note que poderíamos utilizar um valor menor, visto que o arquivo não é composto apenas por tags, mas, dessa forma, anunciamos o tamanho máximo. Assim, a lógica para resolver o problema consistiu em percorrer a string texto até o momento em que

um caracter '<' é encontrado e, a partir disso, escrever a tag que ele abre até o fechamento da mesma no caractere '>'. O motivo de escrevermos a tag inteira é para caso o caractere seguinte a '<' for uma barra de fechamento '/', pois, dessa forma, garantimos que todas estão sendo devidamente validadas.

```
bool verifica_aninhamentos(string texto) {
1
       // Calcula o comprimento da string de entrada
2
       int len = texto.length();
3
       // Cria uma pilha para armazenar as tags de abertura
4
       structures::ArrayStack<string> stack_tags(len);
5
       // Inicializa uma string vazia para armazenar o nome da tag
6
          atual
       string tag = "";
7
       // Percorre cada caractere da string de entrada
8
       for (int i = 0; i < len; i++) {</pre>
9
            // Se o caractere atual for um '<', significa que uma tag
10
              vai ser escrita
           if (texto[i] == '<') {</pre>
11
                // Verifica se e uma tag de fechamento se o proximo
12
                   caractere for '/'
                bool is_closing_tag = (i + 1 < len &&</pre>
13
                                         texto[i + 1] == '/');
14
                // Se for uma tag de fechamento, avanca o indice para
15
                   pular o '/'
                if (is_closing_tag) {
16
                    i++;
17
18
                // Percorre a string ate encontrar o '>' para capturar
19
                   o nome da tag
                for (int j = i + 1; j < len; j++) {
20
                    // Se o caractere atual for '>', a tag foi
21
                       completamente capturada
                    if (texto[j] == '>') {
22
                        // Atualiza 'i' para a posicao de '>',
23
                            indicando o fim da tag
                        i = j;
24
                        // Sai do loop interno
25
                        break;
26
                    }
27
                    // Adiciona o caractere atual ao nome da tag
28
                    tag += texto[j];
29
                }
30
31
32
                // Se for uma tag de fechamento, verifica se a tag de
```

```
abertura esta no topo da pilha
                if (is_closing_tag) {
33
                    // Se a pilha estiver vazia ou a tag de abertura no
34
                        topo da pilha nao corresponder a tag de
                       fechamento, retorna falso
                    if (stack_tags.empty() || stack_tags.pop() != tag)
35
                       {
36
                        return false;
                    }
37
                } else {
38
                    // Se for uma tag de abertura, empilha o nome da
39
                       tag
                    stack_tags.push(tag);
40
                }
41
           }
42
           // Inicializa a variavel tag como vazia para a proxima
43
           tag = "";
44
45
       // Se a pilha estiver vazia, significa que todas as tags foram
46
          fechadas
       return stack_tags.empty();
47
   }
48
```

2.1 Exemplo de Funcionamento

Vamos observar o exemplo da verificação de aninhamentos, com as tags sendo empilhadas e desempilhadas à medida que são analisadas. Considere o código XML:

Com isso, podemos esquematizar a tabela que representa as etapas de empilhamento para verificar os passos dos algoritmo.

Etapa	Pilha
1. Início	Ø
2. Tag <cenarios> encontrada</cenarios>	<cenarios></cenarios>
3. Tag <cenario> encontrada</cenario>	<cenario></cenario>
	<cenarios></cenarios>
4. Tag <nome> encontrada</nome>	<nome></nome>
	<cenario></cenario>
	<cenarios></cenarios>
5. Tag encontrada e removida	<cenario></cenario>
	<cenarios></cenarios>
6. Tag encontrada e removida	<cenarios></cenarios>
7. Tag encontrada e removida	Ø

Tabela 1 – Exemplo de verificação de aninhamento

A pilha está vazia no final (\emptyset) , o que indica que todas as tags de abertura tiveram uma correspondente tag de fechamento, confirmando que o aninhamento está correto.

