

Melhores momentos

AULA 16

Ordenação

$v[0 \dots n-1]$ é crescente se $v[0] \leq \dots \leq v[n-1]$.

Problema: Rearranjar um vetor $v[0 \dots n-1]$ de modo que ele fique crescente.

Entra:

1										$n-1$
33	55	33	44	33	22	11	99	22	55	77

Ordenação

$v[0 \dots n-1]$ é **crescente** se $v[0] \leq \dots \leq v[n-1]$.

Problema: Rearranjar um vetor $v[0 \dots n-1]$ de modo que ele fique **crescente**.

Entra:

1										$n-1$
33	55	33	44	33	22	11	99	22	55	77

Sai:

0										$n-1$
11	22	22	33	33	33	44	55	55	77	99

insercao

Função rearranja $v[0..n-1]$ em ordem crescente.

```
void insercao (int n, int v[])
{
    int i, j, x;
1   for (i = 1; /*A*/ i < n; i++){
2       x = v[i];
3       for (j=i-1; j >= 0 && v[j] > x; j--)
4           v[j+1] = v[j];
5       v[j+1] = x;
    }
}
```

insercaoBinaria

Função rearranja $v[0..n-1]$ em ordem crescente.

```
void insercaoBinaria (int n, int v[])
{
    int i, j, k, x;
1   for (i = 1; /*A*/ i < n; i++){
2       x = v[i];
3       j = buscaBinaria(x,i,v);
4       for (k = i; k > j+1; k--)
5           v[k] = v[k-1];
6       v[j+1] = x;
    }
}
```

Função selecao

Algoritmo rearranja $v[0..n-1]$ em ordem crescente

```
void selecao (int n, int v[])
{
    int i, j, max, x;
1   for (i = n-1; /*A*/ i > 0; i--) {
2       max = i;
3       for (j = i-1; j >= 0; j--)
4           if (v[j] > v[max]) max = j;
5       x=v[i]; v[i]=v[max]; v[max]=x;
    }
}
```

AULA 17

Ambiente experimental

A **plataforma utilizada** nos experimentos foi um computador rodando Ubuntu GNU/Linux 3.5.0-17

As especificações do computador que geraram as saídas a seguir são

```
model name: Intel(R) Core(TM)2 Quad CPU Q6600 @ 2.40GHz  
cpu MHz    : 1596.000  
cache size: 4096 KB
```

```
MemTotal   : 3354708 kB
```

Ambiente experimental

Os **códigos foram compilados** com o gcc 4.7.2 e com opções de compilação

`-Wall -ansi -O2 -pedantic -Wno-unused-result`

As implementações comparadas neste experimento são **bubble**, **selecao**, **insercao** e **insercaoBinaria**,

Ambiente experimental

A estimativa do tempo é calculada utilizando-se:

```
#include <time.h>
[...]  
clock_t start, end;  
double time;  
  
start = clock();  
  
[...implementação...]  
  
end = clock();  
time = ((double)(end - start))/CLOCKS_PER_SEC;
```

Resultados experimentais: aleatórios

n	bubble	selecao	insercao	insercaoB
1024	0.00	0.00	0.00	0.00
2048	0.01	0.00	0.00	0.00
4096	0.03	0.01	0.00	0.00
8192	0.12	0.04	0.01	0.01
16384	0.51	0.17	0.05	0.03
32768	2.03	0.68	0.23	0.17
65536	8.12	2.70	0.90	0.69
131072	32.51	10.80	3.62	2.80
262144	130.05	43.14	14.49	11.26
524288	521.26	172.87	58.26	45.64

tempos em segundos

Resultados experimentais: crescente

n	bubble	selecao	insercao	insercaoB
1024	0.00	0.00	0.00	0.00
2048	0.00	0.00	0.00	0.00
4096	0.01	0.01	0.00	0.00
8192	0.03	0.04	0.00	0.00
16384	0.12	0.17	0.00	0.00
32768	0.48	0.67	0.00	0.00
65536	1.91	2.70	0.00	0.00
131072	7.67	10.77	0.00	0.00
262144	30.68	43.06	0.00	0.02
524288	123.11	172.57	0.00	0.02
1048576	500.89	696.91	0.00	0.06

