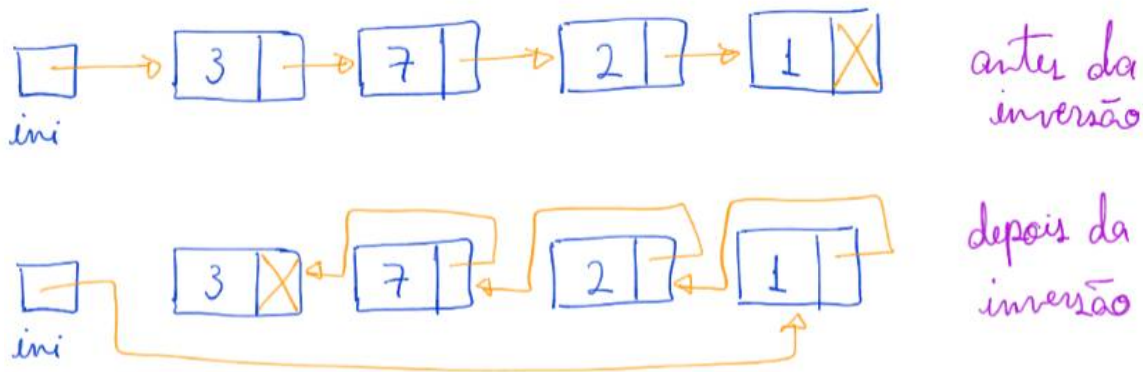


# Algoritmos e Estruturas de Dados 1 (AED1)

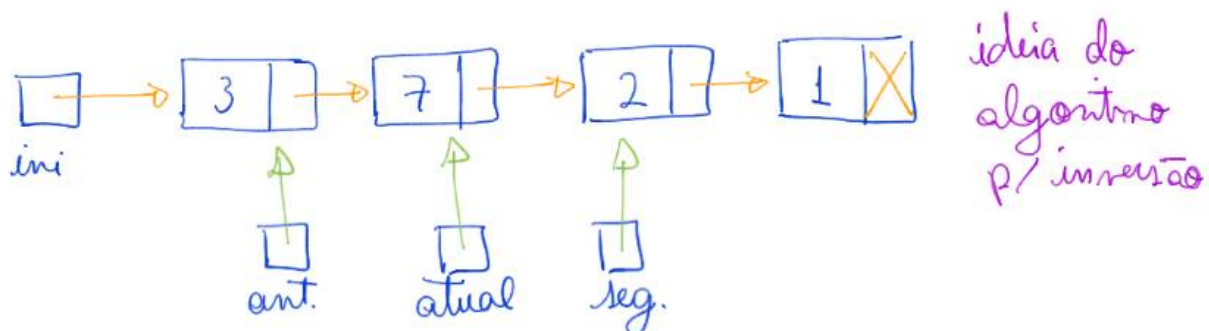
## Inversão de uma lista, listas encadeadas em vetores

### Inversão de uma lista



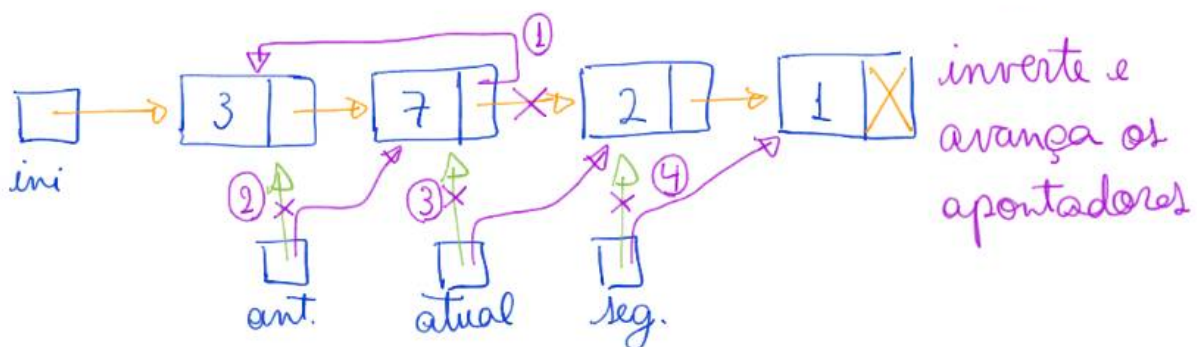
Usamos três apontadores:

- ant, que aponta para a célula anterior,
- atual, que aponta para a célula corrente,
- seg, que aponta para a célula seguinte.



