Listas

Listas Encadeadas

Prof. Edson Alves - UnB/FGA 2018

Sumário

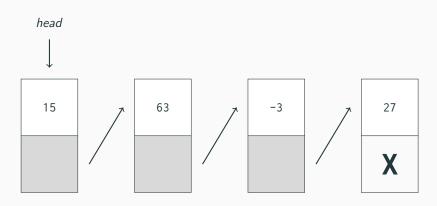
- 1. Definição
- 2. Inserção
- 3. Remoção
- 4. Listas encadeadas em C++

Definição

Listas encadeadas

- Uma lista encadeada, ou simplesmente lista, é uma estrutura composta por nós, onde cada nó armazenada uma informação e um ponteiro para o próximo nó da lista
- Conhecido o primeiro elemento da lista (head), é possível acessar todos os demais elementos
- Uma lista é uma estrutura de dados linear, devido a travessia sequencial e ordenada de seus elementos
- As listas são uma alternativa aos vetores: a vantagem do acesso aleatório imediato dos vetores é substituída pela inserção e remoção eficientes
- \bullet Por conta da estrutura dos nós, o acesso aleatório em listas encadeadas tem complexidade O(N)

Visualização de uma lista encadeada



Implementação de uma lista encadeada

- Uma lista pode ser implementada como uma struct em C ou uma classe em C++
- A lista deve ter, no mínimo, um membro para o primeiro elemento da lista (head)
- Cada nó deve ter, no mínimo, dois membros: um para armazenar as informações (info) e outro para representar o ponteito para o próximo nó (next)
- O último elemento da lista tem membro next nulo
- \bullet A adição de um ponteiro para o último elemento da lista (tail) aumenta a memória usada pela lista, mas permite a inserção ao final em complexidade O(1)

Exemplo de implementação de uma lista encadeada

```
1 #ifndef LIST H
2 #define LIST_H
4 template<typename T>
5 class List {
6 public:
      List() : head(nullptr), tail(nullptr), _size(0) {}
8
      ~List()
10
          auto p = head;
          while (p)
               auto next = p->next;
               delete p;
               p = next;
18
20
```

Exemplo de implementação de uma lista encadeada

```
const T& front() const
21
          if (head)
               return head->info;
          else
               throw "Empty list!";
28
      const T& back() const
30
          if (tail)
31
               return tail->info;
          else
               throw "Empty list!";
34
35
36
      bool empty() const { return head == nullptr; }
38
      unsigned long size() const { return _size; }
39
40
```

Exemplo de implementação de uma lista encadeada

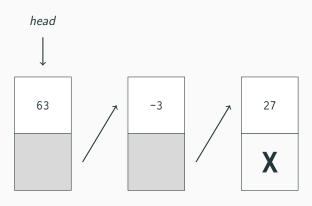
```
90 private:
      struct Node {
           T info;
92
           Node *next;
93
94
           Node(const T& i, Node *n) : info(i), next(n) {}
95
      };
96
      Node *head, *tail;
98
      unsigned long _size;
99
100 };
#endif
```

Inserção

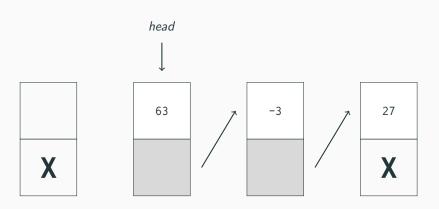
Inserção no início

- A inserção no início (push_front()) de uma lista encadeada tem complexidade ${\cal O}(1)$
- O primeiro passo da inserção é criar um novo nó
- Em seguida, deve ser preenchido o campo info
- O membro next deve apontar então para o primeiro elemento da lista (head)
- Por fim, o membro head deve apontar para o novo elemento
- Corner case: caso o membro head esteja nulo no início da inserção, o membro tail também deve apontar para o novo elemento
- Caso a classe tenha o membro size, este deve ser incrementado na inserção