tempos em segundos

Resultados experimentais: decrescente

n	bubble	selecao	insercao	insercaoB
1024	0.00	0.00	0.00	0.00
2048	0.01	0.00	0.00	0.00
4096	0.01	0.01	0.00	0.01
8192	0.04	0.04	0.03	0.01
16384	0.26	0.18	0.11	0.08
32768	1.12	0.72	0.45	0.34
65536	4.56	2.87	1.81	1.40
131072	18.23	11.47	7.24	5.64
262144	70.51	45.95	28.99	22.50
524288	203.44	183.87	116.93	92.19
1048576	754.52	742.56	493.33	405.10

tempos em segundos

Intercalação



Fonte: <http://csunplugged.org/sorting-algorithms>
PF 9

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

Intercalação

Problema: Dados $v[p \dots q-1]$ e $v[q \dots r-1]$ crescentes, rearranjar $v[p \dots r-1]$ de modo que ele fique em ordem crescente.

Para que valores de q o problema faz sentido?

Entra:

	p				q				r
v	22	33	55	77	11	44	66	88	99

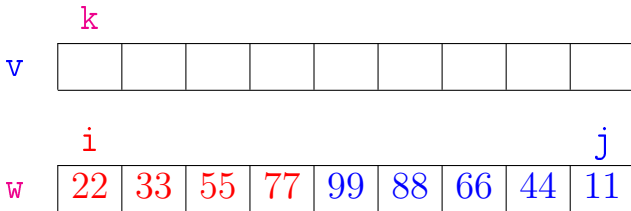
Sai:

