

# Algoritmos e Estruturas de Dados 1 (AED1)

## Lista em vetor

Uma lista (ou sequência) é uma coleção de itens que apresenta uma ordem estável.

Supondo uma lista com  $n$  elementos, queremos que ela aceite as operações:

- Imprimir: percorrer em ordem imprimindo cada elemento.
- Seleção: pegar o conteúdo do  $k$ -ésimo item.
- Busca: encontrar um item pelo seu conteúdo.
- Inserção: inserir um item na posição  $k$ .
- Remoção: remover um item da posição  $k$ .
  - Temos que  $k \in [0, n)$ , i.e.,  $k \in \{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$ .

Um vetor é uma estrutura de dados que armazena

- uma sequência de objetos do mesmo tipo
  - em posições consecutivas da memória.
- Por isso, é bastante natural usar vetores para implementar listas.
  - Veremos como implementar as operações anteriores em um vetor.

Usar um vetor  $v$  de tamanho `TAM_MAX`

```
#define TAM_MAX 1000000
```

O vetor pode ser declarado:

- estaticamente

```
int v[TAM_MAX];
```

- dinamicamente

```
int *v = (int *)malloc(TAM_MAX * sizeof(int));
```

Quiz1: Existe alguma estratégia que não exige alocar um vetor de tamanho fixo?

### Operações, implementações e eficiência:

Imprimir: percorrer em ordem imprimindo cada elemento.

```
void imprime(int v[], int n) {  
    int i;  
    for (i = 0; i < n; i++)  
        printf("%d ", v[i]);  
    printf("\n");  
}
```

- Eficiência de tempo: linear no tamanho da lista, i.e.,  $O(n)$ .

Seleção: pegar o conteúdo do k-ésimo item.

```
int selecao(int v[], int n, int k) {  
    return v[k];  
}
```

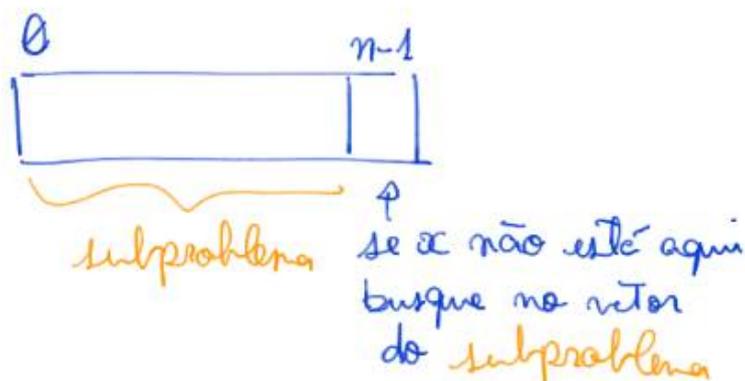
- Eficiência de tempo: constante, i.e.,  $O(1)$ .

Busca: encontrar um item pelo seu conteúdo x.

- Ideia do algoritmo iterativo:
  - Percorrer o vetor verificando cada posição.

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

- Quiz2: como esse algoritmo indica que não encontrou?
- Eficiência de tempo:  $O(n)$  no pior caso.
- Ideia do algoritmo recursivo:
  - Se o item buscado não é o último elemento do vetor corrente,
    - busque recursivamente no subvetor com um elemento a menos.

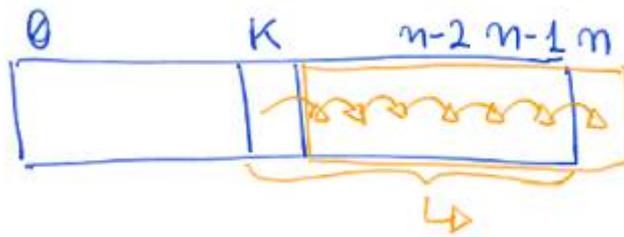


```
int buscaR(int v[], int n, int x) {  
    if (n == 0)  
        return -1;  
    if (x == v[n - 1])  
        return n - 1;  
    return buscaR(v, n - 1, x);  
}
```

- Eficiência de tempo:  $O(n)$  no pior caso.

Inserção: inserir um item  $x$  na posição  $k$ .