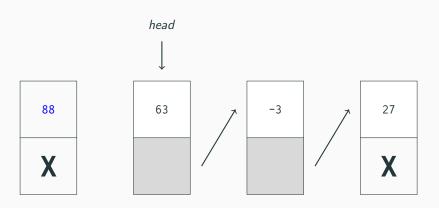
Informação a ser inserida: 88



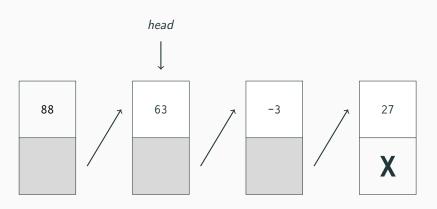
Passo 01: Criar um novo nó



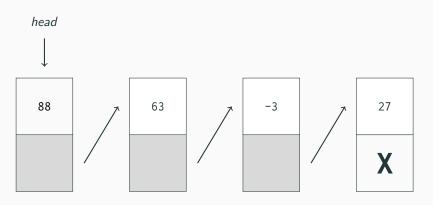
Passo 02: Preencher o campo info



Passo 03: Apontar next para o primeiro elemento



Passo 04: Apontar head para o novo elemento



Implementação da inserção no início

```
void push_front(const T& info)

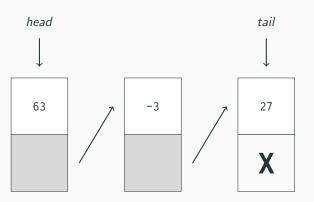
{
    auto n = new Node(info, head);

    tail = head ? tail : n;
    head = n;
    _size++;
}
```

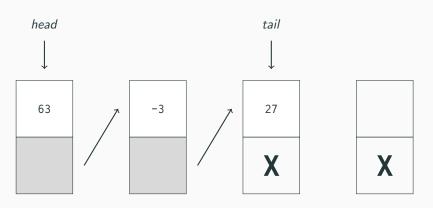
Inserção no final

- A inserção no final (push_back()) de uma lista encadeada tem complexidade O(1), desde que a classe tenha o membro tail
- O primeiro passo da inserção é criar um novo nó
- Em seguida, deve ser preenchido o campo info
- O membro next de tail deve apontar então para o novo elemento da lista
- Por fim, o membro tail deve apontar para o novo elemento
- Corner case: caso o membro tail esteja nulo no início da inserção, o membro head também deve apontar para o novo elemento
- Caso a classe tenha o membro size, este deve ser incrementado na inserção

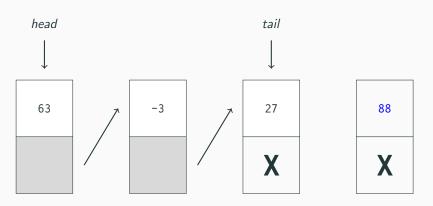
Informação a ser inserida: 88



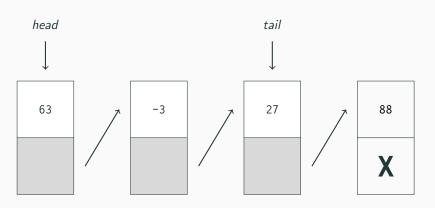
Passo 01: Criar um novo nó



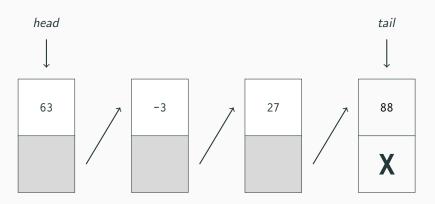
Passo 02: Preencher o campo info



Passo 03: Apontar o membro next de tail para o novo nó



Passo 04: Apontar tail para o novo nó



Implementação da inserção no final

```
void push_back(const T& info)
{
    auto n = new Node(info, nullptr);
    tail ? tail->next = n : head = n;
    tail = n;
    _size++;
}
```