	p				q				r
v	11	22	33	44	55	66	77	88	99

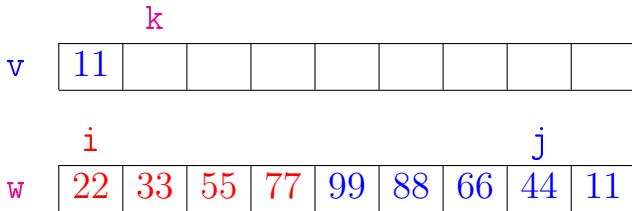
Intercalação

	p			q				r	
v	22	33	55	77	11	44	66	88	99
w									

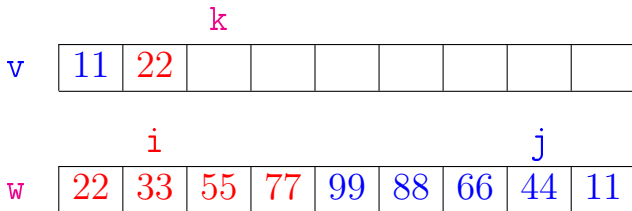
Intercalação



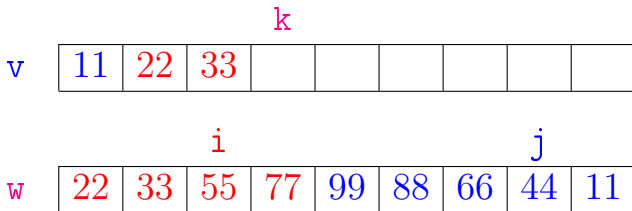
Intercalação



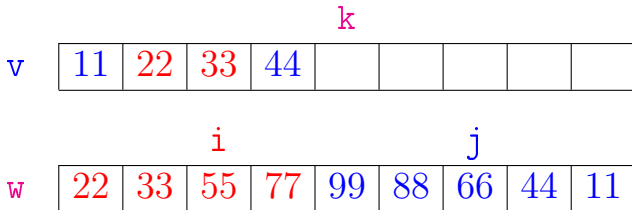
Intercalação



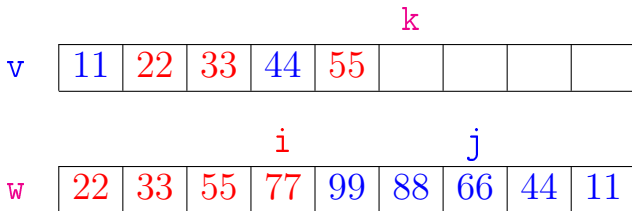
Intercalação



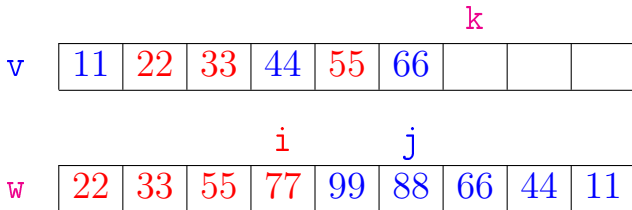
Intercalação



Intercalação



Intercalação



Intercalação

							k	
v	11	22	33	44	55	66	77	
				i	j			
w	22	33	55	77	99	88	66	44
								11

Intercalação

									k
v	11	22	33	44	55	66	77	88	
									$i\ j$
w	22	33	55	77	99	88	66	44	11

Intercalação

									k	
v	11	22	33	44	55	66	77	88	99	
					j	i				
w	22	33	55	77	99	88	66	44	11	

Intercalação

```
void intercala(int p,int q,int r,int v[]){  
    int i, j, k, *w;  
    w = mallocSafe((r-p)*sizeof(int));  
1   for (i = 0, k = p; k < q; i++, k++)  
2       w[i] = v[k];  
3   for (j = r-p-1; k < r; j--, k++)  
4       w[j] = v[k];  
5   i = 0; j = r-p-1;  
6   for (k = p; k < r; k++)  
7       if (w[i] <= w[j])  
8           v[k] = w[i++];  
9       else v[k] = w[j--];  
    free (w);  
}
```

Consumo de tempo

Se a execução de cada linha de código consome
1 unidade de tempo o consumo total é:

linha	execuções da linha
1	?
2	?
3	?
4	?
5	?
6	?
7	?
8-9	?
total	?

Consumo de tempo

Se a execução de cada linha de código consome 1 unidade de tempo o consumo total é ($n := r - p$):

linha	execuções da linha			
1	=	$q - p + 1$	=	$n - r + q + 1$
2	=	$q - p$	=	$n - r + q$
3	=	$r - q + 1$	=	$n - q + p + 1$
4	=	$r - q$	=	$n - q + p$
5	=	1		
6	=	$r - p + 1$	=	$n + 1$
7	=	$r - p$	=	n
8-9	=	$r - p$	=	n
total	=	$7n - 2(r - p) + 4$	=	$5n + 4$

Conclusão

A função `intercala` consome $5n + 4$ unidades de tempo.

O algoritmo `intercala` consome $O(n)$ unidades de tempo.

Também escreve-se

O algoritmo `intercala` consome tempo $O(n)$.

Ordenação: algoritmo Mergesort



Fonte: https://www.youtube.com/watch?v=XaqR3G_NVoo

PF 9

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

Ordenação

$v[0 \dots n-1]$ é **crescente** se $v[0] \leq \dots \leq v[n-1]$.

Problema: Rearranjar um vetor $v[0 \dots n-1]$ de modo que ele fique **crescente**.

Entra:

0										$n-1$
33	55	33	44	33	22	11	99	22	55	77

Sai:

0										$n-1$
11	22	22	33	33	33	44	55	55	77	99

Função mergeSort

Rearranja $v[p \dots r-1]$ em ordem crescente.

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
   }  
}
```

	p				q				r
v	55	33	66	44	99	11	77	22	88

função mergeSort

Rearranja $v[p..r-1]$ em ordem crescente.

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
-----  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
    }  
}
```

	p			q				r	
v	33	44	55	66	99	11	77	22	88

função mergeSort

Rearranja $v[p..r-1]$ em ordem crescente.

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
   }  
}
```

	p				q				r
v	33	44	55	66	11	22	77	88	99

função mergeSort

Rearranja $v[p..r-1]$ em ordem crescente.

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
    }  
}
```

	p				q				r
v	11	22	33	44	55	66	77	88	99

função mergeSort

Rearranja $v[p \dots r-1]$ em ordem crescente.

