

## KĀRTOŠANA UN MEKLĒŠANA III

### 42.nodarbība

#### «SKALDI UN VALDI» VĒSTURĒ UN POLITIKĀ

- Lielu spēku sadala vairākos mazākos, katrs no kuriem ir vājāks par pretinieku, kas izmanto šo stratēģiju.
- Jūlijs Cēzars
- Bonaparts Napoleons
- Daudzas partijas ar līdzīgiem politiskajiem principiem (mēs būsim labāki par iepriekšējiem..).

#### «SKALDI UN VALDI» KĀ METODE PROBLĒMU RISINĀŠANAI

- Princips - lielu problēmu sadalīt mazākās problēmās, kuras mēs protam atrisināt.
- Piemēram, mēs protam iesmelt krūzē ūdeni un to izliet.
- Iespējamais risinājums, lai iztukšotu mucu: atkārtot iepriekšējo darbību līdz muca ir tukša.

#### «SKALDI UN VALDI» KĀ KĀRTOŠANAS METODE

Vispirms pārlicināsimies, ka ir viegli no diviem jau sakārtotiem masīviem iegūt vienu sakārtotu masīvu.

Sapludināšanas algoritms:

**Aija** Dace Toms Vilnis

**Elza** Ieva Ivo Santa Svens

Aija      Dace      Elza      Ieva      Ivo      Santa      Svens      Toms      Vilnis

## «SKALDI UN VALDI» KĀRTOŠANAS ALGORITMS

Algoritms SAKĀRTOT(elementus no sākuma līdz beigām)

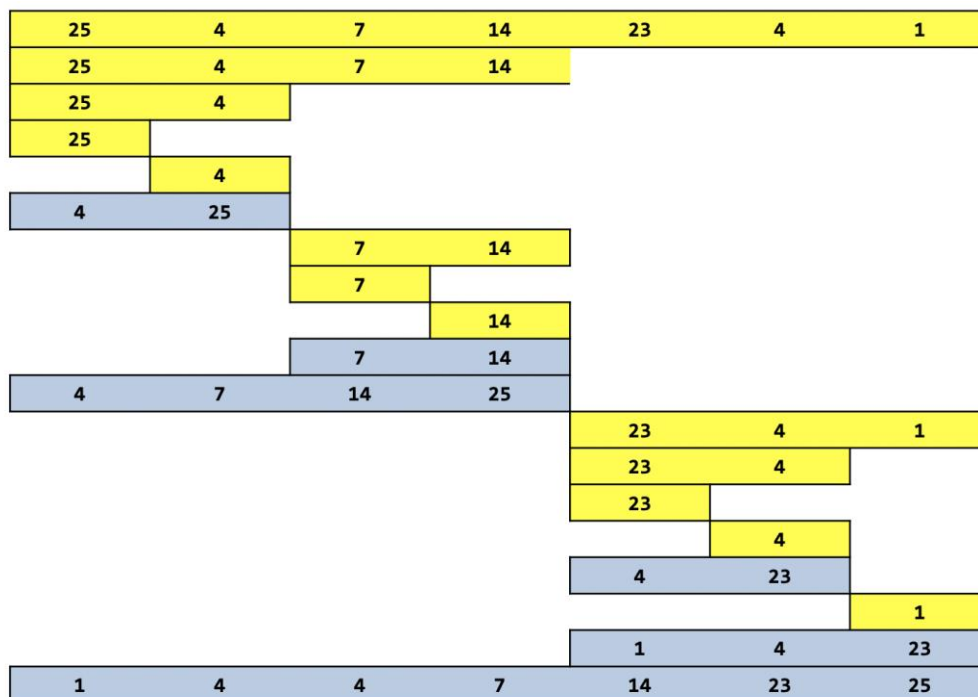
Ja sākums < beigām tad:

SAKĀRTOT(elementus no sākuma līdz vidum)

SAKĀRTOT (elementus no vidus+1 līdz beigām)

Sapludināt sakārtotās daļas

## PIEMĒRS – «SKALDI UN VALDI» KĀRTOŠAS ALGORITMS DARBĪBĀ



## «SKALDI UN VALDI» ALGORITMA NOVĒRTĒJUMS

- Priekšrocība -  $O(n) = n \cdot \log_2 n$
- Trūkumi:
  - Neinformēta metode - jau sakārtotu masīvu kārtos tikpat ilgi kā nesakārtotu.
  - Vajadzīga papildus vieta  $O(n)$  atmiņā, kur sapludināt jau sakārtotās daļas.

