

# AULA 7

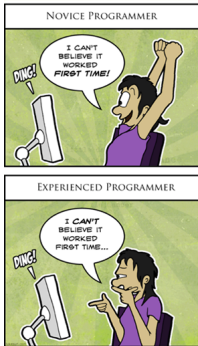
# Aviso

Amanhã, no horário da monitoria, o Vinícius dará uma aula sobre o `gdb` ([The GNU Debugger Project](#)).

- ▶ **Quando:** das 12h às 13h, terça-feira, 26 de agosto
- ▶ **Onde:** auditório do CCSL

# Hoje

- ▶ listas em vetores
- ▶ listas encadeadas em vetores
- ▶ listas encadeadas em C



Fonte: <http://onlinefungags.com/>

# Listas em vetores

PF 3

<http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/lista.html>

## Lista de nomes em ordem alfabética

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Joao
4	Luiz
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	
9	
10	

$n = 8$

## Remover Joao

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Joao
4	Luiz
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	
9	
10	

$n = 8$

# Remover Joao

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	
4	Luiz
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	
9	
10	

$n = 7$

## Remover Joao

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	
9	
10	

$n = 7$



# Remover Joao

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	
6	Rui
7	Sergio
8	
9	
10	

$n = 7$

# Remover Joao

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	Rui
6	
7	Sergio
8	
9	
10	

$n = 7$

# Remover Joao

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	Rui
6	Sergio
7	
8	
9	
10	

$n = 7$

## Busca em um vetor

A função recebe  $x$ ,  $n \geq 0$  e  $v$  e devolve um índice  $k$  em  $0..n-1$  tal que  $x == v[k]$ .

Se tal  $k$  não existe, devolve -1

```
int busca(int x, int n, int v[])
{
    int k;
    k = n-1;
    while (k >= 0 && v[k] != x)
        k -= 1;
    return k;
}
```

## Busca recursiva em vetor

A função recebe  $x$ ,  $n \geq 0$  e  $v$  e devolve um índice  $k$  em  $0..n-1$  tal que  $x == v[k]$ .

Se tal  $k$  não existe, devolve -1

```
int buscaR(int x, int n, int v[])
{
    if (n == 0) return -1;
    if (x == v[n-1]) return n-1;
    return buscaR(x, n-1, v);
}
```

## Conclusões

No **pior caso** o consumo de tempo da função **busca** é proporcional a **n**.

O **consumo de tempo** da função **busca** é  $O(n)$ .

$O(n)$  = “é da ordem de **n**”

## Remoção em vetor

Esta função recebe  $0 \leq k < n$  e remove o elemento  $v[k]$  do vetor  $v[0 \dots n-1]$ .

A função devolve o novo valor de  $n$ .

```
int remove(int k, int n, int v[])
{
    int j;
    for (j = k+1; j < n; j++)
        v[j-1] = v[j];
    return n-1;
}
```

## Remoção recursiva

A função recebe  $0 \leq k < n$  e remove o elemento  $v[k]$  do vetor  $v[0 \dots n-1]$ .

A função devolve o novo valor de  $n$ .

```
int removeR(int k, int n, int v[])
{
    if (k == n-1) return n-1;
    v[k] = v[k+1];
    return removeR(k+1, n, v);
}
```



## Conclusões

No **pior caso** o consumo de tempo da função **remove** é proporcional a **n**.

O **consumo de tempo** da função **remove** é  $O(n)$ .

$O(n)$  = “é da ordem de **n**”

# Inserir Walter

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	Rui
6	Sergio
7	
8	
9	
10	

$n = 7$

# Inserir Walter

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	Rui
6	Sergio
7	Walter
8	
9	
10	

$n = 8$

## Inserir Ana

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	Rui
6	Sergio
7	Walter
8	
9	
10	

$n = 8$

# Inserir Ana

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	Rui
6	Sergio
7	Walter
8	
9	
10	

$n = 9$

# Inserir Ana

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	Rui
6	Sergio
7	
8	Walter
9	
10	

$n = 9$

# Inserir Ana

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	Rui
6	
7	Sergio
8	Walter
9	
10	

$n = 9$

# Inserir Ana

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	Maria
5	
6	Rui
7	Sergio
8	Walter
9	
10	

$n = 9$



# Inserir Ana

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	Luiz
4	
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	Walter
9	
10	

$n = 9$

# Inserir Ana

0	Carlos
1	Eduardo
2	Helio
3	
4	Luiz
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	Walter
9	
10	

$n = 9$

# Inserir Ana

0	Carlos
1	Eduardo
2	
3	Helio
4	Luiz
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	Walter
9	
10	

$n = 9$

## Inserir Ana

0	Carlos
1	
2	Eduardo
3	Helio
4	Luiz
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	Walter
9	
10	

$n = 9$

# Inserir Ana

0	
1	Carlos
2	Eduardo
3	Helio
4	Luiz
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	Walter
9	
10	

