Rīgas Tehniskā universitāte Datorzinātnes un informācijas tehnoloģijas fakultāte Lietišķo datorsistēmu institūts

Lietišķo datorzinātņu katedra

Datoru organizăcija un asambleri/

Profesors Uldis Sukovskis

Mērķi

- Apgūt asamblera valodas pamatus, salīdzinot to ar citām, augstāka līmeņa programmēšanas valodām. Analizēt tās priekšrocības un trūkumus.
- legūt programmēšanas prasmes asamblera valodā un lietot tās specifisku programmatūras līdzekļu izstrādei.
- lepazīties ar datora galveno komponentu organizāciju, savstarpējo saistību un programmēšanas iespējām, lietojot asamblera valodu.
- Nepieciešamās priekšzināšanas:
 - Skaitīšanas sistēmas, Būla algebra, programmēšanas pamati

Priekšmeta apguves rezultātā students

- izprot asambleru vietu un lomu citu programmēšanas valodu vidū
 - Sekmīgi nokārtoti kontroldarbi un eksāmens
- spēj patstāvīgi realizēt vienkāršas programmas asamblera valodā un izskaidrot to darbību.
 - Sekmīgi izpildīti un aizstāvēti laboratorijas darbi.
- spēj analizēt asamblera programmu uzbūvi un darbību.
 - Sekmīgi nokārtoti kontroldarbi un eksāmens
- izprot un spēj izskaidrot pārtraukumu apstrādi un datora komponentu (tastatūras, videoadaptera, taimera u.c.) darbības principus.
 - Sekmīgi nokārtoti kontroldarbi un eksāmens

Tēmas

- Datoru procesori.
- 2. Vienkāršas programmas piemērs.
- 3. levads asamblera valodā.
- 4. Operētājsistēmas funkciju lietošana.
- 5. Programmu veidošana un izpilde.
- 6. Ciklu programmēšana.
- 7. Apakšprogrammu lietošana
- 8. Virkņu apstrādes komandas.
- 9. Komandrindas parametru apstrādes paņēmieni.
- 10. Pārtraukumu apstrādes principi.
- 11. Pārtraukumu apstrādes programmu veidošana asamblerā.
- 12. Darbs ar tastatūru.
- 13. Darbs ar videoadapteri.
- 14. Taimera programmēšana.
- 15. Disku atmiņas organizācija.

Literatūra

- Skat. ORTUS e-studiju sistēmā mācību materiālus.
- Randall Hyde. The Art of Assembly Language. Brīvi pieejams internetā http://webster.cs.ucr.edu/AoA/.

- leteicamā literatūra
 - Kip R. Irvine. Assembly Language for Intel-Based Computers (5th Edition). – Prentice Hall, 2006. ISBN-13: 978-0132383103, 752 lpp.
 - Peter Abel. IBM PC Assembly Language and Programming (5th Edition). – Prentice Hall, 2001. ISBN-13: 978-0130306555, 540 lpp.
 - Peter Norton. Peter Norton's Computing Fundamentals (6 edition). –
 Career Education, 2004. ISBN-13: 978-0072978476, 608 lpp.

Laboratorijas darbi

- Studenti izpilda laboratorijas darbus datorklasē.
- Katram studentam ir individuāls uzdevuma variants.
- Visi laboratorijas darbi ir praktiski programmēšanas uzdevumi asamblera valodā.
- Visi laboratorijas darbi jāizpilda precīzi noteiktajos termiņos.
- Sešus laboratorijas darbus var aizstāt ar vienu speciālu paaugstinātas sarežģītības individuālo uzdevumu. Tie ir ievērojami sarežģītāki par laboratorijas darbiem un ieteicami studentiem ar labām priekšzināšanām un prasmi asamblera programmu veidošanā.

Kontroldarbi

- Semestra gaitā lekciju sākumā paredzēti vairāki 15-20 minūšu kontroldarbi.
- Par katru kontroldarbu tiks paziņots iepriekš e-studiju vidē. Kontroldarbu izpildīšana citā laikā nav paredzēta, izņemot gadījumus, ja studentam ir objektīvs un dokumentāli pamatots attaisnojošs iemesls. Kontroldarbu pārrakstīšana vērtējuma uzlabošanai nav paredzēta.
- Visu kontroldarbu vidējais vērtējums tiek iekļauts priekšmeta gala vērtējumā.

Eksāmens

- Sesijā studenti kārto rakstisku eksāmenu, kas tiek vērtēts ar atzīmi.
- Studenti tiek pielaisti pie eksāmena neatkarīgi no laboratorijas darbu (vai speciālā individuālā uzdevuma) vērtējuma.
- Atbilde uz katru jautājumu tiek vērtēta ar atsevišķu atzīmi (no 0 par neatbildētu jautājumu līdz 10 par izcilu atbildi) un eksāmena atzīme tiek aprēķināta kā aritmētiskais vidējais, ievērojot arī jautājumu grūtības pakāpi raksturojošus svara koeficientus.

Gala vērtējums

Gala vērtējumu priekšmetā (A) aprēķina no eksāmena vērtējuma (E), kontroldarbu vērtējuma (K) un vērtējuma par laboratorijas darbiem (LD) pēc šādas formulas:

$$A = 0.5 * E + 0.15 * K + 0.35 * LD, ja E>3.$$

Ja eksāmena atzīme E ir nesekmīga, tad gala atzīme A=E

Intel x86 vēsture

- Intel dibināta 1968.g. Palo Alto (ASV).
- 1974.g. 8080 8 bitu procesors PC ražošanai
- 1978.g. 8086 pirmais 16 bitu procesors.
- 1979.g. 8088 8 bitu ārējā datu kopne, 4.77MHz.
- 1981.g. IBM pirmais personālais dators.
- 1983.g. 80286 ar virtuālo adresāciju 16MB, 8 10 MHz. Koprocesors 80287 operācijām ar peldošo punktu.
- 1985.g. 80386 pirmais 32 bitu mikroprocesors. Koprocesors 80387 operācijām ar peldošo punktu.
- 1989.g. 80486 procesors + koprocesors + kešatmiņa (8K)
- 1994.g. Pentium
- 2001.g. 64-bit procesori (Merced, Itanium, SPARC, Alpha...)
- 2003.g. AMD Athlon 64
- **...**

