

## Quicksort

Além do Sedgewick (**sempre** leiam o Sedgewick), veja

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

## Quicksort

- ▶ Baseado na noção de *divisão-e-conquista* (divide-and-conquer)
- ▶ *Divisão-e-conquista*: (i) decomponha o problema em ‘subproblemas’ menores; (ii) resolva estes subproblemas (tipicamente de forma *re-cursiva*); (iii) use as soluções obtidas para compor uma solução do problema original

## Divisão-e-conquista e ordenação

- ▶ Para ordenar uma coleção de objetos usando divisão-e-conquista:
  - (i) **particione** a coleção em duas partes menores; (ii) ordene as partes recursivamente; (iii) **componha** a solução a partir das partes ordenadas.
  
- ▶ Duas implementações desta idéia:
  - **Quicksort**
  - **Mergesort**
  - **Diferença fundamental:** como executamos a partição

## Quicksort

- ▶ O algoritmo de partição do quicksort rearranja o vetor dado  $a[1..r]$  e determina um índice  $i$  de forma que
  - ▷ o objeto em  $a[i]$  está em sua posição final
  - ▷ todos os elementos em  $a[1..i-1]$  são menores ou iguais a  $a[i]$
  - ▷ todos os elementos em  $a[i+1..r]$  são maiores ou iguais a  $a[i]$
- ▶ Suponha que  $\text{partition}(a, l, r)$  executa tal rearranjo e devolve o índice  $i$

## Quicksort

```
void quicksort(Item a[], int l, int r)
{ int i;
  if (r <= l) return;
  i = partition(a, l, r);
  quicksort(a, l, i-1);
  quicksort(a, i+1, r);
}
```

## Quicksort

- ▶ Etapa de *(iii)* da divisão-e-conquista é trivial
- ▶ Crucial: etapa *(i)*, correspondente a `partition()`

## Quicksort: algoritmo de partição

```
int partition(Item a[], int l, int r)
{ int i = l-1, j = r; Item v = a[r];
  for (;;)
    { while (less(a[++i], v)) ;
      while (less(v, a[--j])) if (j == l) break;
      if (i >= j) break;
      exch(a[i], a[j]);
    }
  exch(a[i], a[r]);
  return i;
}
```

## Quicksort

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ prog7.1b 16 1
[1 r i = 0 15 13] 84 39 78 79 51 19 33 76 27 55 47 62 36 91 95 91
[1 r i = 0 12 3] 27 33 19 36 51 78 39 76 84 55 47 62 79 91 95 91
[1 r i = 0 2 0] 19 33 27 36 51 78 39 76 84 55 47 62 79 91 95 91
[1 r i = 1 2 1] 19 27 33 36 51 78 39 76 84 55 47 62 79 91 95 91
[1 r i = 4 12 11] 19 27 33 36 51 78 39 76 62 55 47 79 84 91 95 91
[1 r i = 4 10 5] 19 27 33 36 39 47 51 76 62 55 78 79 84 91 95 91
[1 r i = 6 10 10] 19 27 33 36 39 47 51 76 62 55 78 79 84 91 95 91
[1 r i = 6 9 7] 19 27 33 36 39 47 51 55 62 76 78 79 84 91 95 91
[1 r i = 8 9 9] 19 27 33 36 39 47 51 55 62 76 78 79 84 91 95 91
[1 r i = 14 15 14] 19 27 33 36 39 47 51 55 62 76 78 79 84 91 91 95
19 27 33 36 39 47 51 55 62 76 78 79 84 91 91 95
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$
```

## Quicksort

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ prog7.1 10 1
197 277 335 394 553 768 783 798 840 911
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ prog6.1 10 1
197 277 335 394 553 768 783 798 840 911
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ time prog7.1 10 1
197 277 335 394 553 768 783 798 840 911
```

```
real    0m0.006s
user    0m0.001s
sys     0m0.002s
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ time prog7.1 1000000 1 > /dev/null
```

```
real    0m0.826s
user    0m0.788s
sys     0m0.005s
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ time prog7.1 10000000 1 > /dev/null
```

```
real    0m9.292s
user    0m8.592s
sys     0m0.123s
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$
```

## Insersion sort

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ time prog6.1 4000 1 > /dev/null
```

```
real    0m0.163s
```

```
user    0m0.161s
```

```
sys     0m0.003s
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ time prog6.1 8000 1 > /dev/null
```

```
real    0m0.661s
```

```
user    0m0.641s
```

```
sys     0m0.002s
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$ time prog6.1 16000 1 > /dev/null
```

```
real    0m2.688s
```

```
user    0m2.560s
```

```
sys     0m0.003s
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx$
```

## Desempenho do quicksort

**Propriedade 1.** *Quicksort faz  $\sim N^2/2$  comparações (entre itens) no pior caso.*

- ▷ Seqüência ruim: já ordenada!
- ▷ Melhor caso? Caso médio?

**Propriedade 2.** *Quicksort faz  $\sim 2N \log N$  comparações no caso em que a entrada é uma permutação escolhida uniformemente ao acaso dentre as  $N!$  possíveis permutações de  $N$  objetos distintos.*