$n = 9$

# Inserir Ana

0	Ana
1	Carlos
2	Eduardo
3	Helio
4	Luiz
5	Maria
6	Rui
7	Sergio
8	Walter
9	
10	

$n = 9$

## Inserção em um vetor

Esta função `insere x` entre `v[k-1]` e `v[k]` no vetor `v[0 . . n-1]`. Ela supõe apenas que  $0 \leq k \leq n$ . A função devolve o novo valor de `n`.

```
int insere(int k, int x, int n, int v[])
{
    int j;
    for (j = n; j > k; j--)
        v[j] = v[j-1];
    v[k] = x;
    return n+1;
}
```

## Inserção recursiva

Recebe  $0 \leq k \leq n$  e insere  $x$  entre  $v[k-1]$  e  $v[k]$  no vetor  $v[0 \dots n-1]$ . A função devolve o novo valor de  $n$ . (Hmmm. Essa função devia se `void...`)

```
int insereR(int k, int x, int n, int v[])
{
    if (k == n) v[n] = x;
    else {
        v[n] = v[n-1];
        insereR(k, x, n-1, v);
    }
    return n+1;
}
```



## Conclusões

No **pior caso** o consumo de tempo da função **insere** é proporcional a **n**.

O **consumo de tempo** da função **insere** é  $O(n)$ .

$O(n)$  = “é da ordem de **n**”

## Mais conclusões

Manter uma **lista** em um vetor sujeita a **remoções** e **inserções** pode dar muito trabalho com **movimentações**.

Veremos uma maneira alternativa que pode dar **menos trabalho** com **movimentações**, se estivermos disposto a gastar um pouco **mais de espaço**.

# Listas encadeadas em vetores

## Lista encadeada

0	Carlos	1
1	Eduardo	2
2	Helio	3
3	Joao	4
4	Luiz	5
5	Maria	6
6	Rui	7
7	Sergio	-1
8		9
9		10
10		-1

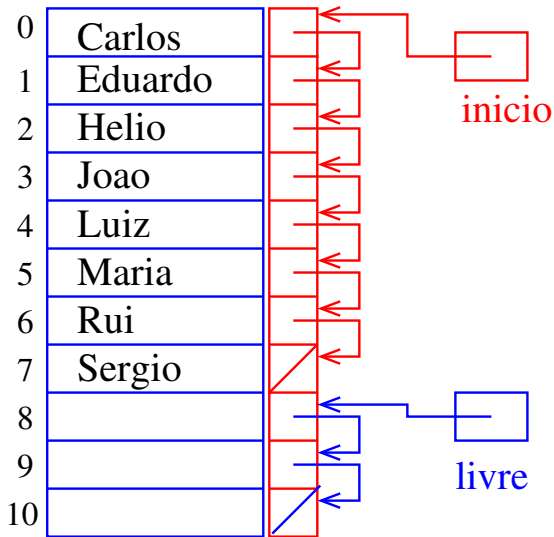
0

inicio

8

livre

## Lista encadeada



## Estrutura de uma lista encadeada em vetor

Uma **lista encadeada** (= *linked list* = lista ligada) é uma sequência de **células**; cada **célula** contém um **objeto** de algum tipo e o **endereço** da célula seguinte.

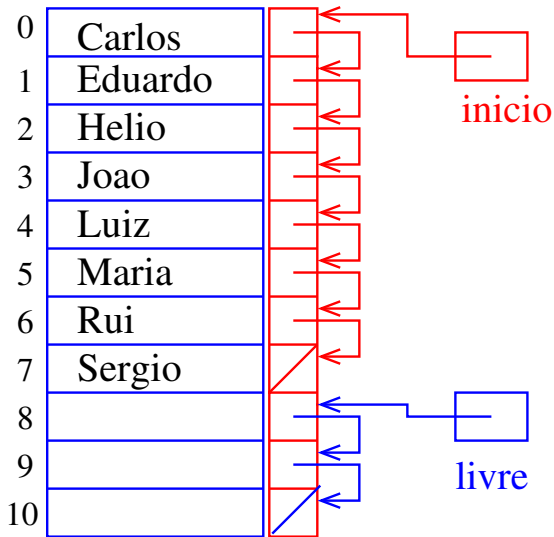
```
struct celula {
    int conteudo;
    int prox;
};
typedef struct celula Celula;
Celula v[MAX];
int inicio;
int livre;
```

## Imprime conteúdo de uma lista

Esta função recebe o índice início de uma lista encadeada em um vetor e imprime os elementos da lista.