Também podemos verificar um caso em que tenhamos erros de aninhamento.

Etapa	Estado da Pilha
1. Início	Ø
2. Tag <cenarios> encontrada</cenarios>	<cenarios></cenarios>
3. Tag <cenario> encontrada</cenario>	<cenario></cenario>
	<cenarios></cenarios>
4. Tag <nome> encontrada</nome>	<nome></nome>
	<cenario></cenario>
	<cenarios></cenarios>
5. Tag <nome> encontrada</nome>	<nome></nome>
	<nome></nome>
	<cenario></cenario>
	<cenarios></cenarios>
6. Tag encontrada	<nome></nome>
	<nome></nome>
	<dimensoes></dimensoes>
	<cenario></cenario>
	<cenarios></cenarios>

Tabela 2 – Processo de Verificação com Erro no Aninhamento

No passo 6 o método irá retornar false, pois <cenario> não está no topo da pilha, visto que houve um erro durante o processo. Nesse caso, como a tag <nome> não foi fechada, ela impede o fechamento das anteriores.

3 PROBLEMA 2

Neste problema, o objetivo é calcular a área total que um robô consegue limpar, começando de uma posição inicial (x, y) dentro de uma matriz binária. Cada matriz no arquivo representa um ambiente, e as células com valor '1' indicam áreas que o robô pode limpar, enquanto as células com '0' representam obstáculos ou áreas já limpas.

O algoritmo de limpeza segue uma lógica de propagação a partir da posição inicial (x, y). A partir dessa posição, o robô pode se mover em quatro direções diferentes, que são descritas pelo vetor de direções $\vec{d} = \{(-1,0), (1,0), (0,-1), (0,1)\}$. Essas direções correspondem, respectivamente, aos **movimentos para cima, para baixo, para a esquerda e para a direita**. A cada movimento, as coordenadas (x, y) do robô são atualizadas somando-se os valores dessas direções ao valor atual da posição, permitindo que ele explore áreas adjacentes.

O robô continuará se movendo para todas as células adjacentes que contêm o valor '1' e que ainda não foram visitadas, até que todas as possíveis áreas acessíveis a partir da posição inicial sejam exploradas. Ao final do processo, a **área** total limpa pelo robô será a soma de todas as células conectadas que contêm '1'.

Para isso, alguns códigos para a extração das informações relevantes dos arquivos XML já foram fornecidos pelo docente. Nesse caso, temos a **classe Cenário**, com atributos públicos size_t **nome**, size_t **altura**, size_t **largura**, size_t **x**, size_t **y**, string **matriz** e size_t **indice final** - este último representa o índice final do cenário lido. Vale ressaltar também que o construtor dessa classe recebe como parâmetros a string texto e o índice inicial de leitura do cenário: **Cenario(string texto, size_t indice_inicial)**. Portanto, para o primeiro caso, vamos inicilizar com indice inicial = 0;

Nota-se, também, que a matriz está sendo dada, na verdade, em forma de string. Então, para acessarmos um índice correspondente à linha i e coluna j, precisaremos realizar o cálculo $E[i \times \text{largura} + j]$, onde E é a matriz string e $0 \le i < \text{largura}$ e $0 \le j < \text{altura}$.

Sabendo disso, primeiramente criamos um método para percorrer a string texto e retornar a quantidade de matrizes presentes no cenário. Isso será útil para atualizar a lógica de cenários que necessita de um índice inicial na instanciação, como vimos anteriormente.

```
size_t quantidade_matrizes(string texto) {
1
       size_t count = 0;
\mathbf{2}
       size_t pos = 0;
3
       while ((pos = texto.find("<matriz>", pos)) != string::npos) {
4
           count++;
5
           pos += 8; // comprimento da tag <matriz>
6
7
       return count;
8
  }
9
```