- Papildus vieta atmiņā vajadzīga arī rekursijas realizēšanai, taču to var nedaudz ietaupīt, realizēt algoritmu bez rekursijas.

## KAD UN KĀPĒC VAJAG TAUPĪT DATORA RESURSUS?

Ja ir lieli datu apjomi.

Piena ceļa galaktikā atrodas apmēram 100 miljardi zvaigžņu. Ja gribam saglabāt par katru zvaigzni kaut vai tikai 50B informācijas, tad viss kopā vismaz 5000 000 000 000B=5000GB. Operatīvajā atmiņā to ielasīt nevarēs!

Ja ir jāveic daudz aprēķinu.

Latvijā ir ap 2 00 000 skolēnu. Ja katram ir nepieciešams aprēķināt vidējo atzīmi katrā mācību priekšmetā, tad var sanākt veikt pat 2 000 000 summēšanu.

## OLIMPIĀŽU UZDEVUMA PIEMĒRS NO OLIMPS.LIO.LV

labi	Labi sakārtotie skaitļi	1 sek.
------	-------------------------	--------

### Uzdevums

Par *labi sakārtotu* sauksim tādu  $n$ -ciparu nenegatīvu veselu skaitli  $a = a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1$ , kura cipariem ir spēkā sekojoša sakarība:  $a_n \geq a_{n-1} \geq \dots \geq a_2 \geq a_1$ . Dotai  $n$  vērtībai noteikt, cik pavisam ir  $n$  ciparu labi sakārtoti skaitļi.

### Ievaddati

Teksta faila *labi.in* pirmajā rindā dota naturāla skaitļa  $n$  ( $0 < n < 41$ ) vērtība.

### Izvaddati

Teksta faila *labi.out* pirmajā rindā jāizvada viens naturāls skaitlis -  $n$  ciparu labi sakārtoto skaitļu skaits.

### Piemērs

labi.in

labi.out

2

54

Piezīme: Šie skaitļi ir: 10,11,20,21,22,30,31,32,33,40,41,42,43,44,

50,51,52,53,54,55,60,61,62,63,64,65,66,70,71,72,73,74,75,76,

77,80,81,82,83,84,85,86,87,88,90,91,92,93,94,95,96,97,98,99.



## MĒGINĀSIM IZRĒKINĀT..

	Ciparu skaits skaitlī	1	2	3
Pirmais cipars	0	1		
	1	1	2	
	2	1	3	
	3	1	4	
	4	1	5	
	5	1	6	
	6	1	7	
	7	1	8	
	8	1	9	
	9	1	10	
	<b>Kopā</b>	<b>10</b>	<b>54</b>	

## VAI VARI IERAUDZĪT LIKUMSAKARĪBU?

	Ciparu skaits skaitlī	1	2	3	
Pirmais cipars	0	1	<b>?</b>		
	1	1	2	3	100, 110, 111
	2	1	3	6	200, 210, 211, 220, 221, 222
	3	1	4	10	300, 310, 311, 320, 321, 322, 330, 331, 332, 333
	4	1	5		
	5	1	6		
	6	1	7		
	7	1	8		
	8	1	9		
	9	1	10		
	<b>Kopā</b>	<b>10</b>	<b>54</b>		

## FORMULA JEB PROCESORA RESURSU TAUPIŠANA

skaitis	Ciparu skaits	skaitli	1	2	3
Pirmais cipars	0	1	1	1	1
	1	1	1	2	3
	2	1	1	3	6
	3	1	1	4	10
	4	1	1	5	15
	5	1	1	6	21
	6	1	1	7	28
	7	1	1	8	36
	8	1	1	9	45
	9	1	1	10	55
<b>Kopā</b>		<b>10</b>	<b>54</b>	<b>219</b>	