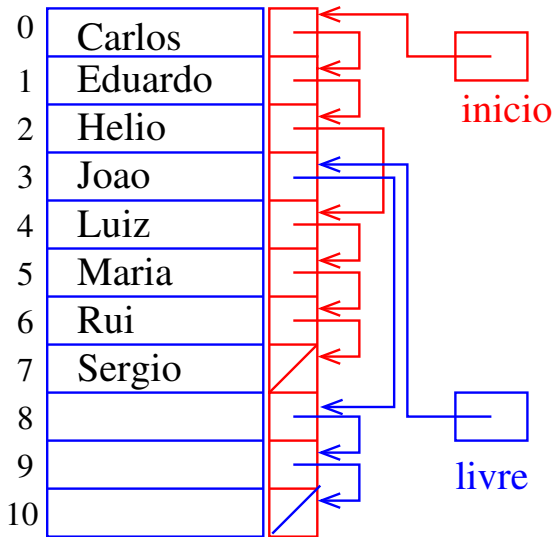
```
# define NULO -1
void imprime(int inicio, Celula v[])
{
    int p;
    for (p = inicio; p != NULO; p=v[p].prox)
        printf("%d ", v[p].conteudo);
    printf("\n");
}
```

## Remover Joao

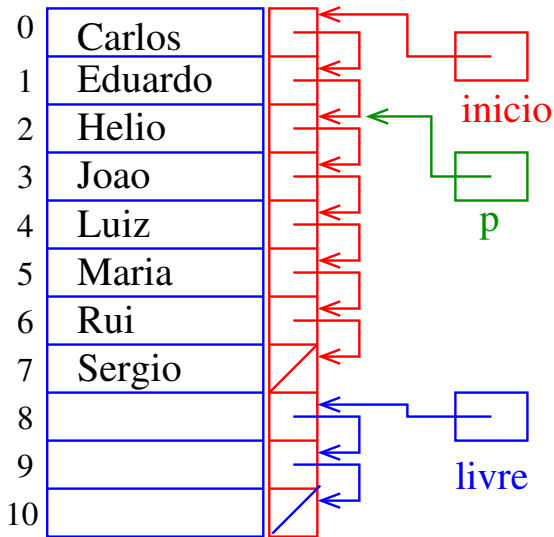




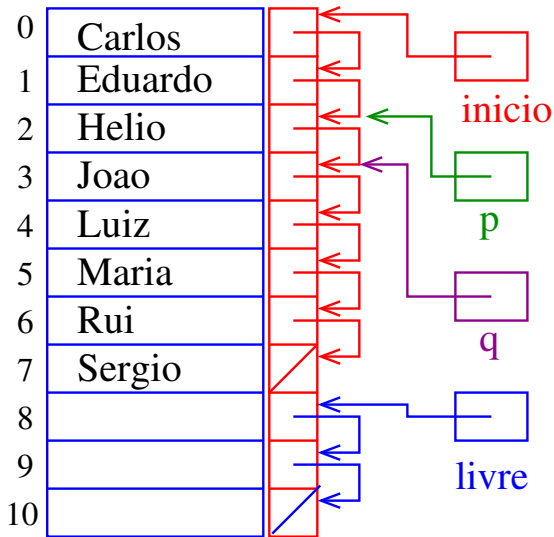
# Remover Joao



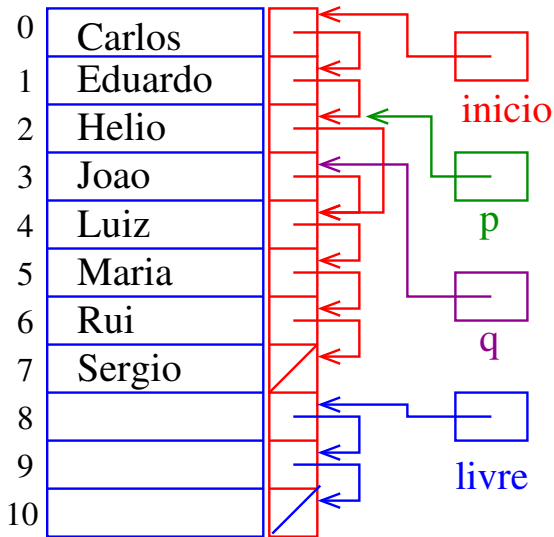
## Remover Joao



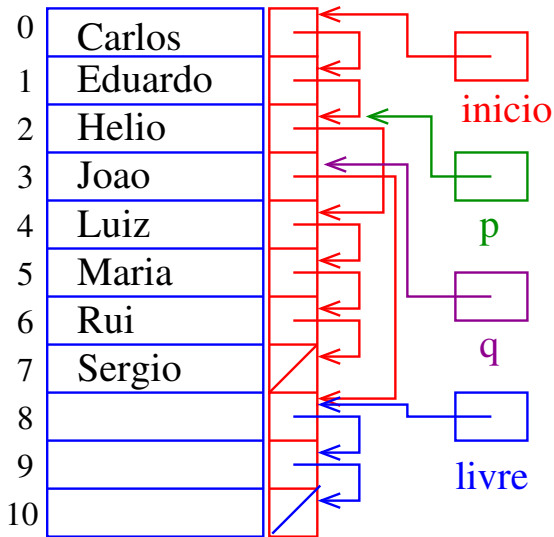
# Remover Joao



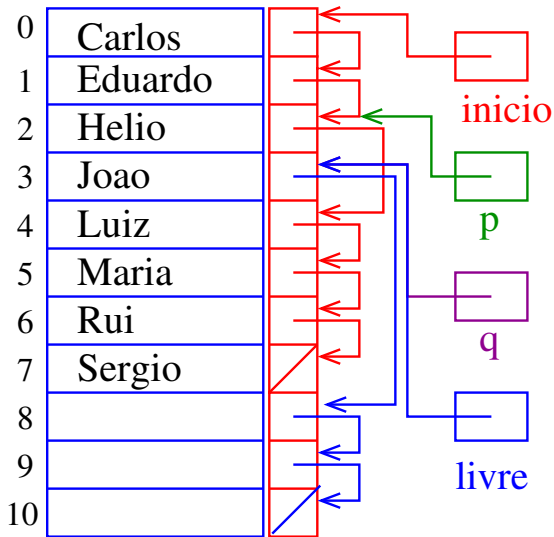
