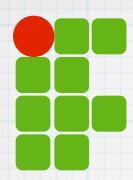


Algoritmos

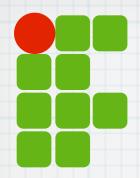
Divisão e conquista

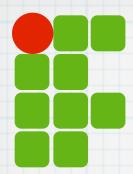
Copyright @ 2014 IFRN



Agenda

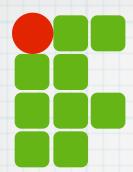
- * Pivisão e conquista
- * Exemplos
- * Exercícios



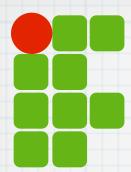


* Pivisão

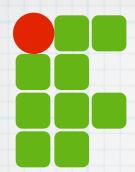
* resolver recursivamente problemas menores (até caso base)



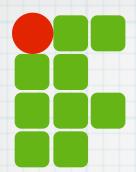
- * Pivisão
 - * resolver recursivamente problemas menores (até caso base)
- * Conquista
 - * solução do problema original é formada com as soluções dos subproblemas



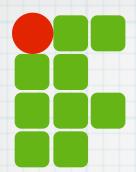
- * Pivisão
 - * resolver recursivamente problemas menores (até caso base)
- * Conquista
 - * solução do problema original é formada com as soluções dos subproblemas
- * Há divisão quando o algoritmo tem pelo menos 2 chamadas recursivas no corpo



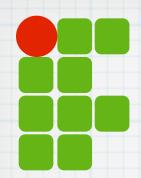
- * Pivisão
 - * resolver recursivamente problemas menores (até caso base)
- * Conquista
 - * solução do problema original é formada com as soluções dos subproblemas
- * Há divisão quando o algoritmo tem pelo menos 2 chamadas recursivas no corpo
- * Subproblemas devem ser disjuntos
 - * Senão, resolver de forma bottom-up com programação dinâmica



- * Pivisão
 - * resolver recursivamente problemas menores (até caso base)
- * Conquista
 - * solução do problema original é formada com as soluções dos subproblemas
- * Há divisão quando o algoritmo tem pelo menos 2 chamadas recursivas no corpo
- * Subproblemas devem ser disjuntos
 - * Senão, resolver de forma bottom-up com programação dinâmica
- * Pivisão em subproblemas de dimensão semelhante é importante para se obter uma boa eficiência temporal



- * Pivisão
 - * resolver recursivamente problemas menores (até caso base)
- * Conquista
 - * solução do problema original é formada com as soluções dos subproblemas
- * Há divisão quando o algoritmo tem pelo menos 2 chamadas recursivas no corpo
- * Subproblemas devem ser disjuntos
 - * Senão, resolver de forma bottom-up com programação dinâmica
- * Divisão em subproblemas de dimensão semelhante é importante para se obter uma boa eficiência temporal
- * Algoritmos adequados para processamento paralelo

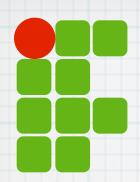


Exponencial

```
\exp(a,n) \begin{cases} 1 & \text{Se } n = 0 \\ a & \text{Se } n = 1 \\ a^{\frac{n}{2}} \times a^{\frac{n}{2}} & \text{Se } n \neq \text{par} \\ a \times a^{\frac{n-1}{2}} \times a^{\frac{n-1}{2}} & \text{Se } n \neq \text{impar} \end{cases}
```

```
double exp(double a, int n) {
   if (n == 0)
      return 1;
   if (n == 1)
      return a;
   double p = 1;
   if (n % 2 == 1) {
      p = a;
      n = n - 1;
   }
   double r = exp(a, n/2);
   return p * r * r;
}
```

```
double exp(double a, int n) {
   if (n == 0)
      return 1;
   if (n == 1)
      return x;
   double p = exp(x, n/2);
   if (n % 2 == 0)
      return p * p;
   else
      return a * p * p;
}
```



Exponencial

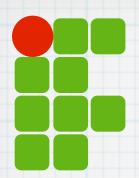
- * Pivisão em subproblemas iguais, junção em tempo 0(1)
- * Número de multiplicações reduzido
 - * Logn → O(logn)
- * ... mas S(n) = O(log n) (Espaço)

$$2^{10} = 2^{5} * 2^{5}$$

$$2 * 2^{2} * 2^{2}$$

$$2^{1} * 2^{1}$$

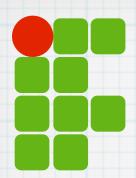
Quantas multiplicação, aproximadamente, são realizadas para calcular x¹⁰⁰?