Agora, precisamos criar de fato a função que recebe um cenário e extrai a área a ser limpa pelo robô, chamada int calcula_area(Cenario& c). Nesse mesmo método, iremos utilizar uma estrutura de dados de Fila (Array Queue), que segue a lógica FIFO (First in, first out),

para armazenar os pares (x, y) acessíveis. (O código completo da fila está descrito no Anexo 2.)

```
size_t calcula_area(Cenario& c) {
1
\mathbf{2}
       // Copia a matriz, posicao inicial do robo e as dimensoes do
3
          cenario
       string E = c.matriz;
4
       size_t x = c.x;
\mathbf{5}
       size_t y = c.y;
6
       size_t altura = c.altura;
7
       size_t largura = c.largura;
9
       // Inicializa a variavel de area como 0 (nao ha area limpa
10
          inicialmente)
       size_t area = 0;
11
12
       // Vetor de direcoes movimentos possiveis (cima, baixo,
13
           esquerda e direita)
       vector<pair<size_t, size_t>> direcoes = \{\{-1, 0\}, \{1, 0\}, \}
14
                                                     \{0, -1\}, \{0, 1\}\};
15
16
       // Fila para explorar as posicoes acessiveis
17
       structures::ArrayQueue<pair<size_t, size_t>> queue(altura*
18
           largura);
19
       // Vetor de controle que marca as posicoes ja visitadas na
20
          matriz
       string R = "";
21
       for (int i = 0; i < E.length(); i++) {</pre>
22
            R += '0'; // Inicializa todas as posicoes como nao
23
               visitadas
       }
24
25
       // Verifica se a posicao inicial (x, y) e uma celula acessivel
26
           ('1')
       if (E[x * largura + y] == '1') {
27
            // Marca a posicao como visitada e adiciona a fila de
28
               exploracao
            R[x * largura + y] = '1';
29
            queue.enqueue(make_pair(x, y));
30
            area++; // Incrementa a area limpa
31
       }
32
33
```

```
// Loop para processar todas as celulas acessiveis
34
       while (!queue.empty()) {
35
            // Desenfileira a proxima posicao a ser processada
36
           pair < size_t > aux = queue.dequeue();
37
38
           // Tenta explorar as 4 direcoes
39
           for (int i = 0; i < direcoes.size(); i++) {</pre>
40
                // Novas posicoes de x e y
41
                size_t nx = aux.first + direcoes[i].first;
42
                size_t ny = aux.second + direcoes[i].second;
43
44
                // Verifica se a nova posicao esta dentro dos limites
45
                   da matriz
                if (nx < altura && ny < largura) {</pre>
46
                    size_t idx = nx * largura + ny;
47
                    // Se a nova posicao for acessivel ('1') e ainda
48
                       nao foi visitada
                    if (E[idx] == '1' && R[idx] == '0') {
49
                         // Enfileira a nova posicao e marca como
50
                            visitada
                         queue.enqueue(make_pair(nx, ny));
51
                         R[idx] = '1';
52
                         area++; // Incrementa a area limpa
53
                    }
54
                }
55
           }
56
       }
57
       return area;
58
   }
59
```

3.1 Exemplo de Funcionamento

Vamos exemplificar o funcionamento do algoritmo em uma matriz pequena para o problema de cálculo de área, presente no código XML seguinte.

```
<cenarios>
1
\mathbf{2}
      <cenario>
        <nome > cenario -01 </nome >
3
        <dimensoes><altura>5</altura><largura>5</largura></dimensoes>
4
        <robo><x>2</x><y>2</y></robo>
\mathbf{5}
        <matriz>
6
           11100
7
           10100
           10111
9
           10001
10
           11111
11
        </matriz>
12
      </cenario>
13
   </cenarios>
14
```

Para esse exemplo, temos que a posição inicial do robô será no ponto (2, 2). A tabela abaixo ilustra o processo de cálculo da área que o robô pode limpar, partindo da posição inicial. A coluna à esquerda mostra a etapa, e a coluna à direita mostra o estado da fila e as posições sendo processadas.