# Remover Joao



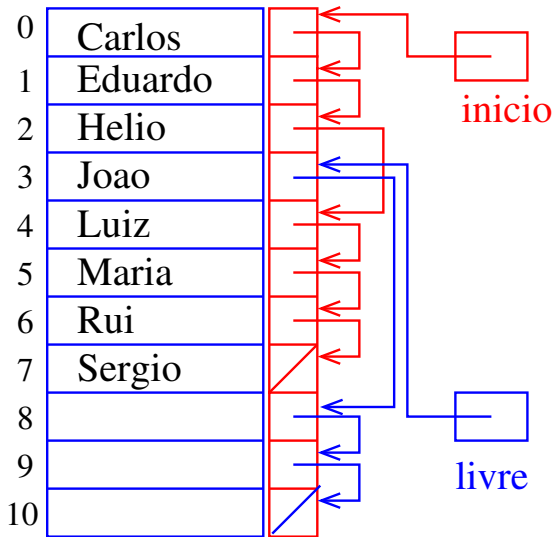
# Remover Joao



# Remover Joao



# Remover Joao



## Remoção

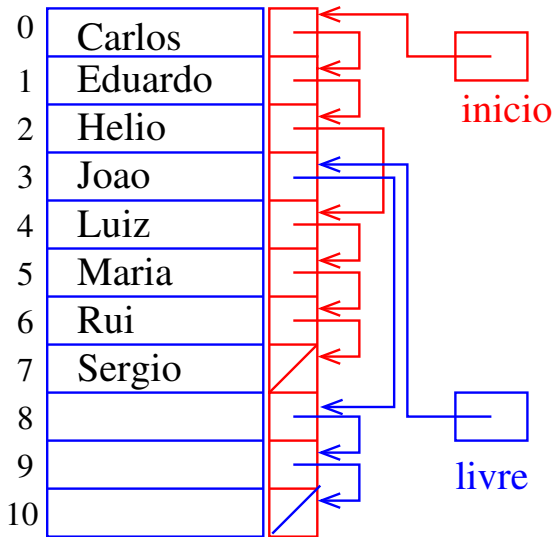
Dado um índice  $p$  de uma célula o trecho de código que remove a célula de índice  $v[p].prox$  é “essencialmente” o seguinte

```
q = v[p].prox;  
v[p].prox = v[q].prox;  
v[q].prox = livre;  
livre = q;
```

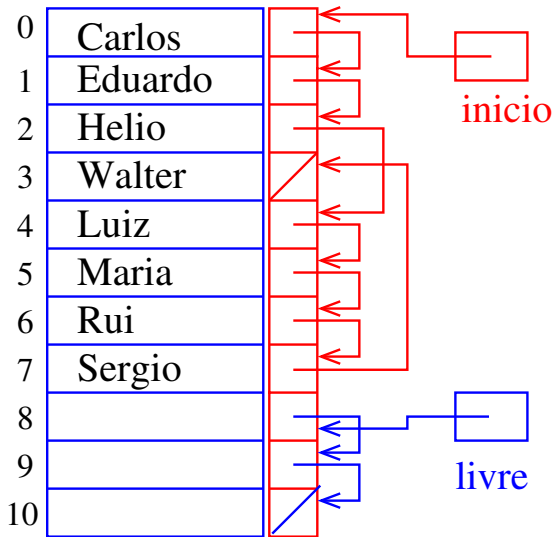
Dizemos que o consumo de tempo do trecho de código acima é constante, pois não depende do tamanho da lista.