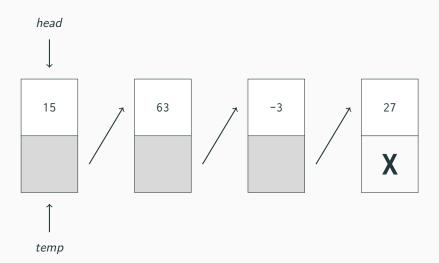
Inserção em posição arbitrária

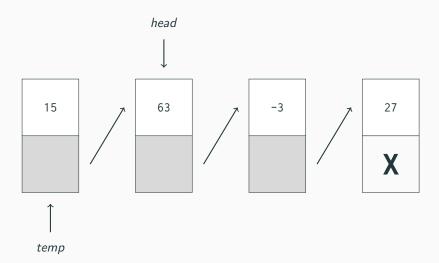
- A inserção em posição arbitrária tem complexidade O(N), onde N é o número de elementos da lista
- Primeiramente é necessário localizar a posição da inserção
- Além disso, é preciso identificar, se existir, o elemento que sucede o elemento que ocupa a posição de inserção
- O membro next do novo elemento deve apontar para o elemento que ocupa a posição de inserção
- O membro next do nó que antecedia o elemento da posição de inserção deve apontar para o novo nó
- É preciso tomar cuidado com vários corner cases:
 - 1. Lista vazia
 - 2. Apenas um elemento na lista
 - 3. Inserção na primeira posição
 - 4. Posição de inserção inválida

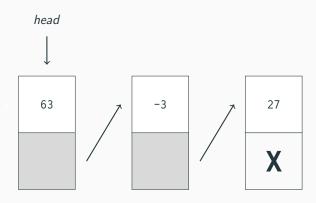
Remoção

Remoção do início

- A remoção de um elemento do início de uma lista (pop_front()) tem complexidade O(1)
- O primeiro passo da remoção é armazenar o membro head em uma variável temporária
- Em seguida, o membro head deve apontar para o próximo elemento da lista
- Por fim, o ponteiro armazenado na variável temporária é deletado
- O membro size deve ser decrementado, se existir
- Corner case: a tentativa de remoção em uma lista vazia deve ser tratada de alguma maneira (código de erro, exceção, etc.)
- Corner case: se a lista tiver exatamente um nó no momento da remoção, o membro tail deve receber o valor nulo





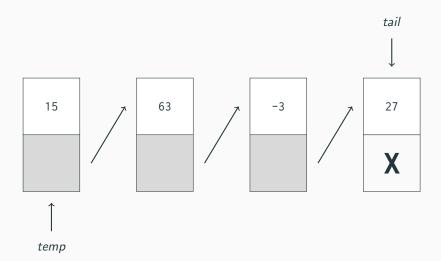


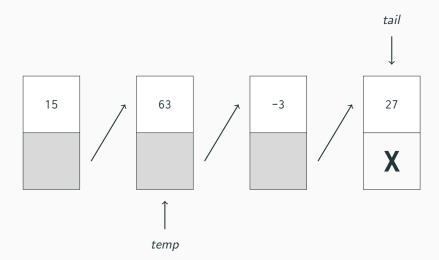
Implementação da remoção do início

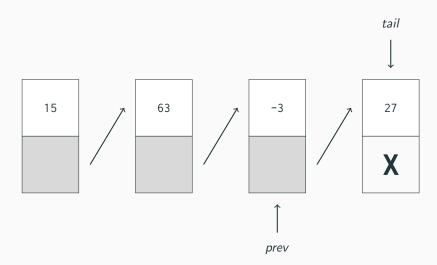
```
void pop_front()
59
60
           if (!head)
61
               throw "Lista vazia";
62
           auto temp = head;
64
           head = head->next;
65
           delete temp;
66
           tail = head ? tail : nullptr;
68
           _size--;
69
70
```

