

# Forelesning 4

## Bonusmateriale

**Ting som ikke ble med i forelesningen,  
men som kanskje kan være av interesse**

Her er det altså snakk om en garanti i verste tilfelle – ikke en forventning.

**Gjenta suksessen!**  
... denne gang for WC

# Select

JOURNAL OF COMPUTER AND SYSTEM SCIENCES 7, 448-461 (1973)

## Time Bounds for Selection\*

MANUEL BLUM, ROBERT W. FLOYD, VAUGHAN PRATT,  
RONALD L. RIVEST, AND ROBERT E. TARJAN

*Department of Computer Science, Stanford University, Stanford, California 94305*

Received November 14, 1972

4

*The number of comparisons required to select the  $i$ -th smallest of  $n$  numbers is shown*

# Trenger god pivot

## Bruk ... Select?

«Median av medianer»

```
PARTITION( $A, p, r$ )
1   $x = A[r]$ 
2   $i = p - 1$ 
3  for  $j = p$  to  $r - 1$ 
4      if  $A[j] \leq x$ 
5           $i = i + 1$ 
6          exchange  $A[i]$  with  $A[j]$ 
7  exchange  $A[i + 1]$  with  $A[r]$ 
8  return  $i + 1$ 
```

Bruker  $A[r]$  som pivot

```
PARTITION-AROUND(A, p, r, x)
1  i = 1
2  while A[i] ≠ x
3      i = i + 1
4  exchange A[r] and A[i]
5  return PARTITION(A, p, r)
```

Får pivot oppgitt! Beskrevet uten kode i boka

```
RAND-SEL( $A, p, r, i$ )
1  if  $p == r$ 
2      return  $A[p]$ 
3   $q = \text{RAND-PARTITION}(A, p, r)$ 
4   $k = q - p + 1$ 
5  if  $i == k$ 
6      return  $A[q]$ 
7  elseif  $i < k$ 
8      return  $\text{RAND-SEL}(A, p, q - 1, i)$ 
9  else return  $\text{RAND-SEL}(A, q + 1, r, i - k)$ 
```

La oss bytte ut alle RANDOMIZED-tingene



```
SELECT( $A, p, r, i$ )
1  if  $p == r$ 
2      return  $A[p]$ 
3   $q = \text{GOOD-PARTITION}(A, p, r)$ 
4   $k = q - p + 1$ 
5  if  $i == k$ 
6      return  $A[q]$ 
7  elseif  $i < k$ 
8      return SELECT( $A, p, q - 1, i$ )
9  else return SELECT( $A, p + 1, r, i - k$ )
```

Partisjoneringen er kjernen: Finn en god pivot!

GOOD-PARTITION( $A, p, r$ )

$A$  tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre

Velger pivot nøye. Beskrevet uten kode i boka

**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

1  $n = r - p + 1$

$A$  tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre  
 $n$  antall

$n = A[p..r].length$

**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

$$1 \quad n = r - p + 1$$

$$2 \quad m = \lceil n/5 \rceil$$

$A$  tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre  
 $n$  antall  
 $m$  grupper

Vi vil dele  $A[p..r]$  i grupper på fem

**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

1  $n = r - p + 1$

2  $m = \lceil n/5 \rceil$

3 create  $B[1..m]$

$A$  tabell

$p$  venstre

$r$  høyre

$n$  antall

$m$  grupper

$B$  medianer

Vil inneholde medianen for hver av femmergruppene

**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

```
1  $n = r - p + 1$ 
2  $m = \lceil n/5 \rceil$ 
3 create  $B[1..m]$ 
4 for  $i = 0$  to  $m - 1$ 
```

$A$  tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre  
 $n$  antall  
 $m$  grupper  
 $B$  medianer  
 $i$  gruppe  $- 1$

For hver femmergruppe ...