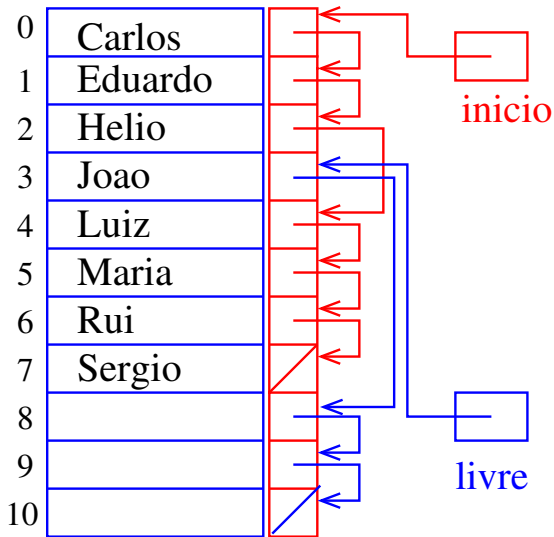
# Inserir Walter



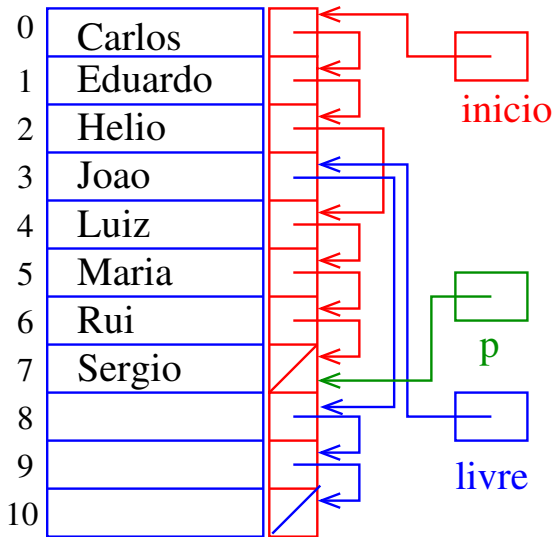
# Inserir Walter



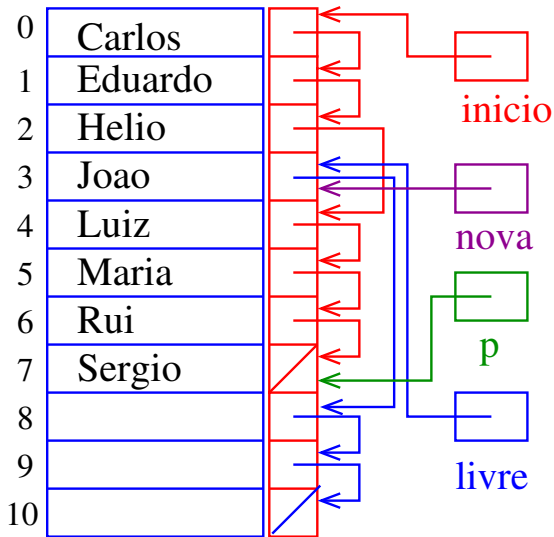
# Inserir Walter



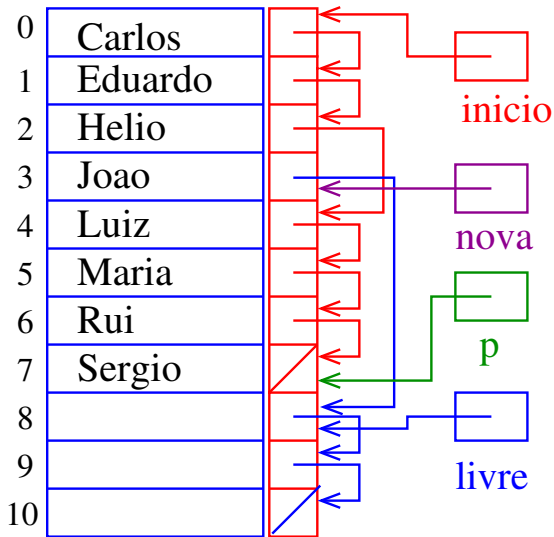
# Inserir Walter



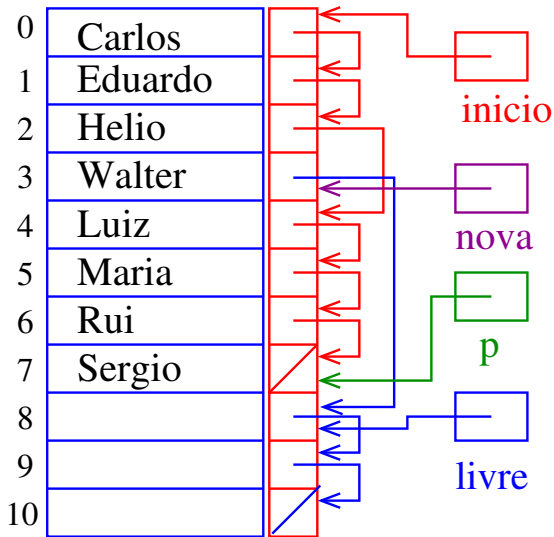
# Inserir Walter



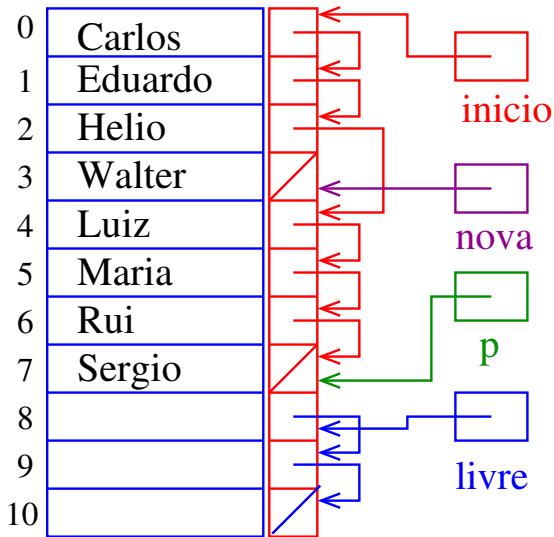
# Inserir Walter



# Inserir Walter

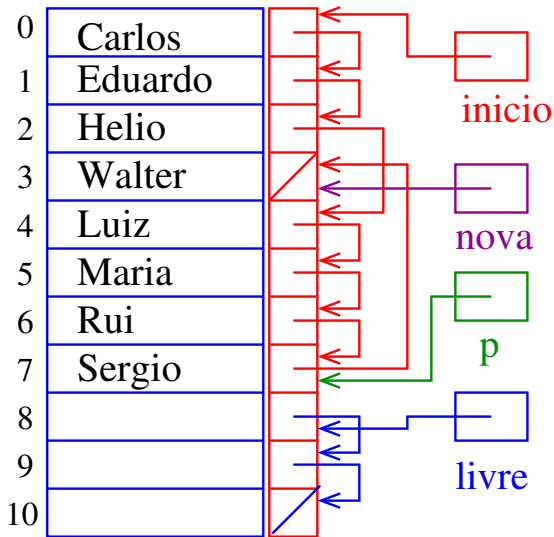


# Inserir Walter

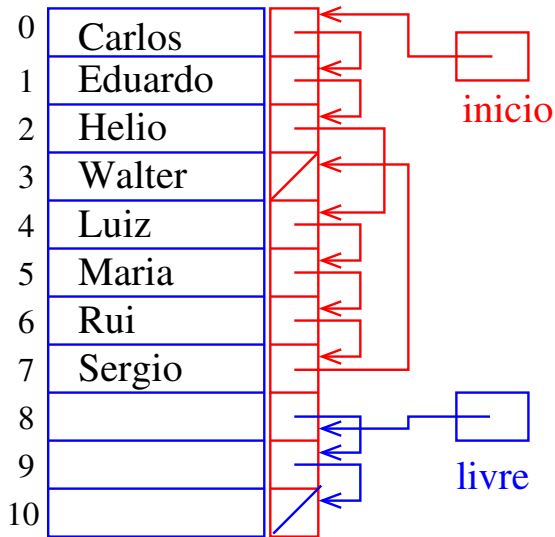