Vienkāršas .com programmas piemērs

```
; Illustrates full segment directives for COM program
TEXT
             SEGMENT
                                        ; Code segment
             ASSUME cs:TEXT, ds:TEXT
             ORG
                    100h
start:
             jmp
                    go
                    "Sveiks!", 7, 13, 10,
             DB
msq
                                        ; Function 9
                   ah, 9h
go:
             mov
                                        ; Load DX
                   dx, OFFSET msq
             mov
                   21h
             int
                                        ; Display String
                   20h
                                        ; Exit
             int
             ENDS
TEXT
             END
                    start
```

Vienkāršas .com programmas piemērs

; Illustrates simplified segment directives for COM program .MODEL tiny . DATA DB "Sveiks!", 7, 13, 10, "\$" msq . CODE . STARTUP ; Function 9 mov ah, 9h mov dx, OFFSET msg ; Load DX int 21h ; Display String EXIT 0 END

Programmas sagatavošana

C:\temp> tasm lab1



C:\temp> tlink /t lab1

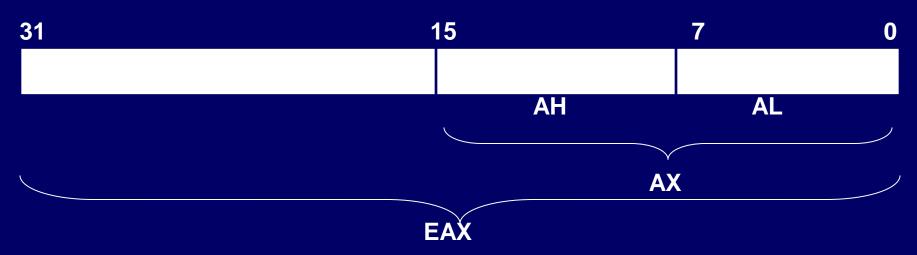


tasm <source>,<object>, tink <object>,<executable>,<map>,<libs> /t /h

Procesora reģistri

- Vispārējās nozīmes reģistri (general purpose registers),
- Indeksu reģistri (index registers),
- Steka reģistri (stack registers),
- Segmentu reģistri (segment registers),
- Karogu reģistrs (flag register).

Ir 8, 16 un 32 bitu reģistri, jaunākā bita numurs ir 0.



Vispārējās nozīmes reģistri

	15	7 0
AX	AH	AL
вх	BH	BL
CX	СН	CL
DX	DH	DL

Reģistrs AX

0001010011000011

```
AX = ? (heksadecimāls)
```

AH = ? (heksadecimāls)

AL = ? (heksadecimāls)

AH = ? (decimāls)

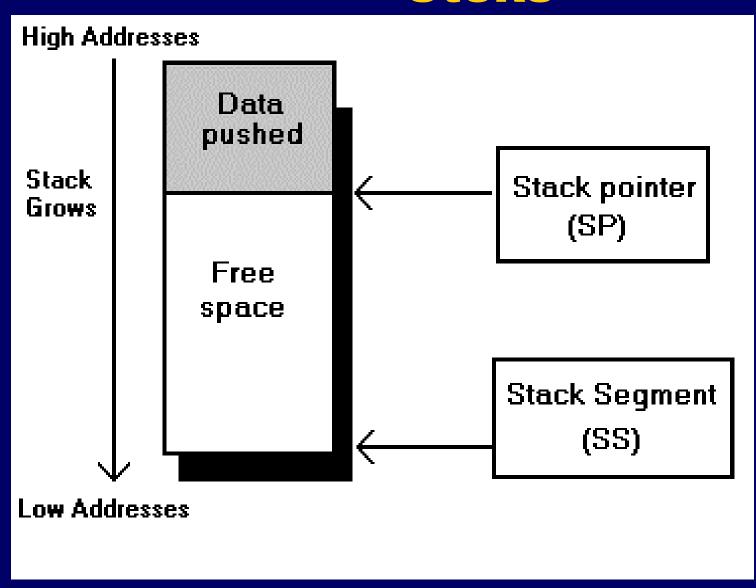
AL = ? (decimāls)

Indeksu reģistri





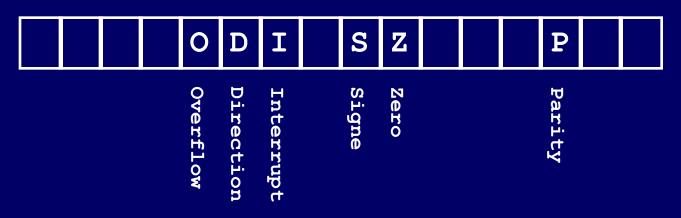
Steks



push ax
push cs
pop ds

"Karogu" reģistrs (Flags)

15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1 O



```
subax, bxjznul;jump if zero
```

nul:

. . .

```
cmp al, bl
ja virs ;jump if above

cli ;interrupt flag = 0
sti ;interrupt flag = 1
```

Segmentu reģistri

```
15 0
CS
DS
SS
ES
```

```
mov ds, cs ;KLŪDA!!! mov ax, cs mov ds, ax

push cs pop ds
```

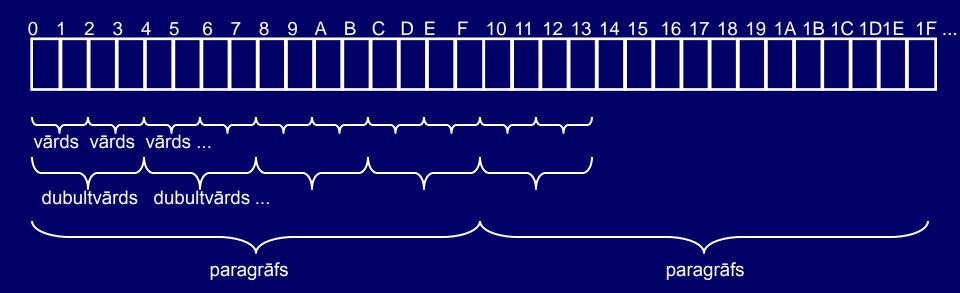
```
      mov es, 0
      ;KLŪDA!!!
      xor ax, ax

      mov es, ax
      mov es, ax

      mov bx, es:0419h
      mov bx, es:0419h
```

Atmiņa

- RAM
- ROM
- Virtuālā atmiņa
- Atmiņas mērvienības
 - Bits, Baits, Vārds, Dubultvārds, Paragrāfs
 - KB, MB, GB, ...