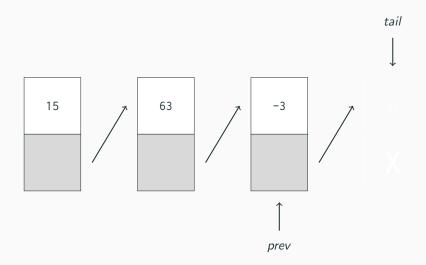
Remoção do final da lista

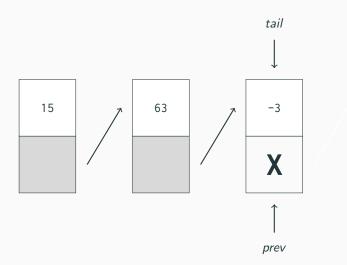
- Mesmo com o membro tail, a remoção do último elemento de uma lista encadeada (pop_back()) tem complexidade O(N), onde N é o número de nós da lista
- Isto acontece porque é preciso localizar o elemento que antecede o último elemento (prev), processo que tem complexidade linear
- Localizado o elemento prev, a remoção é semelhante à remoção do início: o elemento tail é deletado e tail passa a apontar para prev
- Por fim, o membro next de prev deve se tornar nulo
- Novamente, o membro size deve ser decrementado, se existir
- Corner case: lista vazia
- Corner case: se a lista tiver exatamente um nó no momento da remoção, o membro head deve receber o valor nulo











Implementação da remoção do final

```
void pop_back()
           if (!head)
74
               throw "Lista vazia";
76
           auto prev = head;
78
           while (prev->next and prev->next != tail)
79
               prev = prev->next;
80
81
           delete tail;
82
83
           tail == head ? (head = tail = nullptr)
84
               : (tail = prev, tail->next = nullptr);
85
86
          _size--;
87
88
```

Remoção em posição arbitrária

- ullet A remoção em posição arbitrária também tem complexidade O(N)
- Esta é uma rotina de implementação complexa, dado o grande número de corner cases
- É preciso localizar o elemento que antece o elemento a ser removido, como no caso da remoção ao final
- Os membros head e tail deve ser devidamente tratados e atualizados, quando for o caso
- O membro next de prev também precisa ser atualizado corretamente

Exemplo de uso da lista encadeada

```
1 #include <iostream>
2 #include "list.h"
4 using namespace std;
5
6 int main()
7 {
      List<int> list;
q
      cout << "Lista vazia? " << (list.empty() ? "Sim" : "Nao") << endl;</pre>
10
      for (int n = 1; n \le 10; ++n)
           list.push_front(n);
14
       list.pop_back();
       cout << "Tamanho da lista: " << list.size() << endl:</pre>
       cout << "Primeiro elemento: " << list.front() << endl;</pre>
       cout << "Último elemento: " << list.back() << endl;</pre>
18
       return 0;
20
21 }
```

Listas encadeadas em C++

forward_list

- Desde a versão C++, a linguagem C++ oferece uma implementação de listas simplesmente encadeadas: o contêiner forward_list
- Por padrão a implementação deve ser tão eficiente quanto a implementação de uma lista simplesmente encadeada em C
- Por este motivo, é o único dentre os contêiners da STL que não tem um método size()
- As inserções e remoções constantes devem ser feitas através dos métodos push_front() e pop_front()
- Também está disponível o método insert_after(), que insere um elemento logo após o iterador indicado em complexidade constante

Exemplo de uso da forward_list

```
1 #include <iostream>
2 #include <algorithm>
3 #include <forward list>
5 using namespace std;
7 int main()
8 {
      forward_list<int> list;
      cout << "Lista vazia? " << (list.empty() ? "Sim" : "Nao") << endl;</pre>
      for (int n = 1; n \le 10; ++n)
          list.push_front(n);
14
      list.pop front():
      // Complexidade linear
      int size = distance(list.begin(), list.end());
      cout << "Tamanho da lista: " << size << endl;</pre>
20
```

Exemplo de uso da forward_list

```
cout << "Primeiro elemento: " << list.front() << endl;</pre>
22
      // Complexidade linear
24
      int last = -1;
25
26
      for (auto it = list.begin(); it != list.end(); ++it)
           last = *it;
28
      cout << "Último elemento: " << last << endl;</pre>
30
31
32
      return 0;
33 }
```

Referências

- 1. **DROZDEK**, Adam. *Algoritmos e Estruturas de Dados em C++*, 2002.
- 2. **KERNIGHAN**, Bryan; **RITCHIE**, Dennis. *The C Programming Language*, 1978.
- 3. **STROUSTROUP**, Bjarne. *The C++ Programming Language*, 2013.
- 4. C++ Reference¹.

¹https://en.cppreference.com/w/