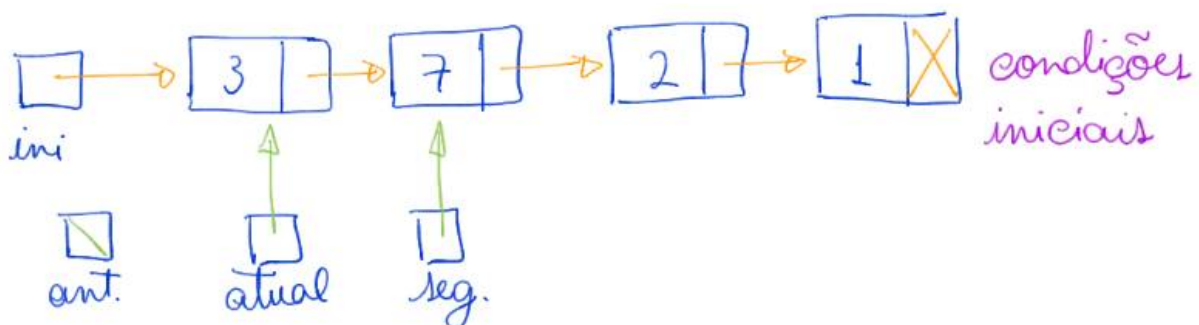
Em cada iteração:

- atual->prox passa a apontar para anterior.



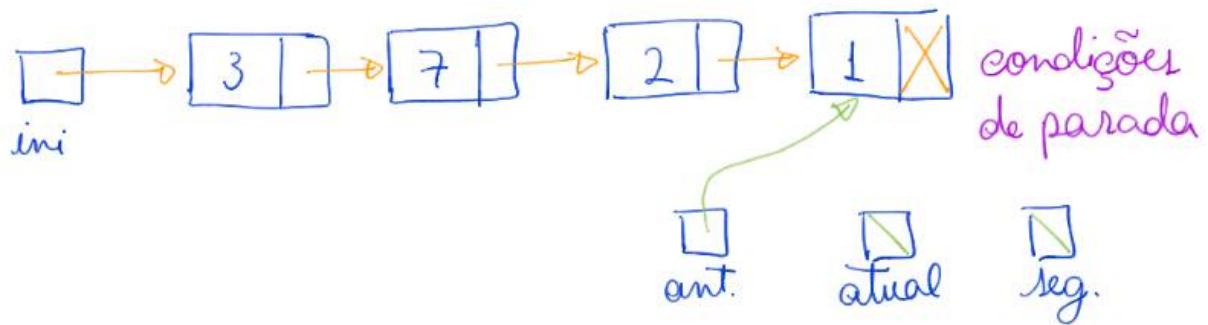
No início, atual aponta para o início da lista

- e anterior aponta para NULL.



Termina o laço quando:

- atual aponta para NULL.



- Caso em que anterior aponta para a última célula,
  - que agora é a primeira.