Aritmētisku aprēķinu piemēri

$$> W = X + Y * Z$$

```
dw
              8
X
      dw = 5
      dw
Z
              0
      dw
W
  vispirms jāsareizina, pēc tam jāsaskaita
              ax, y
       mov
                     ; dx:ax = ax * operand16 or ax = al * operand8
       imul
       add ax, x
      mov w, ax
```

Aritmētisku aprēķinu piemēri

```
 = X / Y - Z 
          18
       dw
       dw 5
       dw 2
               0
       dw
W
               ax, x ;
       mov
                       ; convert word to double word – pārveido vārdu par
       cwd
                         dubultvārdu un ievieto rezultātu reģistru pārī dx, ax.
                       ; dalījums tiek ievietots ax un atlikums dx
       idiv
       sub
               ax, z
       mov
               w, ax
```

Ja dalītājs ir 8 bitu, tad dalāmajam jābūt 16 bitu vērtībai.

Ja dalītājs ir 16 bitu, tad dalāmais jāievieto reģistru pārī dx, ax.

Aritmētisku aprēķinu piemēri

```
\bullet W = (A + B) * (Y + Z)
      dw
            5
a
b
      dw
            3
      dw 12
У
      dw -2
      dw 0
W
temp1
      dw
temp2 dw
            ?
      mov
            ax, a
      add
            ax, b
          temp1, ax
      mov
      mov
            ax, y
      add
            ax, z
      mov temp2, ax
      mov ax, temp1
      imul temp2
            w, ax
      mov
```

Segmenti

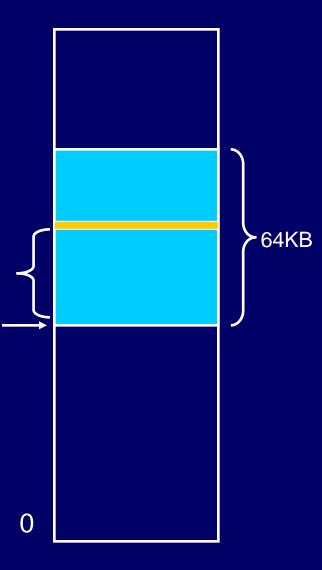
offset

segment

- Segments ir līdz 64KB liels atmiņas apgabals
- Reālās adresācijas režīmā atmiņas adrese sastāv no segmenta adreses (segment) un attāluma baitos no segmenta sākuma (offset)

segment: offset

- segment ir paragrāfa numurs atmiņā, no kura sākas segments
- segment vērtība atrodas vienā no segmentu reģistriem



Atminas adreses

Fiziskā adrese = segment * 16 + offset

Piemērs: mov ax, 40h

mov es, ax

mov bl, es:[18h]

Kāda ir fiziskā adrese baitam, kuru ieraksta reģistrā bl ? Fiziskā adrese = 40h * 16 + 18h = 400h +18h = 418h

segment

+ offset

0000000001000000 0000

000000000011000

Fiziskā adrese

0000000010000011000

Maksimālā iespējamā adrese ir FFFFF. Reālās adresācijas režīmā ir iespējams adresēt 2²⁰ = 1MB.

Programmas piemērs

Dotajā simbolu virknē atrast simbola * pozīcijas numuru un izvadīt uz ekrāna.

```
code
        segment
                 cs:code, ds:code
        assume
                 100h
        org
start:
        jmp
                 go
string
        db
                 '01234567891*ABC', 0
                 '000000$'
buf
        db
                 si,0
go:
        mov
                 ah, '*'
        mov
                 string[si],0
check:
        cmp
                 notfound
        jе
                 ah,string[si]
        cmp
                 found
        jе
        inc
                 si
                 check
        jmp
found:
```

Programmas piemērs

(pārveido bināru skaitli ASCII kodā)

found:

```
ax,si
        mov
         inc
                 ax
                 si,5
        mov
                 bl,10
        mov
                              ;ax/bl= ah-atlikums,al-dalījums
d:
        div
                 bl
         add
                 ah,30h
                              ; make ASCII digit
                 buf[si],ah
        mov
                              ; dalījums = 0?
                 al,0
         cmp
         jе
                 put
                 ah,0
        mov
         dec
                 si
                 d
         jmp
```

put:

Programmas piemērs

(izvada rezultātu uz ekrāna)

put:

mov ah,9

mov dx, offset buf

int 21h

jmp done

notfound:

mov dl,'?'

mov ah,2

int 21h

done:

int 20h

code ends

end start

Adresācijas veidi

Adresācija	Formāts	Noklusētais segmenta reģ.
Netiešā reģistra	[bx]	ds
	[bp]	ss
	[di]	ds
	[si]	ds
Bāzes relatīvā	<pre>label[bx]</pre>	ds
	label[bp]	ss
Tiešā indeksētā	label[si]	ds
	<pre>label[di]</pre>	ds
Bāzes indeksētā	label[bx+	si] ds
	label[bx+c	di] ds
	label[bp+	si] ss
	label[bp+	di] ss

Visos gadījumos var pieskaitīt konstanti, piem., mov ax, buffer[si+2]

Adresācijas veidi (turpinājums)

Ja lieto netiešo adresāciju, iespējami gadījumi, kad asamblera kompilators nevar noteikt operandu izmērus.

```
moves:[si], 0; KĻŪDA: nevar noteikt izmēru!Jālieto garuma modifikators:; Atmiņā vienā baitā ieraksta 0movbyte ptr es:[si], 0; Atmiņā vienā baitā ieraksta 0movword ptr es:[si], 0; Atmiņā vienā vārdā ieraksta 0
```

; Šajā gadījumā kompilators var noteikt operandu garumu:

```
mas dw 100 dup (?)
txt db 80 dup (?)
...
mov mas[si], 0 ; Atmiņā vienā <u>vārdā</u> ieraksta 0
mov txt[si], 0 ; Atmiņā vienā <u>baitā</u> ieraksta 0
```

Load Effective Address

```
buf db 20 dup(0)

...

mov dx,offset buf ; reģistrā dx ieraksta adreses buf nobīdes ; vērtību, kuru aprēķina kompilācijas laikā

lea dx,buf ; reģistrā dx ieraksta adreses buf nobīdes ; vērtību, kuru aprēķina programmas ; izpildes laikā

lea dx,buf[si+2] ; reģistrā dx ieraksta nobīdes vērtību, ; ņemot vērā arī reģistra si pašreizējo vērtību
```

lea reģistrs, atmiņa

Reģistrā ieraksta atmiņas adreses nobīdes vērtību, kuru aprēķina programmas izpildes laikā.