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
    }  
}
```

	p				q				r
v	11	22	33	44	55	66	77	88	99

Mergesort

v

<i>p</i>				<i>q</i>				<i>r</i>
55	33	66	44	99	11	77	22	88

Mergesort

v

	p			q				r
55	33	66	44	99	11	77	22	88

v

	p		q		r			
55	33	66	44					

Mergesort

v

	p			q				r
55	33	66	44	99	11	77	22	88

v

	p		q		r			
55	33	66	44					

v

	p		q		r			
55	33							

Mergesort

v

p				q				r
55	33	66	44	99	11	77	22	88

v

p		q		r				
55	33	66	44					

v

p	q	r						
55	33							

v

p	r							
55								

Mergesort

v

p				q				r
55	33	66	44	99	11	77	22	88

v

p		q		r				
55	33	66	44					

v

p	q	r						
55	33							

v

p	r							
55								

Mergesort

v

	p			q				r
55	33	66	44	99	11	77	22	88

v

p		q		r				
55	33	66	44					

v

p	q	r						
55	33							

v

	p	r						
55	33							

Mergesort

v

p				q				r
55	33	66	44	99	11	77	22	88

v

p		q		r				
55	33	66	44					

v

p	q	r						
55	33							

v

	p	r						
55	33							

Mergesort

v

p				q				r
33	55	66	44	99	11	77	22	88

v

p		q		r				
33	55	66	44					

v

p	q	r						
33	55							

Mergesort

v

p				q				r
33	55	66	44	99	11	77	22	88

v

p		q		r				
33	55	66	44					

v

		p		r				
		66	44					

Mergesort

v

	p			q				r
33	55	66	44	99	11	77	22	88

v

	p		q		r			
33	55	66	44					

v

		p		r				
		66	44					

v

		p		r				
		66						

Mergesort

v

	p			q				r
33	55	66	44	99	11	77	22	88

v

	p		q		r			
33	55	66	44					

v

		p		r				
		66	44					

v

		p		r				
		66						

Mergesort

v

	p			q				r
33	55	66	44	99	11	77	22	88

v

	p		q		r			
33	55	66	44					

v

		p		r				
		66	44					

v

			p		r			
			44					

Mergesort

v

p				q				r
33	55	66	44	99	11	77	22	88

v

p		q		r				
33	55	66	44					

v

		p		r				
		66	44					

v

			p	r				
			44					

Mergesort

v

	p			q				r
33	55	66	44	99	11	77	22	88

v

	p		q		r			
33	55	66	44					

v

		p		r				
		66	44					

Mergesort

v

p				q				r
33	55	44	66	99	11	77	22	88

v

p		q		r				
33	55	44	66					

v

		p		r				
		44	66					

Mergesort

p

q

r

v

33	44	55	66	99	11	77	22	88
----	----	----	----	----	----	----	----	----

v

	p		q		r				
	33	44	55	66					

Mergesort

p

q

r

v

33	44	55	66	99	11	77	22	88
----	----	----	----	----	----	----	----	----

Mergesort

v

<i>p</i>				<i>q</i>				<i>r</i>
33	44	55	66	99	11	77	22	88

v

				<i>p</i>		<i>q</i>		<i>r</i>
				99	11	77	22	88

v

				<i>p</i>	<i>q</i>	<i>r</i>		
				99	11			

Mergesort

v

	p			q				r
33	44	55	66	99	11	77	22	88

v

				p		q		r
				99	11	77	22	88

v

				p	q	r		
				99	11			