Sem nó cabeça:

- Versão que devolve o novo apontador para o início da lista.

```
Celula *inverta1(Celula *lst) {  
    // ant = anterior, atual = atual, seg = seguinte  
    Celula *ant, *atual, *seg;  
    ant = NULL; // coloca NULL no novo final da lista  
    atual = lst;  
    while (atual != NULL) {  
        seg = atual->prox;  
        atual->prox = ant; // momento da inversão  
        ant = atual;  
        atual = seg;  
    }  
    return ant;  
}
```

- Exemplos de uso:

```
ini = inverta1(ini); // inverte toda a lista  
ini->prox = inverta1(ini->prox); // inverte após primeiro  
elemento
```

- Versão que usa apontador de apontador.

```
void inverta2(Celula **plst) {  
    // ant = anterior, atual = atual, seg = seguinte  
    Celula *ant, *atual, *seg;  
    ant = NULL; // coloca NULL no novo final da lista  
    atual = *plst;  
    while (atual != NULL) {  
        seg = atual->prox;  
        atual->prox = ant; // momento da inversão  
        ant = atual;  
        atual = seg;  
    }  
    *plst = ant;  
}
```

```

    }
    *plst = ant;
}

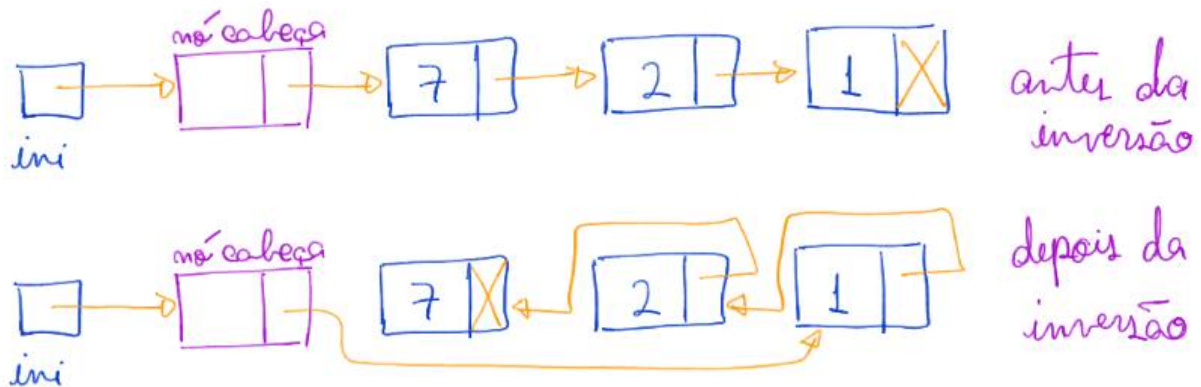
```

- Exemplos de uso:

```
inverte2(&ini); // inverte toda a lista
```

```
inverte2(&ini->prox); // inverte após primeiro elemento
```

Com nó cabeça:



```

void inverte(Celula *lst) {
    // ant = anterior, atual = atual, seg = seguinte
    Celula *ant, *atual, *seg;
    ant = NULL; // coloca NULL no novo final da lista
    atual = lst->prox; // começa depois do nó cabeça
    while (atual != NULL) {
        seg = atual->prox;
        atual->prox = ant; // momento da inversão
        ant = atual;
        atual = seg;
    }
    lst->prox = ant; // conecta lista ao nó cabeça
}