Operētājsistēmas funkciju lietošana

- Reģistrā ah ieraksta izpildāmās funkcijas numuru
- Nododamo parametru vērtības ieraksta reģistros
- Nodod vadību operētājsistēmas funkcijai, radot programmatūras pārtraukumu ar komandu int 21h
- Saņem rezultātus reģistros un/vai atmiņā

Operētājsistēmas funkciju lietošana (turpinājums)

Teksta izvade uz ekrāna, sākot no kursora pozīcijas

ah=9

ds:dx = izvadāmā teksta adrese

Teksta beigu pazīme ir '\$'.

Parasti reģistrs ds jau satur datu segmenta vērtību, tāpēc pietiek ierakstīt reģistrā dx teksta adreses *offset* vērtību.

```
message1 db 'Ievadi vārdu:$'
....
mov ah,9
lea dx, message1
int 21h
```

Operētājsistēmas funkciju lietošana (turpinājums)

Simbolu virknes ievade no tastatūras (ar echo uz ekrāna)

ah=0Ah

ds:dx = ievades bufera adrese

Rezultāts: buferī ievietots teksts ar CR simbolu beigās

Buferis teksta ievadei iepriekš jāsagatavo - pirmajā baitā jāieraksta maksimālais ievadāmo simbolu skaits:



Pēc ievades buferī ir ievietots faktiskais garums un teksts:



buf db 7, 0, 8 dup(0)

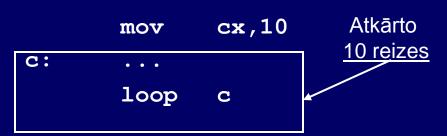
mov ah, OAh

mov dx, offset buf

int 21h

levadītais teksts sākas no adreses buf+2 (nevis no adreses buf)!

Ciklu programmēšana

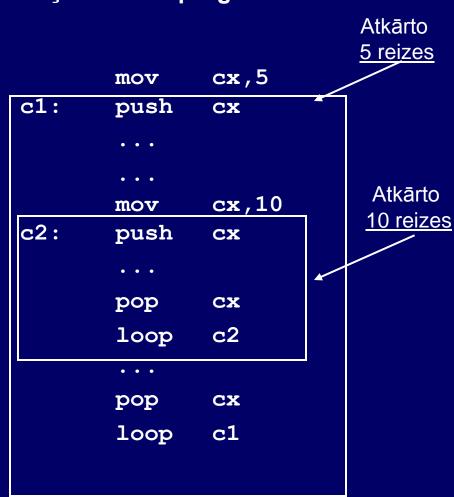


Komanda loop atņem no reģistra cx satura 1 un, ja rezultāts nav 0, tad izpilda pāreju uz iezīmi.

To var izdarīt arī tā:

	mov	cx,10
c:	• • •	
	dec	CX
	jnz	С

lekļauto ciklu programmēšana



Ciklu programmēšana

```
-1, 2, 3, -4, 5
      dw
m
            1,-2, 3, 4, 5
      dw
            1, 2,-3, 4,-5
      dw
             3 dup(0)
      dw
rez
             si,si
                          : matricas indekss
      xor
go:
             di,di
                          ; rezultāta masīva indekss
      xor
      mov cx, 3
                          ; rindu skaits
      push
             CX
rows:
             ax, ax ; summa = 0
      xor
             cx, 5
                          ; kolonnu skaits
      mov
cols:
      push
             CX
             m[si],0; vai elements negatīvs?
      cmp
      ige
             next
      add
             ax, m[si]
                          ; pieskaita elementu summai
      add
                          ; matricas indekss
             si,2
next:
      pop
             CX
             cols
      loop
             rez[di], ax ; summa -> rezultāta masīvs
      mov
      add
             di,2
                          ; rezultāta masīva indekss
      pop
             CX
      loop
             rows
```

Virkņu apstrāde

Pārrakstīt 80 baitu saturu no field1 uz field2:

```
field1
               80 dup(?)
       db
field2
               80 dup(?)
       db
        ievada field1 saturu
       pārkopē field1 uz field2
               si,si
       xor
       mov cx,80
               al, field1[si]
m:
       mov
               field2[si], al
       mov
       inc
               si
        loop
               m
```

Virkņu apstrāde

Salīdzināt tekstu, kas ievadīts laukā psw ar to, kas atrodas laukā etalon:

```
db
                  8 dup(?)
psw
                  'kaut kas'
etalon
         db
                 si,si
         xor
                 cx,8
        mov
                 al, psw[si]
m:
        mov
                 al, etalon[si]
         cmp
                 nesakrit
         jne
                 si
         inc
         loop
                 m
```

Move String

movs destination, source movsb

movsw

1)pārsūta DS:SI => ES:DI

2) ja DF=0, tad SI=SI+n, DI=DI+n; ja DF=1, tad SI=SI-n, DI=DI-n n=1 baitiem, n=2 vārdiem

Adreses destination un source kalpo tikai tam, lai kompilators komandas movs vietā varētu izveidot komandu movsb vai movsw, vadoties no source apraksta.

Reģistros SI un DI *offset* vērtības vienmēr jāieraksta programmai. Tas nenotiek automātiski arī komandas movs gadījumā!