Etapa	Estado da Fila
1. Início	(2, 2)
2. Posição (2, 2) processada, posições vizinhas enfileiradas:	(1, 2), (2, 3)
3. Posição (1, 2) processada, novas posições enfileiradas:	(2, 3), (0, 2)
4. Posição (2, 3) processada, novas posições enfileiradas:	(0, 2), (2, 4)
5. Posição (0, 2) processada, novas posições enfileiradas:	(2, 4), (0, 1)
6. Posição (2, 4) processada, novas posições enfileiradas:	(0, 1), (3, 4)
7. Posição (0, 1) processada, novas posições enfileiradas:	(3, 4), (0, 0)
8. Posição (3, 4) processada, novas posições enfileiradas:	(0, 0), (4, 4)
9. Posição (0, 0) processada, novas posições enfileiradas:	(4, 4), (1, 0)
10. Posição (4, 4) processada, novas posições enfileiradas:	(1, 0), (4, 3)
11. Posição (1, 0) processada, novas posições enfileiradas:	(4, 3), (2, 0)
12. Posição (4, 3) processada, novas posições enfileiradas:	(2, 0), (4, 2)
13. Posição (2, 0) processada, novas posições enfileiradas:	(4, 2), (3, 0)
14. Posição (4, 2) processada, novas posições enfileiradas:	(3, 0), (4, 1)
15. Posição (3, 0) processada, novas posições enfileiradas:	(4, 1), (4, 0)
16. Posição (4, 1) processada, sem novas posições:	(4, 0)
17. Posição (4, 0) processada, sem novas posições:	Ø

Tabela 3 – Processo de Cálculo de Área Usando Fila

4 ARQUIVO MAIN

Tendo criado os métodos que resolvem os problemas, precisamos chamá-los na função main(). É importante ressaltar que para o segundo problema, como podemos ter diversas matrizes no mesmo XML, é necessário fazer um loop que instância um *Cenario* com posição inicial referente à posição final do último cenário lido. Desse modo, teremos a função main completa.

```
int main() {
1
2
       string filename;
3
       cin >> filename;
5
       ifstream filexml(filename);
6
       if (!filexml.is_open()) {
7
            cerr << "Erro ao abrir o arquivo " << filename << endl;
            throw runtime_error("Erro no arquivo XML");
9
       }
10
11
       // Leitura do XML completo para 'texto'
12
       string texto;
13
       char character;
14
       while (filexml.get(character)) {
15
            texto += character;
16
       }
17
18
       // Problema 1
19
       bool aninhamentos = verifica_aninhamentos(texto);
20
21
       if (!aninhamentos) {
22
            cout << "Erro de aninhamentos" << endl;</pre>
23
       } else {
24
            // Problema 2
25
             size_t num_matrizes = quantidade_matrizes(texto);
26
             size_t i = 0;
27
             for (size_t m = 0; m < num_matrizes; m++) {</pre>
28
                Cenario c(texto, i);
29
                size_t area = calcula_area(c);
30
                cout << c.nome << " " << area << endl;</pre>
31
                i = c.indice_final;
32
            }
33
       }
34
       return 0;
35
   }
36
```

5 CONCLUSÃO

Como conclusão, vamos apontar as dificuldades na resolução dos problemas.

Em relação ao primeiro, o principal desafio se deu pelo fato de que não podíamos tratar como um simples problema de aninhamentos de abertura e fechamento de chaves '<' e '>'. Por isso, a solução adotada buscou implementar uma pilha que armazenava as tags completas. Assim, quando a sequência '</' fosse identificada, era necessário verificar se a string formada até o fechamento da chave correspondia à que estava no topo da pilha, garantindo que os pares de abertura e fechamento fossem corretos. Essa abordagem se mostrou eficaz para lidar com a estrutura de aninhamento mais complexa, além de verificar possíveis erros estruturais nos arquivos XML fornecidos.

Já no segundo problema, a estrutura de fila permitiu que o processamento das células visitadas fosse realizado de forma simples. Dessa forma, o uso da fila, em conjunto com a busca em largura, facilitou o processo de expansão da área de limpeza, mantendo o controle das posições já processadas e evitando que o robô saísse dos limites da string matriz.