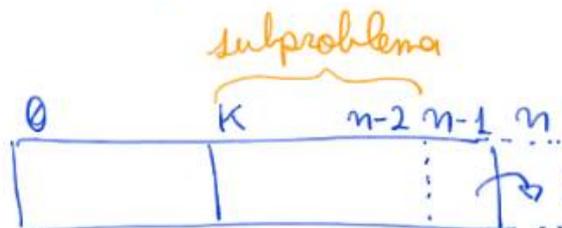
- Ideia do algoritmo iterativo:
  - Deslocar itens à direita da posição  $k$  uma posição para a direita.
    - Note que a ordem deste deslocamento faz diferença.
  - Então inserir na posição  $k$ , que foi liberada.



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

- Quiz3: Se eu queria inserir na posição  $k$ , porque faço  $v[i] = x$  ?
- Eficiência de tempo: leva tempo  $O(n - k)$ , que é  $O(n)$  no pior caso.

- Ideia do algoritmo recursivo:
  - Copie  $v[n - 1]$  para  $v[n]$  e insira recursivamente
    - no subvetor com um elemento a menos.



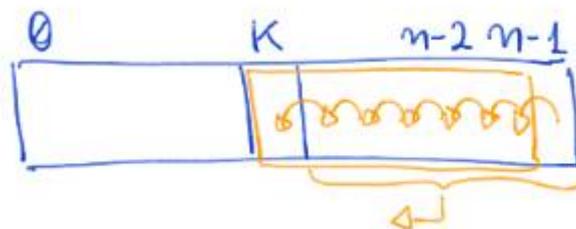
copie  $v[n-1]$  p/  $v[n]$  e  
insira  $x$  no início do  
vetor do **subproblema**

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

- Eficiência de tempo: leva tempo  $O(n - k)$ , que é  $O(n)$  no pior caso.

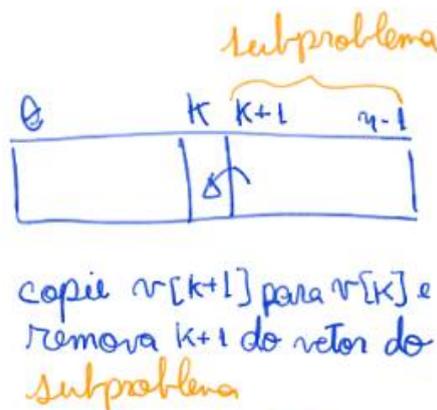
Remoção: remover um item da posição k.

- Ideia do algoritmo iterativo:
  - Deslocar itens à direita da posição k uma posição para a esquerda.
    - Note que a ordem deste deslocamento faz diferença.



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

- Eficiência de tempo: leva tempo  $O(n - k)$ , que é  $O(n)$  no pior caso.
- Ideia do algoritmo recursivo:
  - Copie  $v[k + 1]$  para  $v[k]$  e remova recursivamente o  $k + 1$ 
    - do subproblema de tamanho  $n - (k + 1)$ .



copie  $v[k+1]$  para  $v[k]$  e remova  $k+1$  do vetor do subproblema

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

- Eficiência de tempo: leva tempo  $O(n - k)$ , que é  $O(n)$  no pior caso.

Sintetizando, vimos como implementar listas em vetores contíguos:

- Imprimir custa  $O(n)$ ,
- Seleção custa  $O(1)$ ,
- Busca custa  $O(n)$ ,
- Inserção custa  $O(n - k)$ ,
- Remoção custa  $O(n - k)$ .

Quiz5: Como modificar as operações para manter a lista em ordem crescente?

- E qual a eficiência das operações nesse caso?

Quiz6: Como modificar as operações se a ordem dos elementos não importar?

- E qual a eficiência das operações nesse caso?

Bônus:

- Considere o problema de remover todas as ocorrências de um elemento x.

```
int removeTodos(int v[], int n, int x) {
    int k;
    while ((k = buscaI(v, n, x)) != -1)
        n = removeI(v, n, k);
    return n;
}
```

- Quiz7: Qual a eficiência de tempo de pior caso de removeTodos?

- Considere o seguinte algoritmo para o mesmo problema.

```
int removeTodos2(int v[], int n, int x) {
    int i = 0, j;
    for (j = 0; j < n; j++)
        if (v[j] != x) {
            v[i] = v[j];
            i++;
        }
    return i;
}
```

- Quiz8: Qual a eficiência de tempo de pior caso de removeTodos2?
- Quiz9: Como mostrar que a função anterior está correta?
  - O que a variável i representa?
  - Qual o invariante principal do algoritmo?

Quiz1: Existe alguma estratégia que não exige alocar um vetor de tamanho fixo?

- Podemos redimensionar automaticamente um vetor quando ele fica cheio.
  - Como fica a eficiência desses vetores auto dimensionáveis?