```

- Exemplos de uso:

```
inverte(ini);
```

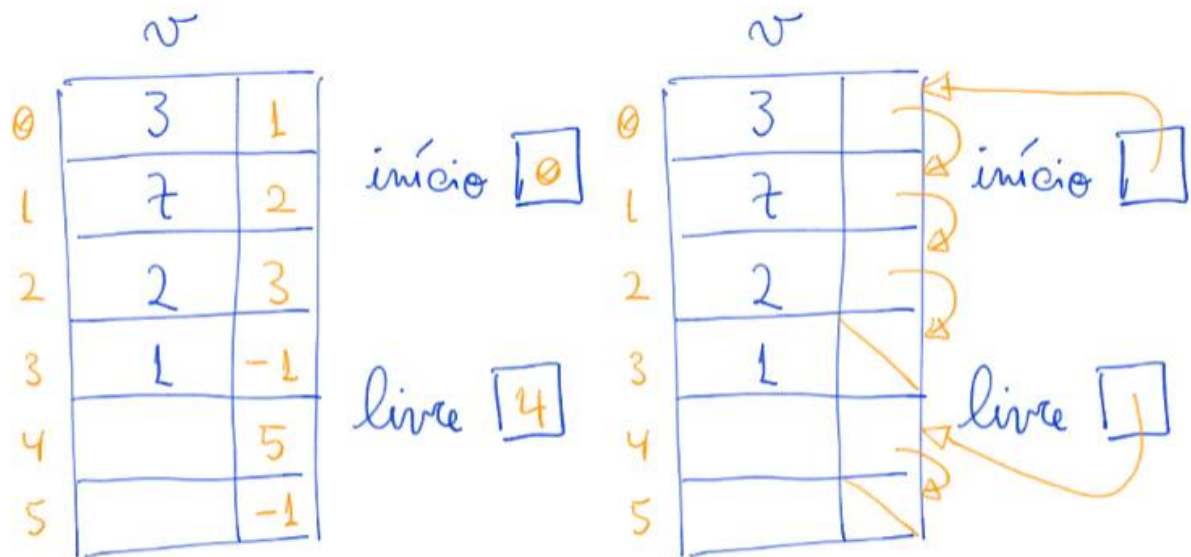
Qual a eficiência de tempo destes algoritmos?

- $O(n)$ , sendo  $n$  o número de elementos da lista.

Qual a eficiência de espaço destes algoritmos?

- $O(1)$ , pois só usa auxiliares que não dependem do tamanho da lista.

## Listas encadeadas em vetores



Definições e estruturas:

```
#define MAX 1000
```

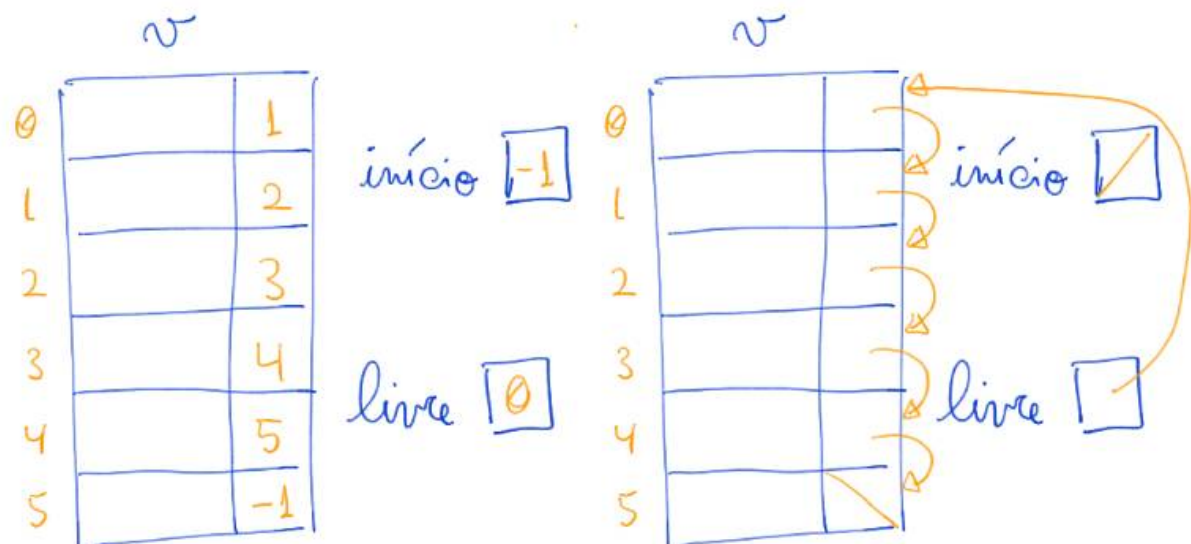
```
#define NULO -1
```

```
typedef struct celula Celula;
```

```
struct celula {
    int conteudo;
    int prox;
```

```
};
```

Inicialização:



```

Celula v[MAX];
int inicio, livre;

// Inicializa a lista livres com todas as posições
livre = 0;
for (i = 0; i < MAX - 1; i++)
    v[i].prox = i + 1;
v[MAX - 1].prox = NULO;
// e declara a lista de fato vazia
inicio = NULO;

```

- Observe que é necessário manter o controle das posições disponíveis.
  - Para tanto, essas são mantidas na lista “livre”.