- * Considere um array ordenados de n elementos
 - * Qual a complexidade de uma função que retorne o índice de um elemento x no array (-1 se não estiver no array)?

```
1 3 7 19 21 22 90 121 131 132 201 241 261 312 432 526 566 712 812 901 902
```

```
int busca(int *a, int size, int x) {
   int indice = -1;
   int i;
   for (i=0 ; i < size ; i++){
      if (a[i]==x){
        indice = i;
        break;
      }
   }
   return indice;
}</pre>
```

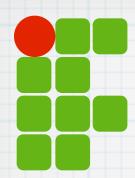


- * Considere um array ordenados de n elementos
 - * Qual a complexidade de uma função que retorne o índice de um elemento x no array (-1 se não estiver no array)?

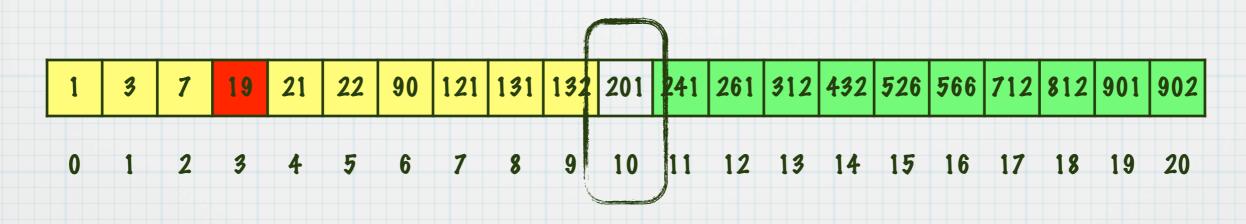
```
1 3 7 19 21 22 90 121 131 132 201 241 261 312 432 526 566 712 812 901 902
```

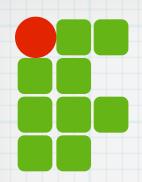
```
int busca(int *a, int size, int x) {
   int indice = -1;
   int i;
   for (i=0 ; i < size ; i++){
      if (a[i]==x){
       indice = i;
      break;
      }
   }
   return indice;
}</pre>
```

Algoritmo executa em tempo O(n), no pior caso



- * Pivisão e conquista
 - * Array ordenado
 - * Verifica se elemento está no meio do array
 - * Como o array está ordenado:
 - * Se for menor que o do meio, está a esquerda
 - * Se for maior está a direita
- * Busca do elemento 19