Pārrakstīt 80 baitu saturu no field1 uz field2:

```
field1
                   80 dup(?)
         db
field2
                   80 dup(?)
         db
                                       ; ds jau norāda uz datu segmentu
         lea
                   si, field1
                   di,field2
                                       ; es jau norāda uz datu segmentu
         lea
         cld
                                       ; DF=0
                   cx,80
         mov
                                       ; rep - atkārtojuma prefikss
         movsb
    rep
```

Compare String

cmps destination, source cmpsb cmpsw

- 1)salīdzina DS:SI ar ES:DI un uzstāda karogu reģistra bitus
- 2) ja DF=0, tad SI=SI+n, DI=DI+n; ja DF=1, tad SI=SI-n, DI=DI-n, n=1 vai n=2

Ērti izmantot ar atkārtojumu prefiksu repe (repeat while equal), lai atrastu pirmo atšķirību vai repne (repeat while not equal), lai atrastu pirmo sakritību.

Salīdzināt tekstu, kas ievadīts laukā psw ar to, kas atrodas laukā etalon:

```
db
                   8 dup(?)
psw
etalon
         db
                   'kaut kas'
         lea
                   si,psw
                   di, etalon
         lea
         cld
                   cx,8
         mov
                                       ; repe - atkārtojuma prefikss
   repe cmpsb
         jne
                   nesakrit
           ... apstrāde gadījumam, ja virknes sakrīt
                                       ; apstrāde, ja atšķiras
nesakrit:dec
                   si
                   di
           dec
```

Apakšprogramma, kas saņem parametrus reģistros

```
cseg
            segment
                      cs:cseq, ds:cseq
            assume
                      100h
            orq
start:
            jmp
                      go
wrd
            dw
                      0f3h
                       100000$1
buf
            db
            proc
ones
                      near
            push
                      ах
            push
                      CX
                      bx,bx
            xor
                      ax,0001h
  tst:
            test
            jΖ
                      next
            inc
                      bж
                                   ; shift right
  next:
            shr
                      ax,1
            loop
                      tst
            pop
                      CX
            pop
                      ax
            ret
            endp
ones
go:
```

Apakšprogramma, kas saņem parametrus reģistros (turpinājums)

```
go:
    mov ax,wrd
    mov cx,16
    call ones
; ...
; pārveido bx saturu no binārā koda uz ASCII virkni un izvada uz ekrāna
    int 20h
cseg ends
    end start
```

Apakšprogramma, kas saņem parametrus reģistros (turpinājums)

call label

- 1) ja far procedūra, tad ievieto stekā CS vērtību
- 2) ja far procedūra, tad ieraksta reģistrā CS adreses label segmenta vērtību
- 3) ievieto stekā IP vērtību
- 4) ieraksta reģistrā IP adreses label offset vērtību

ret [n]

- 1) izņem no steka virsotnes vārdu un ievieto IP reģistrā
- 2) ja far procedūra, tad izņem no steka virsotnes vārdu un ievieto CS reģistrā

$$[3) SP = SP + n]$$

Apakšprogramma, kas saņem parametrus stekā

cseg	segment assume org	cs:cseg 100h				
start:	jmp	go				
wrd	dw	005fh				
count	dw	?				
buf	db	'00000\$'				
			pēc jmp go sp 🗦			
ones	proc	near	parametrs	count		
;	proce	dūras teksts	paramens	Count		
ones	endp		parametrs	16		
go:	push	count	parametrs	wrd		
	push	16	issist presedūrā apas ap-	ID		
	push	wrd	ieejot procedūrā ones sp-	IP		
	call	ones				
	pop	count				
<i>;</i> . <u>.</u> .						
; pārveido count saturu no binārā koda uz ASCII virkni un izvada uz ekrāna						
	int	20h				
cseg	ends					
	end	start				

Apakšprogramma, kas saņem parametrus stekā (turpinājums)

ones	proc push mov push push push	near bp bp,sp ax bx cx			
	mov	bx,0	pēc jmp go sp →		← sp pēc pop count
	mov mov	cx,[bp+6] ax,[bp+4]	parametrs [bp+8] →	count	← sp pēc ret 4
tst:	test jz	ax,0001h next	parametrs [bp+6] →	16	
	inc	bx	parametrs [bp+4] →	wrd	← [sp pēc ret bez parametra]
next:	shr loop	ax,1 tst	ieejot procedūrā ones sp→	IP	← sp pēc pop bp
	mov pop	[bp+8],bx cx	pēc push bp sp,bp→	bp	← sp pēc pop ax
	pop	bx	pēc push ax sp→	ax	← sp pēc pop bx
	pop pop	ax bp	pēc push bx sp→	bx	← sp pēc pop cx
ones	ret endp	4	pēc push cx sp→	СХ	

Apakšprogrammas kompilēšana atsevišķā failā

main.asm

cseg segment

extrn ones:far

• • •

go: ...

call ones

. . .

cseg ends

end

ones.asm

cseq segment

public ones

. . .

ones proc far

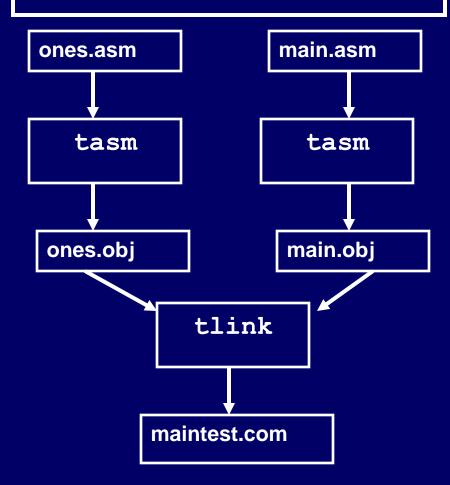
. . .

ones endp

cseg ends

end

C:\ > tasm ones
C:\ > tasm main
C:\ > tlink \t main+ones, maintest



COM un EXE programmas

Reģistru saturs, saņemot vadību no operētājsistēmas

Reģistrs	COM	EXE
CS	PSP	Segments ar ieejas punktu
IP	100h	leejas punkta offset
DS	PSP	PSP
SS	PSP	Segments ar 'STACK'
SP	0FFFEh	'STACK' segmenta izmērs
ES	PSP	PSP

PSP - Program Segment Prefix

Maksimālais komandu un datu apjoms:

COM - viens segments 65536 - 256(PSP) - 2(stack) = 65278 baiti

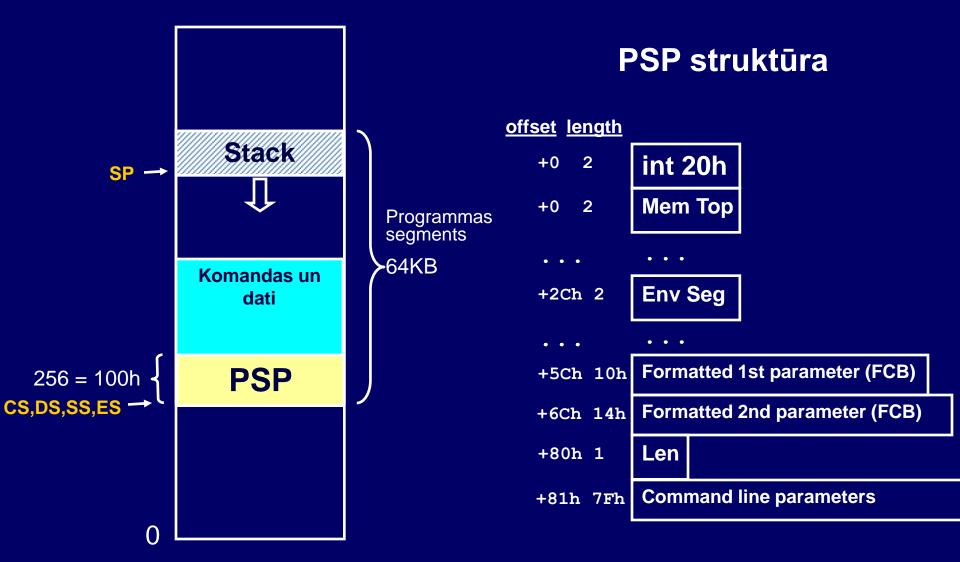
EXE - vairāki segmenti

Vienkāršas .exe programmas piemērs

cs:CSEG, ds:DSEG, ss:SSEG CSEG SEGMENT ; Code segment begin:mov ax, DSEG ; Set data segment mov ds, ax mov ah, 9h ; Function 9 lea dx, msg; Load DX with offset of string int 21h ; Display string mov ah, 4ch ; Function 4ch mov al, 0 ; Return code int 21h ; Return to operating system CSEG ENDS DSEG SEGMENT ; Data segment "Sveiks!", 7, 13, 10, "\$" db msq DSEG ENDS SSEG SEGMENT STACK ; Stack segment 64 dup(0) dw SSEG **ENDS** END begin

ASSUME

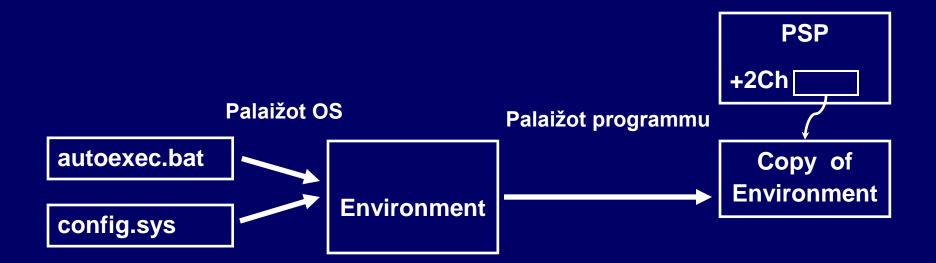
Program Segment Prefix (PSP)



Parametru saņemšana no komandrindas .com programmā

```
start: jmp
             go
qo:
      xor
             CX,CX
                                 ; length of command line
             cl,ds:[80h]
      mov
             cx,0
       cmp
       jna
             noparms
                                 ; offset of parameters in PSP
             si,81h
      mov
             byte ptr [si], 'a'
chk:
                                          ; convert
      cmp
       jb
             nolwr
                                          ; all
             byte ptr [si], 'z'
                                          ; lowercase
       cmp
             nolwr
                                          ; command line
       jа
                                          ; characters
       sub
             byte ptr [si],32
nolwr: inc
             si
                                          ; to uppercase
            chk
       loop
      ...process list of parameters...
noparms:
```

Operating System Environment



Environment

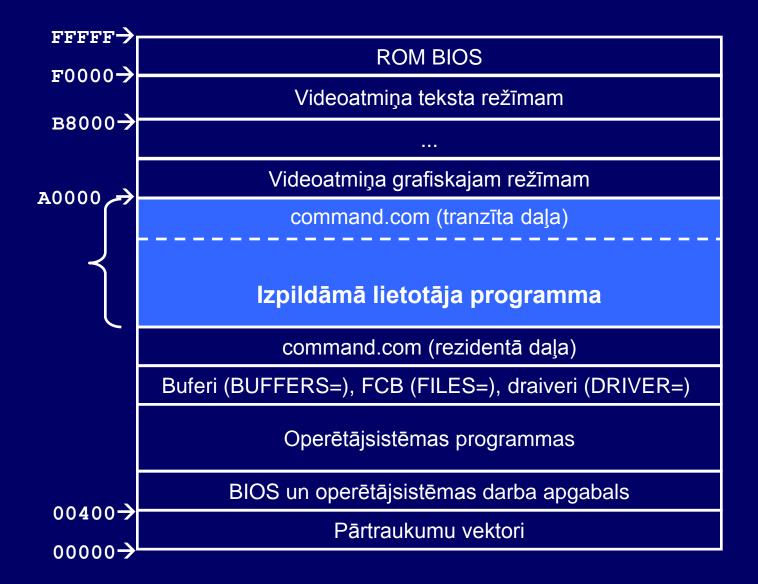
autoexec.bat
set include=C:\BC\include
set lib=C:\BC\lib
set mybuf=512



name1=value1 00
name2=value2 00
...
nameN=valueN 00
00
0001
full exe path 00
00

include=C:\BC\include 00 ib=C:\BC\lib 00 mybuf=512 000001C:\temp\abc.com 0000

Atmiņas sadalījuma plāns



BIOS darba apgabals

Glabājas dažādas vērtības, kuras izmanto BIOS un operētājsistēmas programmas.