6 REFERÊNCIAS

JOYANES AGUILAR, Luis. **Programação em C++: algoritmos, estruturas de dados e objetos**. São Paulo: McGraw Hill, 2008. xxxi, 768 p. ISBN 9788586804816.

PANDEY, Himanshu. **Stack and Queue**. University of Lucknow. Disponível em: Acesso em 12 de outubro de 2024.

ANEXO 1 - ArrayStack.h

```
// Copyright [2024] <LEONARDO DE SOUSA MARQUES>
   #ifndef STRUCTURES_ARRAY_STACK_H
   #define STRUCTURES_ARRAY_STACK_H
3
4
   #include <cstdint> // std::size_t
5
   #include <stdexcept> // C++ exceptions
6
7
   namespace structures {
8
9
   template < typename T>
10
   //! CLASSE PILHA
11
   class ArrayStack {
12
    public:
13
       //! construtor simples
14
       ArrayStack();
15
       //! construtor com parametro tamanho
16
       explicit ArrayStack(std::size_t max);
17
       //! destrutor
18
       ~ArrayStack();
19
       //! metodo empilha
20
       void push(const T& data);
\mathbf{21}
       //! metodo desempilha
22
       T pop();
23
       //! metodo retorna o topo
24
       T& top();
25
       //! metodo limpa pilha
26
       void clear();
27
       //! metodo retorna tamanho
28
       std::size_t size();
29
       //! metodo retorna capacidade maxima
30
       std::size_t max_size();
31
       //! verifica se esta vazia
32
       bool empty();
33
       //! verifica se esta cheia
34
       bool full();
35
36
37
    private:
       T* contents;
38
       int top_;
       std::size_t max_size_;
40
41
```

```
static const auto DEFAULT_SIZE = 10u;
\mathbf{42}
   };
43
44
      // namespace structures
45
46
   #endif
47
48
49
   template < typename T>
50
   structures::ArrayStack<T>::ArrayStack() {
51
       max_size_ = DEFAULT_SIZE;
52
        contents = new T[max_size_];
53
       top_ = -1;
54
   }
55
56
   template < typename T>
57
   structures::ArrayStack<T>::ArrayStack(std::size_t max) {
58
       max_size_ = max;
59
        contents = new T[max];
60
       top_ = -1;
61
   }
62
63
   template < typename T>
64
   structures::ArrayStack<T>::~ArrayStack() {
65
        delete [] contents;
66
   }
67
68
   template < typename T>
69
   void structures::ArrayStack<T>::push(const T& data) {
70
71
            throw std::out_of_range("pilha cheia");
72
       } else {
73
            top_ += 1;
74
            contents[top_] = data;
75
       }
76
   }
77
78
   template < typename T>
79
   T structures::ArrayStack<T>::pop() {
80
        if (empty()) {
81
            throw std::out_of_range("pilha vazia");
82
83
       T beforePop = contents[top_];
84
```

```
top_ -= 1;
85
        return beforePop;
86
87
88
    template < typename T>
89
    T& structures::ArrayStack<T>::top() {
90
        return contents[top_];
91
    }
92
93
    template < typename T>
94
    void structures::ArrayStack<T>::clear() {
95
        top_ = -1;
96
97
    }
98
    template < typename T>
99
    std::size_t structures::ArrayStack<T>::size() {
100
        return top_ + 1;
101
    }
102
103
    template < typename T>
104
    std::size_t structures::ArrayStack<T>::max_size() {
105
        return max_size_;
106
    }
107
108
    template < typename T>
109
    bool structures::ArrayStack<T>::empty() {
110
        return (top_ == -1);
111
112
113
    template < typename T>
114
    bool structures::ArrayStack<T>::full() {
115
        int max = static_cast < int > (max_size());
116
        return ( max == top_ + 1);
117
118
```