Impressão:

```

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

```

- Exemplo de uso:

```

imprime(v, inicio);

```

Busca:

```

int busca(Celula v[], int inicio, int x) {
    int p;
    for (p = inicio; p != NULO && v[p].conteudo != x; p = v[p].prox)
        ;
    return p;
}

```

- Exemplo de uso:

```

int p = busca(v, inicio, 10);
if (p != NULO)
    printf("%d\n", v[p].conteudo);
else
    printf("nao encontrou\n");

```

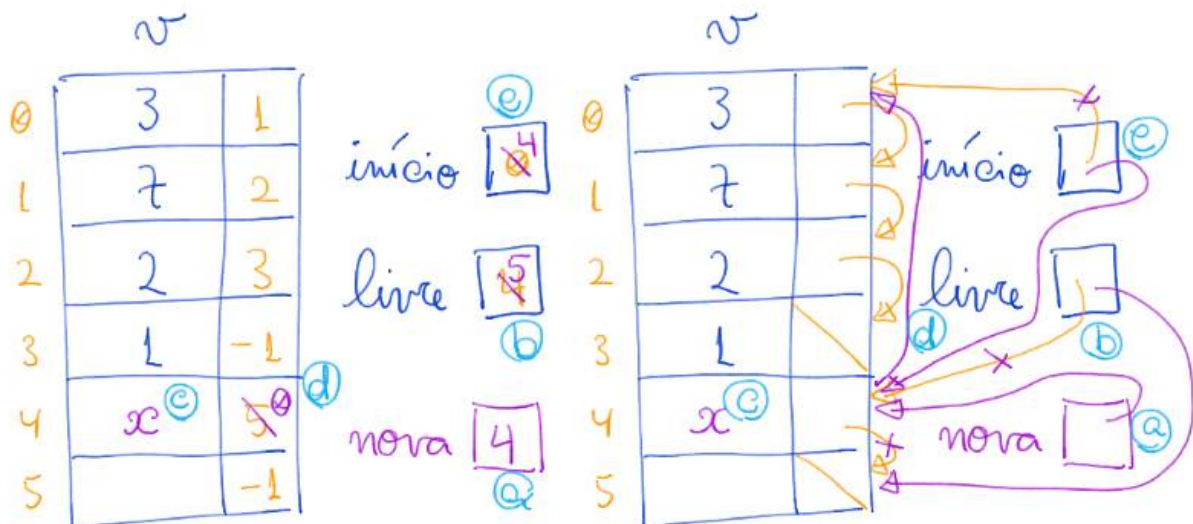
Seleção:

```
int selecao(Celula v[], int inicio, int k) {
    int p, pos;
    for (p = inicio, pos = 0; p != NULO && pos < k; p = v[p].prox,
pos++)
        ;
    return p;
}
```

- Exemplo de uso:

```
int q = selecao(v, inicio, 10);
if (q != NULO)
    printf("%d\n", v[q].conteudo);
else
    printf("nao existe\n");
```

Inserir no início da lista:



// insere o elemento x no início da lista

```
void insereInicio(Celula v[], int *pinicio, int x, int *plivre) {
    int nova;
    nova = *plivre;
    *plivre = v[*plivre].prox;
    v[nova].conteudo = x;
    v[nova].prox = *pinicio;
    *pinicio = nova;
}
```

- Note que, a inserção remove um elemento do início da lista "livre".