U	iem	Orc	m
		\Box	11 I I .
	• • • • •	• •	~ ,

0000:0417	2 baiti t	tastatūras st	āvokļa biti
-----------	-----------	---------------	-------------

0000:041E 32 baiti tastatūras buferis

0000:0449 1 baits video režīms

0000:044A 1 baits simbolu skaits ekrāna rindā

0000:046C 4 baiti laika skaitītājs

0000:0471 1 baits bits 7 = 1 nospiests Ctrl-Break

Pärtraukumu vektori

 Atmiņas pirmajā kilobaitā katros 4 baitos glabājas pārtraukuma vektors - ieejas punkta adrese pārtraukuma apstrādes programmai.

low high offset segment

- Ir iespējami pārtraukumu numuri no 0 līdz 255.
- Atbilstošā vektora adresi iegūst, sareizinot pārtraukuma numuru ar 4.
- Piemēram, dubultvārdā ar adresi 0000:0020 glabājas pārtraukuma 8 (taimera pārtraukums) apstrādes programmas ieejas punkta adrese:

low high 0000:0020 **A5FE** 00F0

, t.i. adrese F000:FEA5

Pārtraukumi

Programmatūras pārtraukumi (software interrupts), kurus rada CPU, izpildot komandu int n, kur n = pārtraukuma numurs

Programmatūras pārtraukumus nav iespējams maskēt.

- Aparatūras pārtraukumi (hardware interrupts), kurus rada iekārtas, kas pieslēgtas pie CPU ar Programmable Interrupt Controller (PIC)
- <u>lekšējie pārtraukumi</u>, ar numuriem 0 4, kurus izmanto CPU iekšējām vajadzībām

Pārtraukuma apstrāde

Kad notiek software vai hardware pārtraukums, tad

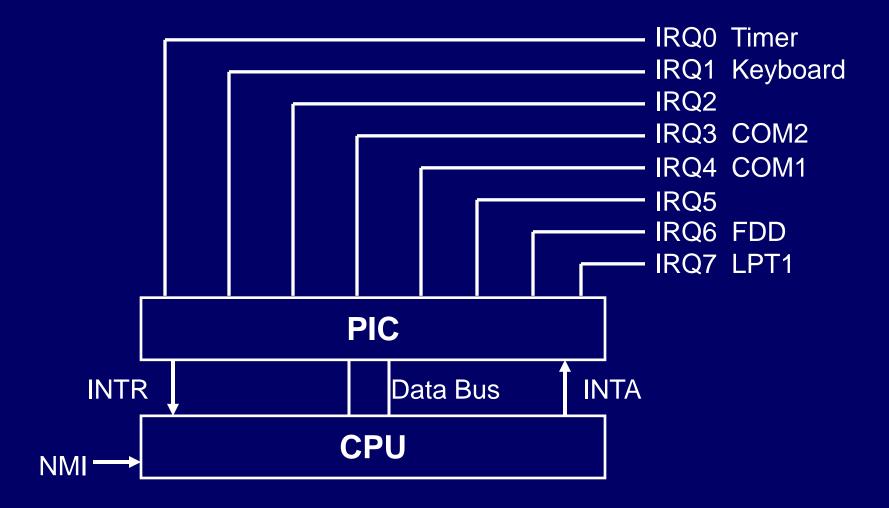
- 1. Stekā tiek ievietots karogu reģistra saturs,
- 2. Stekā tiek ievietots CS reģistra saturs,
- 3. Stekā tiek ievietots IP reģistra saturs,
- 4. Reģistros CS un IP tiek ievietotas segment un offset vērtības no pārtraukuma vektora.

Rezultātā vadību saņem pārtraukuma apstrādes programma.

Pārtraukuma apstrādes programmai jāsaglabā stekā visu reģistru vērtības, kurus tā izmantos savā darbā.

Pēc apstrādes tai jāatjauno reģistru saturs no steka un jāizpilda komanda **iret**, kas atjauno no steka karoga reģistru, CS un IP, tādejādi atgriežoties pārtrauktajā programmā.

Aparatūras pārtraukums



Aparatūras pārtraukuma apstrāde

Kad vadību saņem aparatūras pārtraukuma apstrādes programma, tad :

- Ir aizliegti visi zemākas un vienādas prioritātes aparatūras pārtraukumi
- Pārtraukumu karogs ir uzstādīts 0. Pārtraukuma apstrādes programmai tas jāuzstāda 1 ar komandu sti, ja jāatļauj citu aparatūras pārtraukumu apstrāde.

Beidzot aparatūras pārtraukuma apstrādes programmu, obligāti par to jāpaziņo PIC mikroshēmai, lai tā atbloķē tekošās un zemākas prioritātes pārtraukumus.

To dara, iesūtot portā 20h vērtību 20h:

```
mov al, 20h
out 20h, al
```

Aparatūras pārtraukuma maskēšana

Atšķirībā no programmatūras pārtraukumiem, aparatūras pārtraukumus var maskēt.

- 1. Var aizliegt procesoram apstrādāt aparatūras pārtraukumus, uzstādot pārtraukumu karogā 0 (ar komandu cli).
- 2. Var maskēt PIC ieejā ienākošos IRQ.

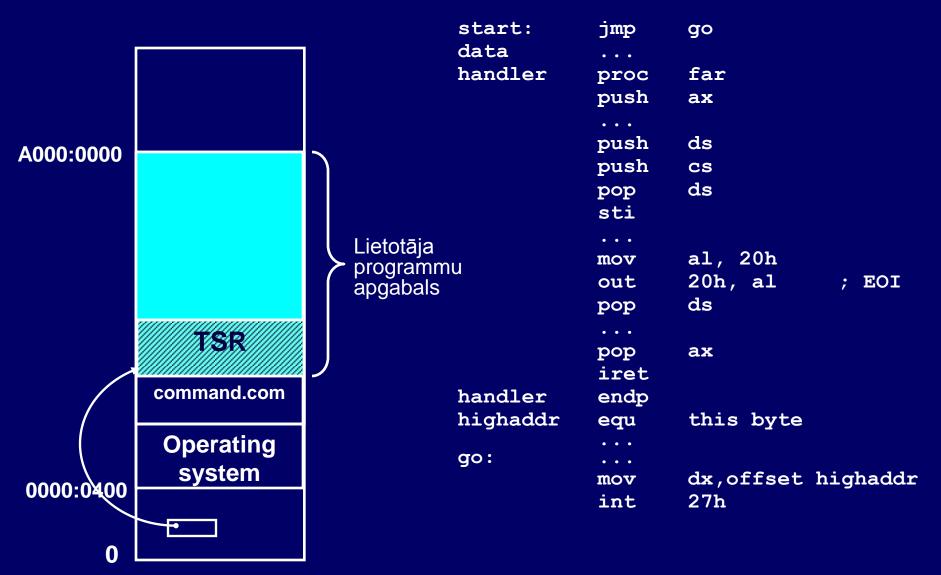
PIC ir pārtraukumu maskas reģistrs, kuru uzstāda caur portu 21h.