v

				p	r			
				99				

Mergesort

v

p				q				r
33	44	55	66	99	11	77	22	88

v

				p		q		r
				99	11	77	22	88

v

				p	q	r		
				99	11			

v

				p	r			
				99				

Mergesort

v

	p			q				r
33	44	55	66	99	11	77	22	88

v

				p		q		r
				99	11	77	22	88

v

				p	q	r		
				99	11			

v

					p	r		
					11			

Mergesort

v

p				q				r
33	44	55	66	99	11	77	22	88

v

				p		q		r
				99	11	77	22	88

v

				p	q	r		
				99	11			

v

					p	r		
					11			

Mergesort

v

p				q				r
33	44	55	66	99	11	77	22	88

v

				p		q		r
				99	11	77	22	88

v

				p	q	r		
				99	11			

Mergesort

v

p				q				r
33	44	55	66	11	99	77	22	88

v

				p	q			r
				11	99	77	22	88

v

				p	q	r		
				11	99			

Mergesort

p

q

r

v

33	44	55	66	11	99	77	22	88
----	----	----	----	----	----	----	----	----

v

				p		q		r
				11	99	77	22	88

Mergesort

p

q

r

v

33	44	55	66	11	99	77	22	88
----	----	----	----	----	----	----	----	----

v

				p		q		r
				11	99	77	22	88

v

						p	q	r
						77	22	88

Mergesort

v

<i>p</i>				<i>q</i>				<i>r</i>
33	44	55	66	11	99	77	22	88

v

				<i>p</i>		<i>q</i>		<i>r</i>
				11	99	77	22	88

v

						<i>p</i>	<i>q</i>	<i>r</i>
						77	22	88

v

						<i>p</i>	<i>r</i>	
						77		

Mergesort

v

p				q				r
33	44	55	66	11	99	77	22	88

v

				p		q		r
				11	99	77	22	88

v

						p	q	r
						77	22	88

v

						p	r	
						77		

Mergesort

p

q

r

v

33	44	55	66	11	99	77	22	88
----	----	----	----	----	----	----	----	----

v

				p		q		r
				11	99	77	22	88

v

						p	q	r
						77	22	88

v

							p	q	r
							22	88	

Mergesort

v

	p				q			r
33	44	55	66	11	99	77	22	88

v

				p		q		r
				11	99	77	22	88

v

						p	q	r
						77	22	88

v

							p	q	r
							22	88	

Mergesort

p

q

r

v

33	44	55	66	11	99	77	22	88
----	----	----	----	----	----	----	----	----

v

				p		q		r
				11	99	77	22	88

v

						p	q	r
						77	22	88

v

							p	q	r
							22	88	

Mergesort

v

p				q				r
33	44	55	66	11	99	77	22	88

v

				p		q		r
				11	99	77	22	88

v

						p	q	r
						77	22	88

Mergesort

v

p		q				r		
33	44	55	66	11	99	22	77	88

v

				p		q		r	
				11	99	22	77	88	

v

						p		q		r	
						22	77	88			

Mergesort

p

q

r

v

33	44	55	66	11	22	77	88	99
----	----	----	----	----	----	----	----	----

v

				p		q		r
				11	22	77	88	99

Mergesort

v

	p			q				r
11	22	33	44	55	66	77	88	99

Mergesort

v

	p			q				r
11	22	33	44	55	66	77	88	99

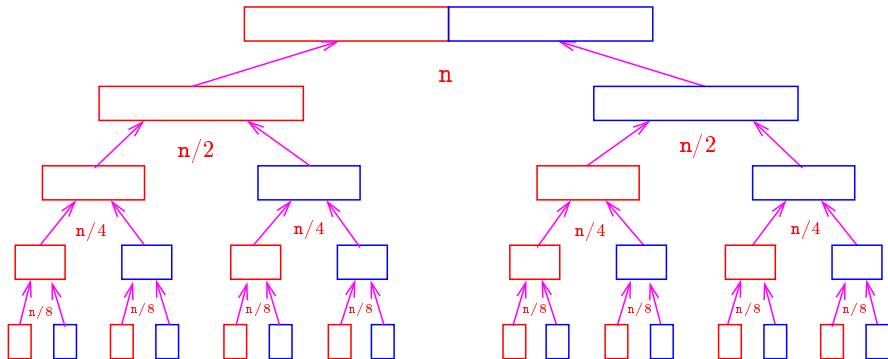
Correção

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
    }  
}
```