00                      000

$$skaits[i][n] = skaitis[i][n - 1] + skaitis[i - 1][n]$$

Kopā  $n$  – ciparu labi sakārtoti skaitļi

ja  $n=1$ , tad 10

ja  $n>1$ , tad  $\sum_{j=1}^9 skaitis[j][n]$

## RESURSU PATĒRIŅŠ – VAI VARAM VĒL KAUT KO IETAUPĪT?

```

public class LabiSakartotiSkaitli{
public static void main(String[] args){
    int n=40;
    int[][] skaits=new int[10][40];
    //iedodam sākuma vērtības
    for(int i=0;i<10;i++)skaits[i][0]=1;
    //aizpildām tabulu
    for(int j=1;j<n;j++){
        skaits[0][j]=1;
        for(int i=1;i<10;i++){
            skaits[i][j]=skaits[i][j-1]+skaits[i-1][j];
        }
    }
    //apreekinam peedeejas kolonnas summu
    int sum=0;
    for(int i=1;i<10;i++){
        sum=sum+skaits[i][n-1];
    }
    //izvadām rezultātu
    if(n==1)System.out.println(10);
    else System.out.println(sum);
}
}
    
```

RAM  $4*10*40 = 1600B$   
 Ātrdarbība:  
 $O(10)+O(n-1)+O((n-1)*9)+O(9)$   
 $\cong O(10*n)$

## RAM JEB OPERATĪVĀS ATMIŅAS RESURSU TAUPĪŠANA

```

public class LabiSakartotiSkaitli{
public static void main(String[] args){
    int n=40;
    int[][] skaits=new int[10][2];
    //iedodam sākuma vērtības
    for(int i=0;i<10;i++)skaits[i][0]=1;
    //aizpildām tabulu
    for(int j=1;j<n;j++){
        skaits[0][1]=1;
        for(int i=1;i<10;i++){
            skaits[i][1]=skaits[i][0]+skaits[i-1][1];
        }
        for(int i=1;i<10;i++){
            skaits[i][0]=skaits[i][1];
        }
    }
    //apreekinam peedeejas kolonnas summu
    int sum=0;
    for(int i=1;i<10;i++){
        sum=sum+skaits[i][1];
    }
    //izvadām rezultātu
    if(n==1)System.out.println(10);
    else System.out.println(sum);
}
}
    
```

RAM  $4*10*2 = 80B$   
 Ātrdarbība:  
 $O(10)+O(n-1)+O((n-1)*18)$   
 $\cong O(20*n)$

	Ciparu skaits skaitli	1	2
Pirmais cipars	0	2	1
	1	3	2
	2	4	3
	3	5	4
	4	6	5
	5	7	6
	6	8	7
	7	9	8
	8	10	9
	9	1	10
	Kopā	10	54

## KĀ NOTEIKT PROGRAMMAS IZPILDES LAIKU?

```
1 public class LabiSakartotiSkaitli{
2     public static void main(String[] args){
3         int n=1000000000;
4         int skaits=0;
5         //nolasa un saglabā sākuma laiku
6         long ms=System.currentTimeMillis();
7         //pārbauda visus iespējamus n-ciparu skaitlus
8         for(int i=n/10;i<n;i++){
9
10            }
11        //izvada iegūto skaitu
12        System.out.println(skaits);
13        //izvada starpību starp sākuma un beigu laiku
14        System.out.println(System.currentTimeMillis()-ms);
15    }
16 }
```

Teorētiski:

ja 1GHz procesors 900 000 000 reizes darbinās ciklu, tad nepieciešamais laiks

$$\geq \frac{900\,000\,000}{1\,000\,000\,000} = 0.9s$$

Eksperimentāli - nolasot sistēmas laiku milisekundēs

Datoram ar 1.8GHz procesoru - apmēram 920 milisekundes jeb **0.92s**, taču var būt vēl lēnāk, atkarībā no darbībām, ko veic ciklā.

## IZMANTOTIE MATERIĀLI

Pieraksti no LU MII vadošā pētnieka Mārtiņa Opmaņa skaidrojuma skolotāju kursos par uzdevuma «Labi sakārtoti skaitļi» risinājumu.

<http://spoki.tvnet.lv/mistika/Kritosas-zvaigznes/186825>.