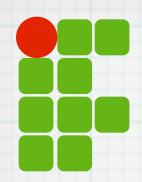


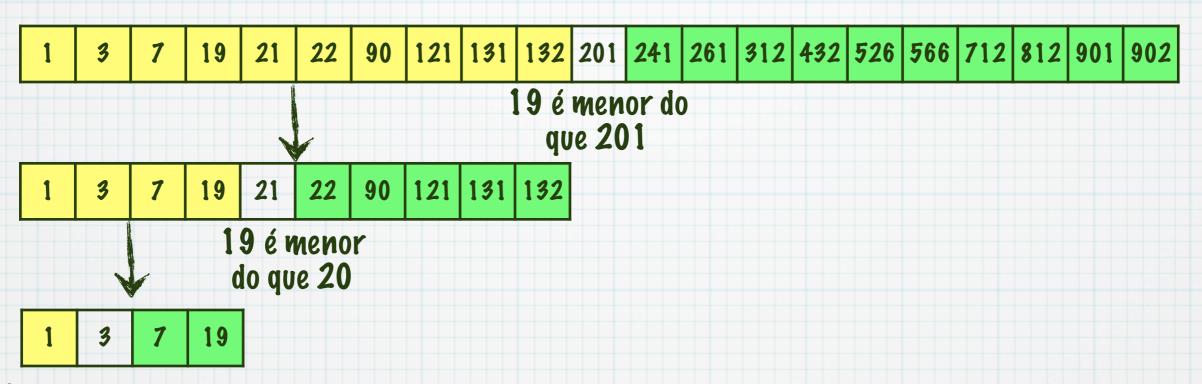


19 é menor do que 201



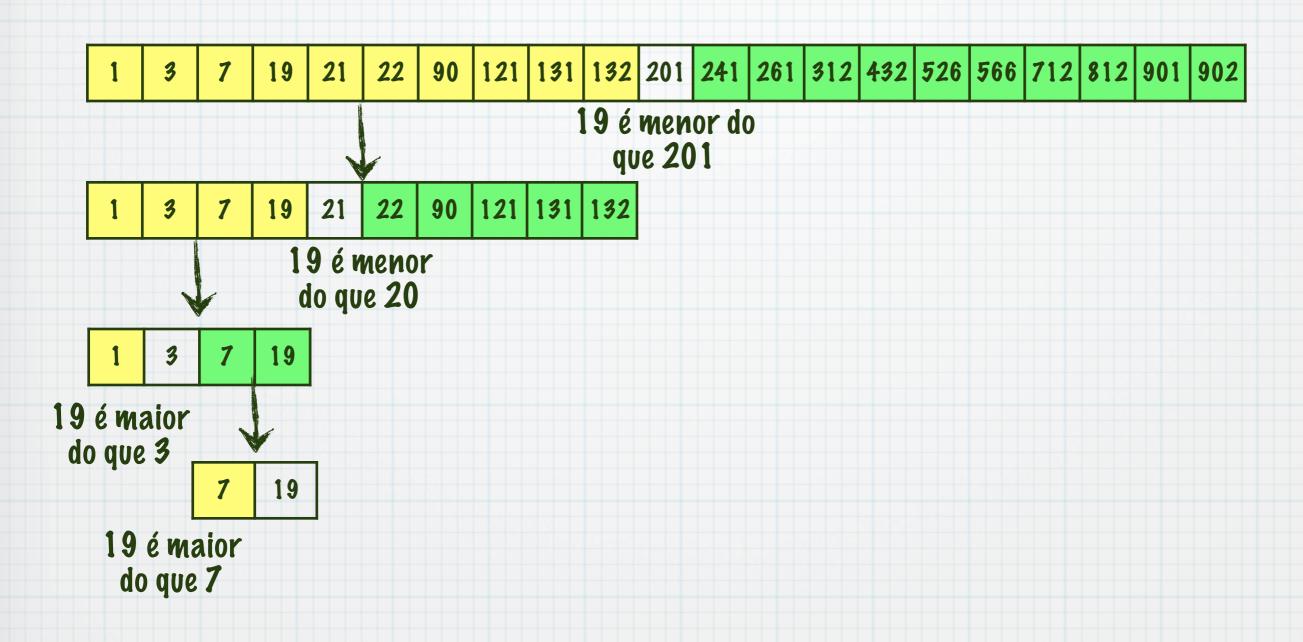


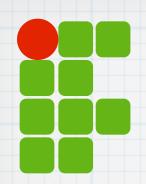


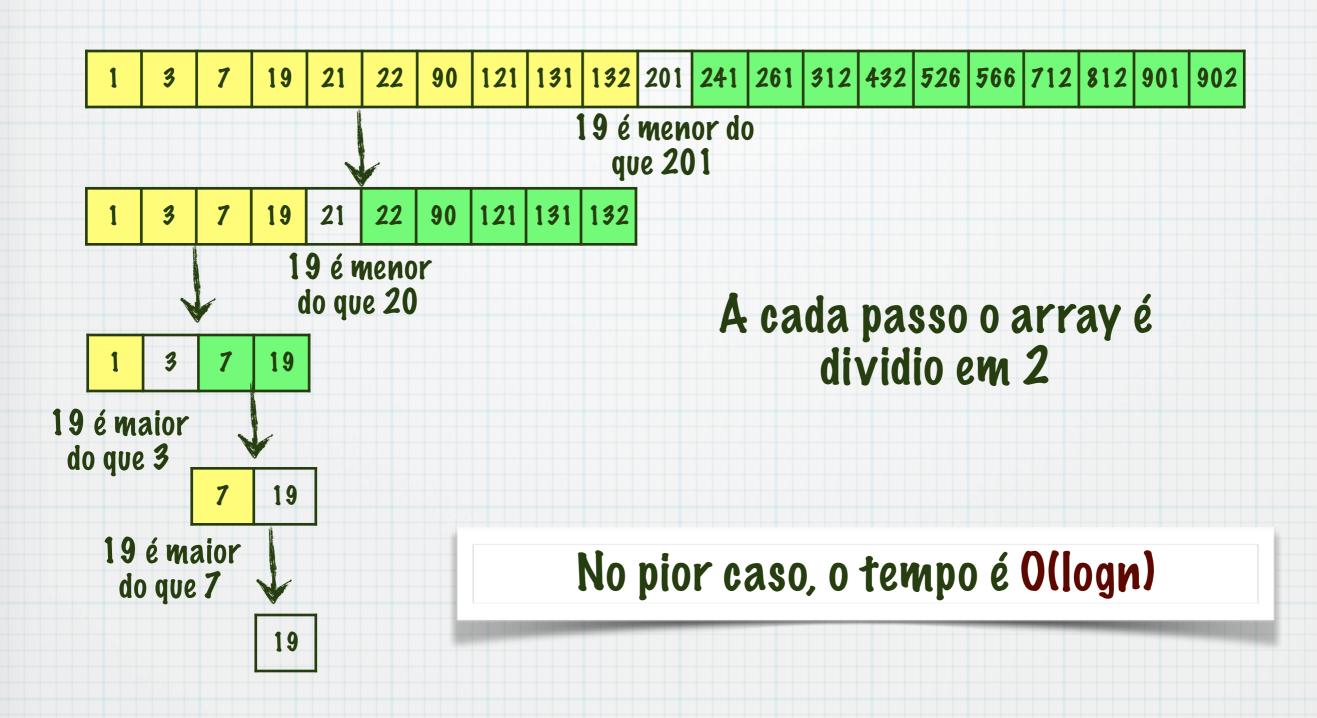


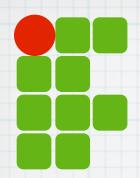
19 é maior do que 3



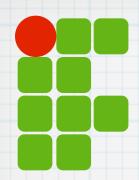








```
int buscaRec(int *a, int x, int inicio, int fim) {
   int meio = 0;
   if (inicio > fim) {
      return 0;
   } else {
      meio = (inicio + fim) / 2;
   }
   if (x == a[meio]) {
      return meio;
   } else {
      if (x < a[meio]) {
          return buscaRec(a, x, inicio, meio - 1);
      } else {
          return buscaRec(a, x, meio + 1, fim);
   }
int busca(int *a, int size, int x) {
   return buscaRec(a, x, 0, size - 1);
```



Final da busca

```
int buscaRec(int *a, int x, int inicio, int fim) {
   int meio = 0;
   if (inicio > fim) {
      return 0;
   } else {
      meio = (inicio + fim) / 2;
   if(x == a[meio]) {
      return meio;
   } else {
      if (x < a[meio]) {
          return buscaRec(a, x, inicio, meio - 1);
      } else {
          return buscaRec(a, x, meio + 1, fim);
   }
int busca(int *a, int size, int x) {
   return buscaRec(a, x, 0, size - 1);
```



Final da busca

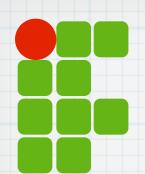
Busca recursiva

```
int buscaRec(int *a, int x, int inicio, int fim) {
   int meio = 0;
   if (inicio > fim) {
      return 0;
   } else {
      meio = (inicio + fim) / 2;
   if(x == a[meio]) {
      return meio;
    else
      if (x < a[meio]) {
          return buscaRec(a, x, inicio, meio - 1);
      } else {
          return buscaRec(a, x, meio + 1, fim);
int busca(int *a, int size, int x) {
   return buscaRec(a, x, 0, size - 1);
```



Conclusão

- * Melhorar desempenho temporal
- * Algoritmos passíveis de se conseguir subdividir
- * Recursividade





Dúvidas?