A função está **correta**?

A **correção** da função, que se apoia na correção do **intercala**, pode ser demonstrada por indução em $n := r - p$.

Consumo de tempo: versão MAC0121



Consumo de tempo: versão MAC0121

O consumo de tempo em cada nível da recursão é proporcional a n .

Há cerca de $\lg n$ níveis de recursão.

nível	consumo de tempo (proporcional a)	
1	$\approx n$	$= n$
2	$\approx n/2 + n/2$	$= n$
3	$\approx n/4 + n/4 + n/4 + n/4$	$= n$
...	...	
$\lg n$	$\approx 1 + 1 + 1 + 1 \cdots + 1 + 1$	$= n$
Total	$\approx n \lg n = O(n \lg n)$	

Consumo de tempo: outra versão

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
    }  
}
```

Consumo de tempo?

$T(n) :=$ consumo de tempo quando $n = r - p$

Consumo de tempo: outra versão

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
    }  
}
```

linha	consumo na linha (proporcional a)
1	?
2	?
3	?
4	?
5	?

$T(n) = ?$

Consumo de tempo: outra versão

```
void mergeSort (int p, int r, int v[]) {  
1   if (p < r-1) {  
2       int q = (p + r)/2;  
3       mergeSort(p, q, v);  
4       mergeSort(q, r, v);  
5       intercala(p, q, r, v);  
    }  
}
```

linha	consumo na linha (proporcional a)
1	= 1
2	= 1
3	= $T(\lfloor n/2 \rfloor)$
4	= $T(\lceil n/2 \rceil)$
5	= n

$$T(n) = T(\lceil n/2 \rceil) + T(\lfloor n/2 \rfloor) + n + 2$$

Consumo de tempo: outra versão

$T(n) :=$ consumo de tempo quando $n = r - p$

$$T(1) = 1$$

$$T(n) = T(\lceil n/2 \rceil) + T(\lfloor n/2 \rfloor) + n \quad \text{para } n = 2, 3, 4, \dots$$

Solução: $T(n)$ é $O(n \log n)$.

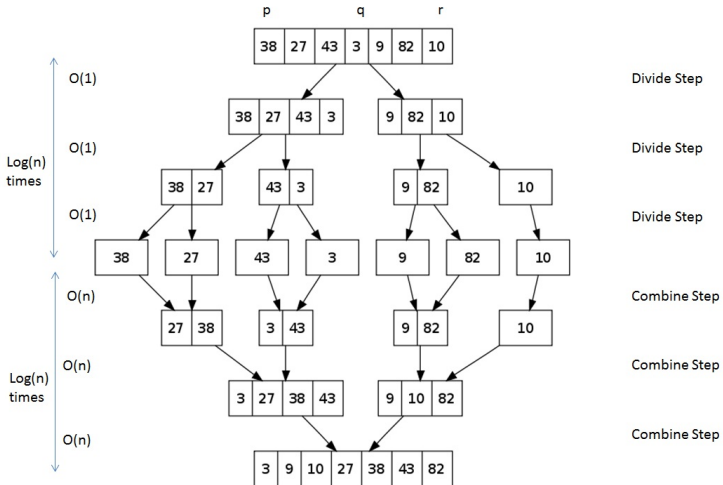
Demonstração: ...

Conclusão

O consumo de tempo da função `mergeSort` é proporcional a $n \lg n$.

O consumo de tempo da função `mergeSort` é $O(n \lg n)$.

Consumo de tempo



Fonte: <http://images.1233.tw/in-place-quicksort-algorithm/>

Divisão e conquista

Algoritmos por **divisão-e-conquista** têm três passos em cada nível da recursão:

Dividir: o problema é dividido em subproblemas de tamanho menor;

Conquistar: os subproblemas são resolvidos **recursivamente** e subproblemas “pequenos” são resolvidos diretamente;

Combinar: as soluções dos subproblemas são combinadas para obter uma solução do problema original.

Exemplo: ordenação por intercalação (**mergeSort**).

mergeSort: versão iterativa

```
void mergeSort (int n, int v[]){  
    int p, r;  
    int b = 1;  
    while (b < n) {  
        p = 0;  
        while (p + b < n) {  
            r = p + 2*b;  
            if (r > n) r = n;  
            intercala(p, p+b, r, v);  
            p = p + 2*b;  
        }  
        b = 2*b;  
    }  
}
```