# INSTITUTO FEDERAL DE SÃO PAULO

BACHARELADO EM CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

FERNANDA MARTINS DA SILVA

BUSCA BINÁRIA COM PARADIGMA DE DIVISÃO E CONQUISTA

Exercício 05 listex 03 - Projeto e Análise de Algoritmos

## Etapas da Busca Binária

Como mostra a FIGURA 1, utilizando o algoritmo solicitado pelo exercício, foi implementado buscaBinariaRecursuva(), e separado suas etapas: divisão, conquista e combinação.

A etapa de combinação ocorre implicitamente durante toda a função buscaBinariaRecursuva().

```
int buscaBinariaRecursiva(int array[], int inicio, int fim, int x){

if(inicio > fim){
    return -1;
    } Concursta

int melo = (inicio + fim) / 2;    → distinct

if(array[meio] == x){
    return meio;
    } Concursta

if(x <= array[meio]){
    return buscaBinariaRecursiva(array, inicio, (meio-1), x);
    }

return buscaBinariaRecursiva(array, (meio+1), fim, x);

distinct

distinct

conclustes

conclustes

conclustes

conclustes

conclustes

conclustes

conclustes

distinct

conclustes

conclustes

conclustes

conclustes

conclustes

distinct

conclustes

conclu
```

FIGURA 1

### Análise de complexibilidade (T(n))

# -Número de operações

Analisando a FIGURA 2, podemos perceber que, mesmo em seu melhor tempo, pior ou médio, o T(n) sempre será *Log n*, isso porque a cada iteração, o tamanho do espaço de busca é reduzido pela metade, e mesmo que o elemento desejado esteja na primeira comparação (no meio do *array*) ainda precisamos realizar uma operação para fazer a comparação e verificar se encontramos o elemento desejado. Isto se deve também ao fato de que a busca binária recursiva utiliza uma quantidade constante de espaço adicional para a recursão, já que o número de chamadas recursivas é proporcional à altura da árvore de recursão.

```
int buscaBinariaRecursiva(int array[], int inicio, int fim, int x){

if(inicio > fim){
    return -1;
}

int meio = (inicio + fim) / 2;

if(array[meio] == x){
    return meio;
}

if(x <= array[meio]){
    return buscaBinariaRecursiva(array, inicio, (meio-1), x);
}

return buscaBinariaRecursiva(array, (meio+1), fim, x);
}
</pre>
```

#### FIGURA 2

#### -Fórmula de recorrência

A fórmula de recorrência para o algoritmo de busca binária é

$$T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + O(1)$$

onde T(n/2) representa o número de operações necessárias para resolver um problema de metade do tamanho original, pois estamos dividindo o problema em duas partes iguais a cada passo. E O(1) representa o tempo constante necessário para cálculo do índice médio.

### -Árvore

A árvore de recursão para a busca binária pode ser representada como mostra a FIGURA 3, onde cada nível representa uma divisão do conjunto de dados pela metade.

Cada nível da árvore tem O(1) operações, o número total de níveis é Log n, onde n é o tamanho do array. A árvore demonstra que a busca binária recursiva é altamente eficiente, especialmente para conjuntos de dados grandes.

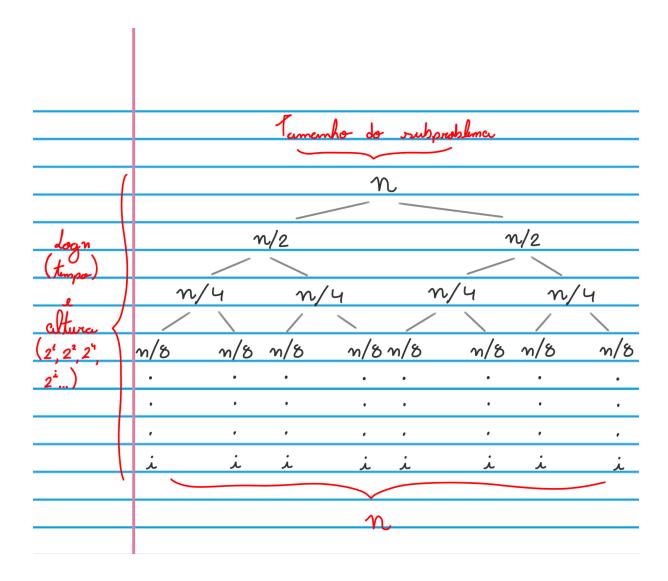


FIGURA 3