# Inserir Walter



# Inserir Walter



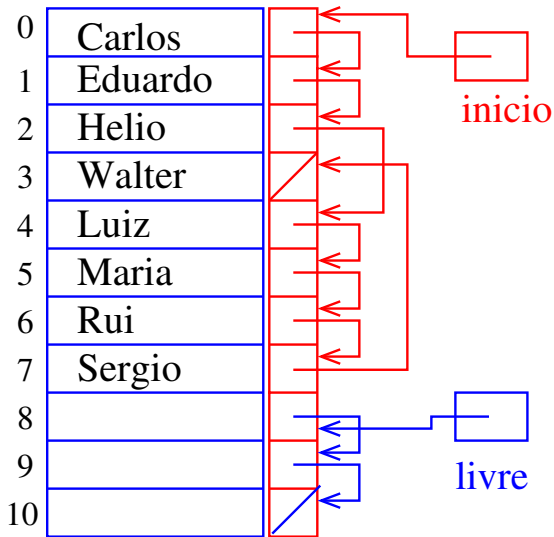
## Inserção

O trecho de código para inserir uma nova célula com o elemento `x` entre as células de índice `p` e `v[p].prox` é “essencialmente” o seguinte

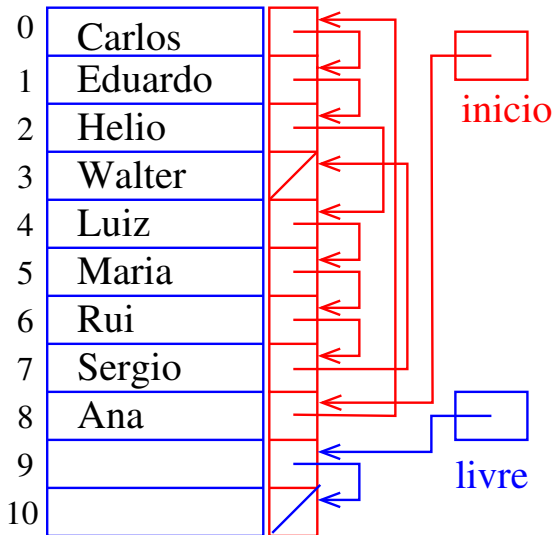
```
nova = livre;  
livre = v[livre].prox;  
v[nova].conteudo = x;  
v[nova].prox = v[p].prox;  
v[p].prox = nova;
```

Dizemos que o **consumo de tempo** do trecho de código acima é **constante**, pois **não depende** do tamanho da lista.

