

БЪРЗО СОРТИРАНЕ И СОРТИРАНЕ ЧРЕЗ СЛИВАНЕ

• Идеята на алгоритъма е да се избере някакъв елемент на масива x и да се раздели масивът на 2 дяла — ляв, в който елементите са по-малки от x и десен, в който са по-големи от x

• Прилагаме същия алгоритъм към левия и десния подмасив, намалявайки постепенно лявата и дясната граница на получените подмасиви, докато не достигнем до интервали, съдържащи единствен елемент





1 | 2 | 3 | 4 | 5



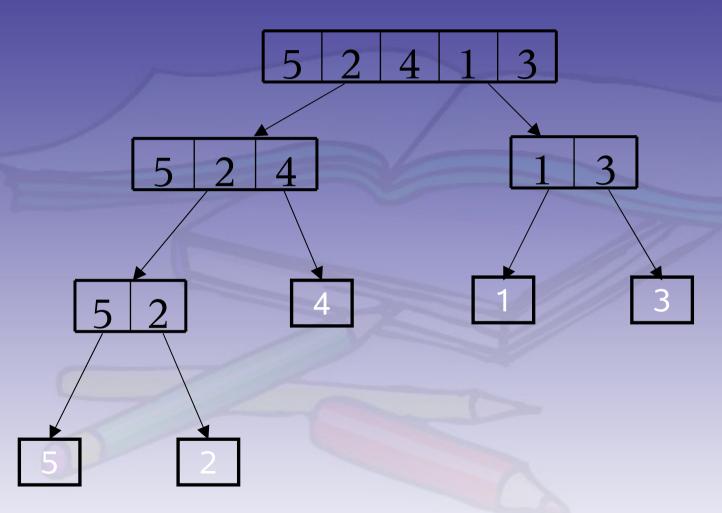
1 | 2 | 3 | 4 | 5

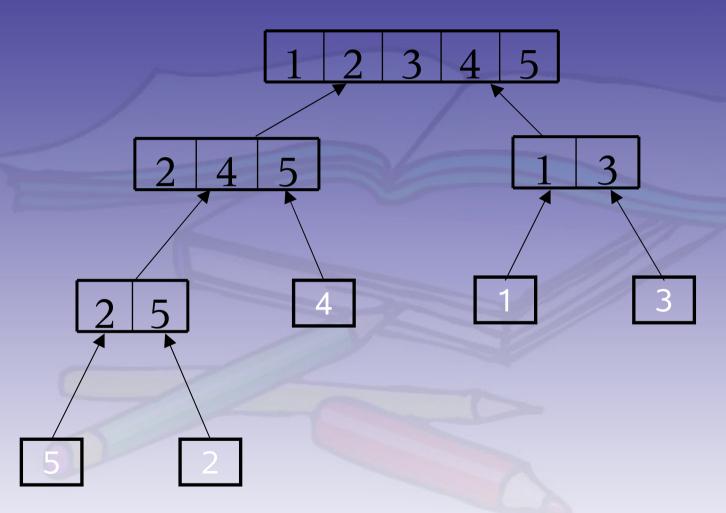
```
int QuickSort(int A[], int I, int r) {
   int I = I, j = r, x = A[(I+r)/2];
   do {
       while(A[i] < x) i++;
       while(A[j] > x) j++;
       if(i \le j) {
           swap(A[i], A[j]); i++; j++;
  } while(i <= j);</pre>
  if(l < j) QuickSort(A,I,j);</pre>
   if(i < r) QuickSort(A,i,r);</pre>
```

Сложност $O(n.\log_2 n)$

• Идеята на алгоритъма е: разделя се масива на 2 приблизително равни дяла, които се сортират поотделно, след което се извършва сливане на двата сортирани дяла.

• Всъщност, всеки дял се разделя по аналогичен начин, докато в даден дял остане само по един елемент (който очевидно е сортиран), след което дяловете се сливат като сортирани редици.





СЛИВАНЕ НА СОРТИРАНИ РЕДИЦИ

```
int Merge(int A[], int I, int m, int r) {
  int C[maxElem];
  int I = I, j = m+1, k = 0;
  while ((i<=m) && (j<=r))
      if (A[i] <= A[i])
          C[k++] = A[i++];
      else C[k++] = A[j++];
  if(i > m)
      while(j <= r) C[k++] = A[j++];
  else
      while(i<=m) C[k++]= A[i++];
  Copy Array(A,C);
```

```
int MergeSort(int A[], int I, int r) {
  if(1 < r) {
     int m = (l+r)/2;
     MergeSort(A,I,m);
     MergeSort(A,m+1,r);
     Merge(A,I,m,r);
```

Сложност $O(n.\log_2 n)$