**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

```
1  $n = r - p + 1$ 
2  $m = \lceil n/5 \rceil$ 
3 create  $B[1..m]$ 
4 for  $i = 0$  to  $m - 1$ 
5      $q = p + 5i$ 
```

$A$  tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre  
 $n$  antall  
 $m$  grupper  
 $B$  medianer  
 $i$  gruppe  $- 1$   
 $q$  v., gruppe

Gruppen starter med  $A[q]$

**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

```

1   $n = r - p + 1$ 
2   $m = \lceil n/5 \rceil$ 
3  create  $B[1..m]$ 
4  for  $i = 0$  to  $m - 1$ 
5       $q = p + 5i$ 
6      sort  $A[q..q + 4]$ 

```

$A$  tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre  
 $n$  antall  
 $m$  grupper  
 $B$  medianer  
 $i$  gruppe  $- 1$   
 $q$  v., gruppe

For å finne medianen i gruppen. Bruk f.eks. INSERTION-SORT



**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

```
1  $n = r - p + 1$ 
2  $m = \lceil n/5 \rceil$ 
3 create B[1..m]
4 for  $i = 0$  to  $m - 1$ 
5      $q = p + 5i$ 
6     sort A[ $q..q + 4$ ]
7     B[ $i$ ] = A[ $q + 2$ ]
```

A tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre  
 $n$  antall  
 $m$  grupper  
B medianer  
 $i$  gruppe  $- 1$   
 $q$  v., gruppe

Sett medianen inn i B

**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

```

1   $n = r - p + 1$ 
2   $m = \lceil n/5 \rceil$ 
3  create B[1..m]
4  for  $i = 0$  to  $m - 1$ 
5       $q = p + 5i$ 
6      sort A[ $q..q + 4$ ]
7      B[ $i$ ] = A[ $q + 2$ ]
8   $x = \text{SELECT}(B, 1, m, \lfloor m/2 \rfloor)$ 

```

$A$  tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre  
 $n$  antall  
 $m$  grupper  
 $B$  medianer  
 $i$  gruppe  $- 1$   
 $q$  v., gruppe  
 $x$  splitt

Finne medianen av medianene ... med SELECT!

**GOOD-PARTITION**( $A, p, r$ )

```

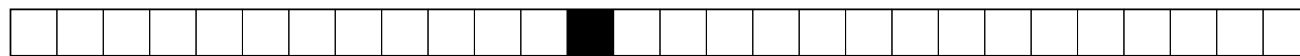
1   $n = r - p + 1$ 
2   $m = \lceil n/5 \rceil$ 
3  create  $B[1..m]$ 
4  for  $i = 0$  to  $m - 1$ 
5       $q = p + 5i$ 
6      sort  $A[q..q + 4]$ 
7       $B[i] = A[q + 2]$ 
8   $x = \text{SELECT}(B, 1, m, \lfloor m/2 \rfloor)$ 
9  return PARTITION-AROUND( $A, p, r, x$ )

```

$A$  tabell  
 $p$  venstre  
 $r$  høyre  
 $n$  antall  
 $m$  grupper  
 $B$  medianer  
 $i$  gruppe  $- 1$   
 $q$  v., gruppe  
 $x$  splitt

Bruk medianen av medianene som pivot

$$3 \left( \left[ \begin{array}{c} 1 \\ \frac{1}{2} \end{array} \right] \left[ \begin{array}{c} n \\ 5 \end{array} \right] - 2 \right) \geq \frac{3n}{10} - 6$$



Hvor mange har vi på hver side av pivot?

$$3 \left( \left[ \frac{1}{2} \left\lceil \frac{n}{5} \right\rceil \right] - 2 \right) \geq \frac{3n}{10} - 6$$



Vi har delt inn i  $\lceil n/5 \rceil$  grupper

$$3 \left( \left[ \begin{array}{c} 1 \\ \frac{1}{2} \\ 2 \end{array} \right] \left[ \begin{array}{c} n \\ \frac{n}{5} \end{array} \right] - 2 \right) \geq \frac{3n}{10} - 6$$



Minst halvparten bidrar med 3 verdier mindre enn pivot

$$3 \left( \left\lceil \frac{1}{2} \left\lceil \frac{n}{5} \right\rceil \right\rceil - 2 \right) \geq \frac{3n}{10} - 6$$