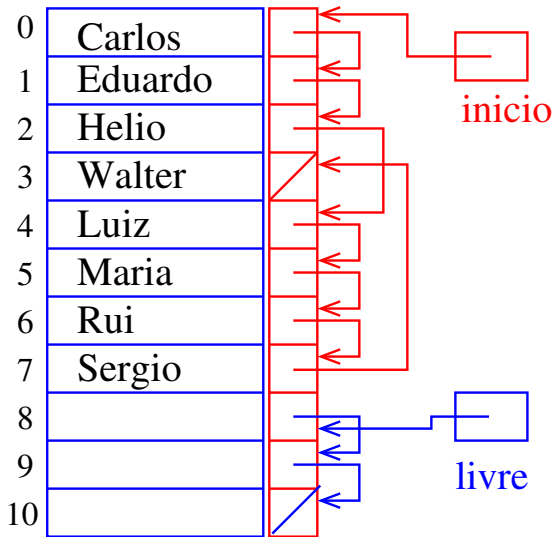
# Inserir Ana



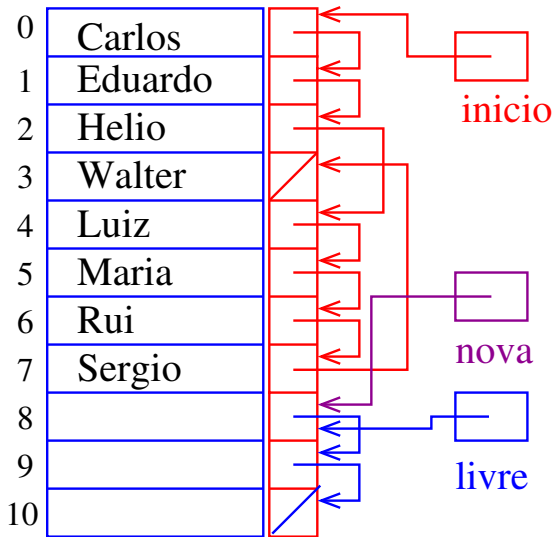
## Inserir Ana



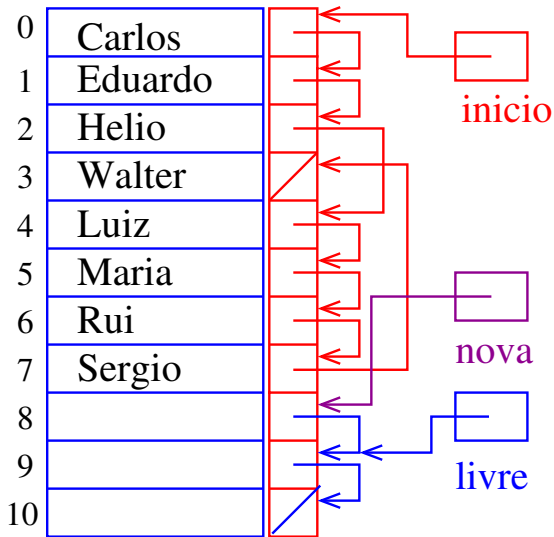
# Inserir Ana



# Inserir Ana

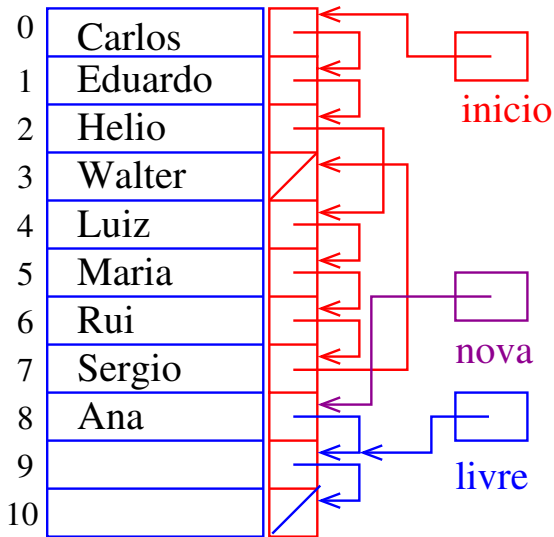


# Inserir Ana

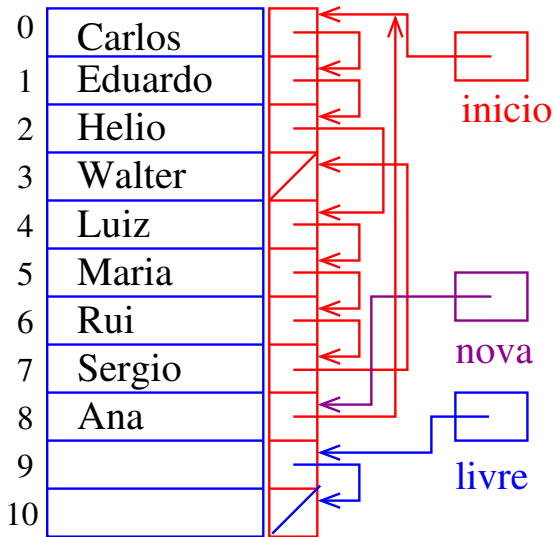




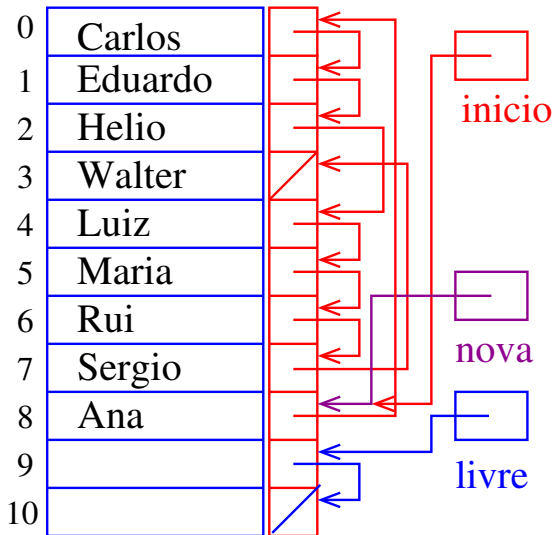
# Inserir Ana



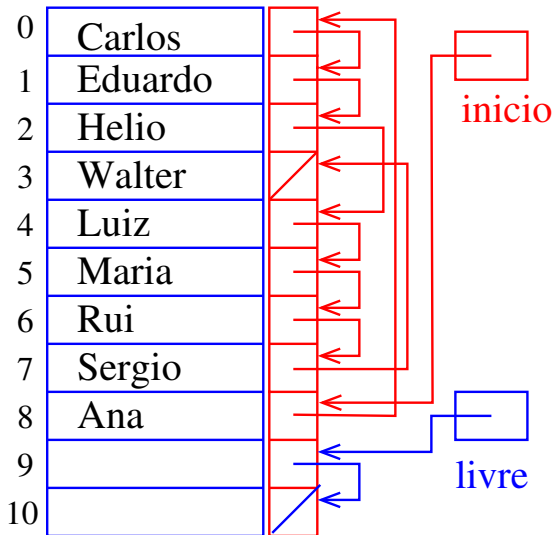
# Inserir Ana



# Inserir Ana



## Inserir Ana



## Inserção no início

O trecho de código para inserir uma nova célula com o elemento `x` no **início** da lista;

```
nova = livre;  
livre = v[livre].prox;  
v[nova].conteudo = x;  
v[nova].prox = inicio;  
inicio = nova;
```

Dizemos que o **consumo de tempo** do trecho de código acima é **constante**, pois **não depende** do tamanho da lista.

# Listas encadeadas em C

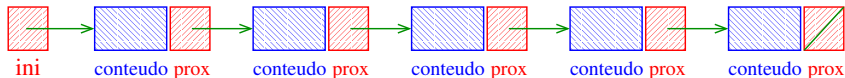
PF 4, S 3.3

<http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/lista.html>

# Listas encadeadas

Uma **lista encadeada** (= *linked list* = lista ligada) é uma sequência de **células**; cada **célula** contém um **objeto** de algum tipo e o **endereço** da célula seguinte.

Ilustração de uma **lista encadeada** (“sem cabeça”)