ANEXO 2 - ArrayQueue.h

```
// Copyright [2024] <LEONARDO DE SOUSA MARQUES>
  #include <cstdint> // std::size_t
  #include <stdexcept> // C++ Exceptions
3
4
  namespace structures {
5
   template < typename T>
6
   //! classe ArrayQueue
7
   class ArrayQueue {
8
    public:
9
       //! construtor padrao
10
       ArrayQueue();
11
       //! construtor com parametro
12
       explicit ArrayQueue(std::size_t max);
13
       //! destrutor padrao
14
       ~ArrayQueue();
15
       //! metodo enfileirar
16
       void enqueue(const T& data);
17
       //! metodo desenfileirar
18
       T dequeue();
19
       //! metodo retorna o ultimo
20
       T& back();
\mathbf{21}
       //! metodo limpa a fila
22
       void clear();
23
       //! metodo retorna tamanho atual
24
       std::size_t size();
25
       //! metodo retorna tamanho maximo
26
       std::size_t max_size();
27
       //! metodo verifica se vazio
28
       bool empty();
29
       //! metodo verifica se esta cheio
30
       bool full();
31
32
    private:
33
       T* contents;
34
       std::size_t size_; // tamanho atual da fila
35
       std::size_t max_size_; // tamanho maximo que a fila pode ter
36
       int begin_; // indice do inicio (para fila circular)
37
       int end_; // indice do fim (para fila circular)
38
       static const auto DEFAULT_SIZE = 10u;
  };
40
41
```

```
// namespace structures
\mathbf{42}
43
   //! construtor padrao
44
   template < typename T>
45
   structures::ArrayQueue<T>::ArrayQueue() {
46
       max_size_ = DEFAULT_SIZE;
47
       contents = new T[max_size_];
48
       begin_= 0;
49
       end_{-} = -1;
50
       size_ = 0;
51
   }
52
53
   //! construtor com parametro
54
   template < typename T>
55
   structures::ArrayQueue <T>::ArrayQueue(std::size_t max) {
56
       max_size_ = max;
57
       contents = new T[max_size_];
58
       begin_ = 0;
59
       end_{-} = -1;
60
       size_{-} = 0;
61
62
63
   // Destrutor
64
   template < typename T>
65
   structures::ArrayQueue<T>::~ArrayQueue() {
66
       delete [] contents;
67
68
69
   // M todo para enfileirar - fila circular
70
   template < typename T>
71
   void structures::ArrayQueue<T>::enqueue(const T& data) {
72
       if (full()) {
73
            throw std::out_of_range("fila cheia");
74
75
       end_ = (end_ + 1) % max_size_;
76
       contents[end_] = data;
77
78
       size_++;
   }
79
80
   //! metodo desenfileirar
81
   template < typename T>
82
   T structures::ArrayQueue<T>::dequeue() {
83
       if (empty()) {
84
```

```
throw std::out_of_range("fila vazia");
85
        }
86
87
        T aux = contents[begin_];
88
        begin_ = (begin_ + 1) % max_size_;
89
        size_--;
90
91
92
        return aux;
    }
93
94
    //! metodo retorna o ultimo
95
    template < typename T>
96
    T& structures::ArrayQueue<T>::back() {
97
        if (empty()) {
98
             throw std::out_of_range("fila vazia");
99
100
        return contents[end_];
101
102
103
    //! metodo limpa a fila
104
    template < typename T>
105
    void structures::ArrayQueue<T>::clear() {
106
        size_{-} = 0;
107
108
        begin_= 0;
        end_{-} = -1;
109
110
111
112
    //! metodo retorna tamanho atual
    template < typename T>
113
    std::size_t structures::ArrayQueue<T>::size() {
114
        return size_;
115
116
    //! metodo retorna tamanho maximo
117
    template < typename T>
118
    std::size_t structures::ArrayQueue<T>::max_size() {
119
        return max_size_;
120
121
122
    //! metodo verifica se vazio
123
    template < typename T>
124
    bool structures::ArrayQueue<T>::empty() {
125
        return (size_ == 0);
126
127 }
```

```
128
129  //! metodo verifica se esta cheio
130  template < typename T >
131  bool structures:: ArrayQueue < T > :: full() {
132    return (max_size_ == size_);
133  }
```