Unntatt én, om  $\lceil n/5 \rceil > n/5 \dots$

$$3 \left( \left[ \begin{array}{c} 1 \\ \frac{1}{2} \end{array} \right] \left[ \begin{array}{c} n \\ 5 \end{array} \right] - 2 \right) \cong \frac{3n}{10} - 6$$



... og unntatt gruppen med pivot



$$3 \left( \left[ \begin{array}{c} 1 \\ 2 \end{array} \left[ \begin{array}{c} n \\ 5 \end{array} \right] \right] - 2 \right) \geq \frac{3n}{10} - 6$$



Vi har altså minst så mange elementer mindre enn pivot ...

$$3 \left( \left[ \begin{array}{c} 1 \\ \frac{1}{2} \end{array} \right] \left[ \begin{array}{c} n \\ 5 \end{array} \right] - 2 \right) \geq \frac{3n}{10} - 6$$



... og så mange som er større

$$T(n) \leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + O(n)$$

$$T(n) \leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + O(n)$$

Rekursiv bruk av SELECT for å finne median av  $\lceil n/5 \rceil$  gruppemedianer

$$T(n) \leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + O(n)$$

Rekursivt kall i største «halvdel», med  $n - (3n/10 - 6)$  elementer

$$T(n) \leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + O(n)$$

PARTITION, gruppering, sortering av grupper, etc.

$$T(n) \leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an$$

Her er  $a$  konstanten fra  $O$ -notasjonen ( $n_0 = 1$ )

$$T(n) \leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an$$

Vil vise  $T(n) \leq cn$  med substitusjon



$$\begin{aligned} T(n) &\leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an \\ &\leq c\lceil n/5 \rceil + c(7n/10 + 6) + an \end{aligned}$$

Induksjonshypotese:  $T(k) \leq ck$  for alle  $k < n$

$$\begin{aligned} T(n) &\leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an \\ &\leq c\lceil n/5 \rceil + c(7n/10 + 6) + an \\ &\leq cn/5 + c + 7cn/10 + 6c + an \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} T(n) &\leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an \\ &\leq c\lceil n/5 \rceil + c(7n/10 + 6) + an \\ &\leq cn/5 + c + 7cn/10 + 6c + an \\ &= 9cn/10 + 7c + an \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} T(n) &\leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an \\ &\leq c\lceil n/5 \rceil + c(7n/10 + 6) + an \\ &\leq cn/5 + c + 7cn/10 + 6c + an \\ &= 9cn/10 + 7c + an \\ &= cn + (an - (cn/10 + 7c)) \end{aligned}$$

Vanlig algebra/«ligningsløsning»

$$\begin{aligned}T(n) &\leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an \\ &\leq c\lceil n/5 \rceil + c(7n/10 + 6) + an \\ &\leq cn/5 + c + 7cn/10 + 6c + an \\ &= 9cn/10 + 7c + an \\ &= cn + (an - (cn/10 + 7c)) \\ &\leq cn\end{aligned}$$

... hvis  $c$  er stor nok, så  $an \leq cn/10 - 7c$

$$\begin{aligned} T(n) &\leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an \\ &\leq c\lceil n/5 \rceil + c(7n/10 + 6) + an \\ &\leq cn/5 + c + 7cn/10 + 6c + an \\ &= 9cn/10 + 7c + an \\ &= cn + (an - (cn/10 + 7c)) \\ &\leq cn \end{aligned}$$

F.eks.  $c \geq 20a$ , hvis  $n \geq 140$ . (La  $n < 140$  være grunntilfellet!)

$$\begin{aligned} T(n) &\leq T(\lceil n/5 \rceil) + T(7n/10 + 6) + an \\ &\leq c\lceil n/5 \rceil + c(7n/10 + 6) + an \\ &\leq cn/5 + c + 7cn/10 + 6c + an \\ &= 9cn/10 + 7c + an \\ &= cn + (an - (cn/10 + 7c)) \\ &\leq cn \end{aligned}$$

Og dermed er induksjonstrinnet komplett!

$$T(n) = \Theta(n)$$

Garantert en viss prosent på hver side av pivot