- Exemplo de uso:

```
printf("Insere n elementos na lista\n");
for (i = 0; i < n; i++)
    insereInicio(v, &inicio, i, &livre);
imprime(v, inicio);
```



Inserir depois de p:

// insere o elemento x entre v[p] e v[p].prox

```
void insereDepois(Celula v[], int p, int x, int *plivre)
{
    int nova;
    nova = *plivre;
    *plivre = v[*plivre].prox;
    v[nova].conteudo = x;
    v[nova].prox = v[p].prox;
    v[p].prox = nova;
}
```

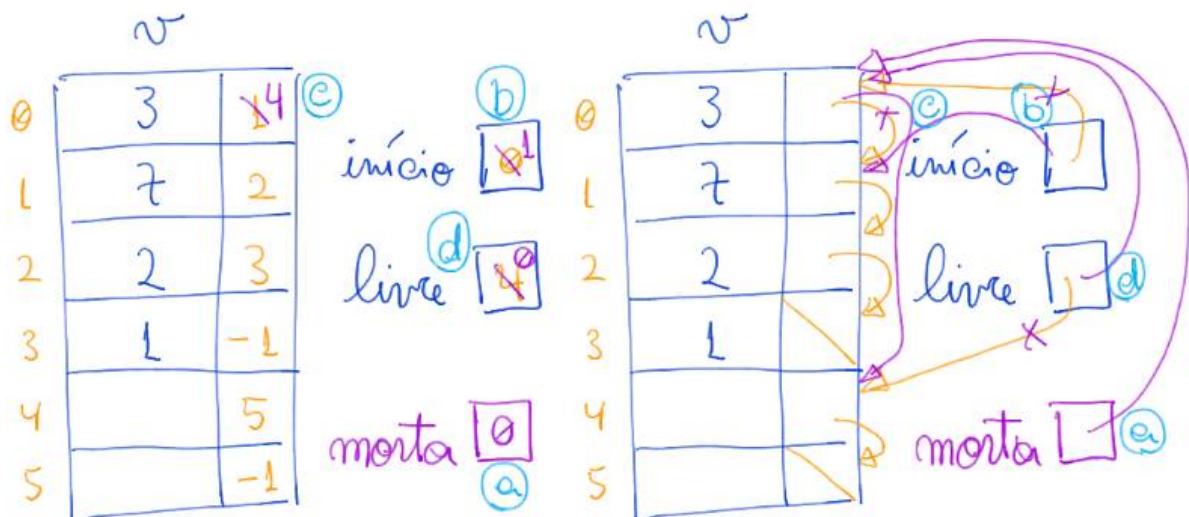
○ Note que, a inserção remove um elemento do início da lista “livre”.

- Exemplos de uso:

```
insereDepois(v, inicio, -77, &livre);
```

```
insereDepois(v, v[inicio].prox, -44, &livre);
```

Remove do início:



// remove a célula do início

```
void removeInicio(Celula v[], int *pinicio, int *plivre)
{
    int morta = *pinicio;
    *pinicio = v[morta].prox;
    v[morta].prox = *plivre;
    *plivre = morta;
}
```

○ Note que, a remoção insere um elemento no início da lista “livre”.

- Exemplo de uso:

```
removeInicio(v, &inicio, &livre);
```

Remove o seguinte a p:

```
// remove a celula de índice v[p].prox  
void removeProximo(Celula v[], int p, int *plivre) {  
    int morta = v[p].prox;  
    v[p].prox = v[morta].prox;  
    v[morta].prox = *plivre;  
    *plivre = morta;  
}
```

- Note que, a remoção insere um elemento no início da lista “livre”.
- Exemplos de uso:

```
removeProximo(v, inicio, &livre);  
removeProximo(v, v[inicio].prox, &livre);
```

Qual a eficiência de tempo destes algoritmos?

- Imprime, busca e seleção são  $O(n)$ , sendo  $n$  o número de elementos da lista.
- As inserções e remoções são  $O(1)$ .

Qual a eficiência de espaço destes algoritmos?

- $O(1)$ , pois só usa auxiliares cujo tamanho total
  - não é proporcional ao tamanho da lista.