## Estrutura para listas encadeadas em C

```
struct celula {  
    int conteudo;  
    struct celula *prox;  
};  
typedef struct celula Celula;  
  
Celula *ini;  
/* inicialmente a lista esta vazia */  
ini = NULL;
```



ini



## Endereços listas encadeadas

O endereço de uma lista encadeada é o endereço de sua primeira célula.

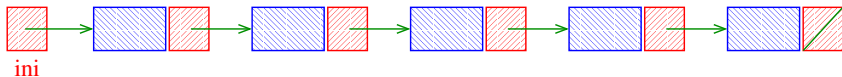
Se  $p$  é o endereço de uma lista às vezes dizemos que “ $p$  é uma lista”.

Se  $p$  é uma lista então

- ▶  $p == \text{NULL}$  ou
- ▶  $p \rightarrow \text{prox}$  é uma lista.

## Imprime conteúdo de uma lista

Esta função `imprime` o conteúdo de cada célula de uma lista encadeada `ini`.



```
void imprima (Celula *ini)
{
    Celula *p;
    for (p = ini; p != NULL; p=p->prox)
        printf("%d\n", p->conteudo);
}
```

## Busca em listas encadeadas

Esta função **recebe** um inteiro **x** e uma lista **ini**. A função **devolve** o endereço de uma célula que contém **x**. Se tal célula não existe, a função **devolve** **NULL**.

```
Celula *busca (int x, Celula *ini)
{
    Celula *p;
    p = ini;
    while (p != NULL && p->conteudo != x)
        p = p->prox;
    return p;
}
```