Vieninieks maskas bitā maskē bita numuram atbilstošo pārtraukumu.

Piemēram, tastatūras pārtraukuma maskēšana:

mov al, 00000010b out 21h, al

Terminate and Stay Resident



Funkcijas darbam ar pārtraukumu vektoriem

Nolasīt pārtraukuma vektoru

ah=35h

al = pārtraukuma numurs

Rezultāts: es:bx = pārtraukuma vektors

mov ah,35h mov al,9 int 21h

Uzstādīt pārtraukuma vektoru

ah=25h

al = pārtraukuma numurs

ds:dx = jaunais pārtraukuma vektors

mov ah,25h mov al,9

mov dx, offset handler

int 21h

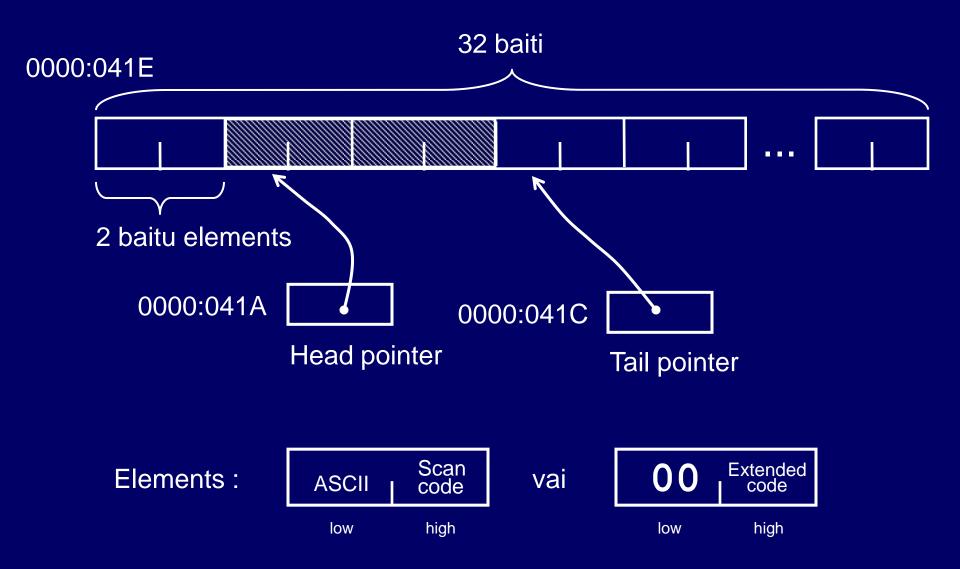
Tastatūra

- Katru reizi, kad nospiež taustiņu :
 - tastatūras mikroshēma iesūta portā 60h taustiņa numuru - scan code. Esc - 1, !/1 - 2, @/2 - 3, ...
 - tiek radīts hardware pārtraukums ar numuru 9
- Kad taustiņu atlaiž, atkal tiek radīts pārtraukums un pirms scan code portā 60h iesūta 0F0h
- Sultinu, Insert, Del, PgUp,... taustinu nospiešana dod vairāku baitu secību portā 60h (piem., → E0 4D, Del E0 53, PgDn E0 51, Print Screen E0 2A E0 37)
- Pārtraukumu 9 apstrādā ROM BIOS programma (vai cita programma, kuras ieejas punkta adrese atrodas atbilstošajā pārtraukuma vektorā).

Tastatūra (turpinājums)

- Ja pārtraukumu 9 apstrādā ROM BIOS programma:
 - tā nolasa no porta 60h scan code un to analizē,
 - ja pārtraukumu radījis simbola taustiņš, tad tiek izveidots ASCII kods un ierakstīts tastatūras buferī,
 - ja ar simbola taustiņu reizē bijis nospiests Alt vai Ctrl vai arī ir nospiests funkcionālais taustiņš F1, F2, ..., tad tiek izveidots t.s. paplašinātais kods (piem., Alt-A - 30, Alt-B - 48, F1 - 59) un ierakstīts tastatūras buferī,
 - ja pārtraukumu radījis stāvokļa (statusa) taustiņš (Shift, NumLock,...), tad <u>tastatūras stāvokļa baitos</u> (adresēs 0000:0417 un 0000:0418 tiek uzstādītas attiecīgo bitu vērtības.

Tastatūras buferis





Tastatūra (turpinājums)

- ROM BIOS programma apstrādā īpaši :
 - Kombināciju Ctrl-Break : rada pārtraukumu 1B, kura apstrādes programma uzstāda vieninieku baita 0000:0471 7.bitā
 - Kombināciju Shift-PrintScreen: rada pārtraukumu 5.

Darbam ar tastatūru var izmantot pārtraukumu int 16h, kuru apstrādā BIOS programmas.

Uzdevums

Uzrakstīt komandas, kas izvada uz ekrāna tekstu "Control", ja to izpildes laikā ir nospiests taustiņš Ctrl.

1. Kur glabājas informācija par taustiņa Ctrl stāvokli?

Baita ar adresi 0000:0417 2. bitā

2. Kā ierakstīt reģistrā AL atmiņas baitu, kura adrese ir 0000:0417?

```
xor bx, bx
mov es, bx
mov al, es:0417h
```

3. Kā pārbaudīt vai reģistra AL 2. bitā ir vērtība 1?

```
and al, 00000100b jz noctrl
```

3. Kā izvadīt tekstu uz ekrāna?

Tastatūras pārtraukuma apstrādes TSR

Tastatūras pārtraukuma apstrādes programma reaģā uz taustiņu kombināciju RightShift - Esc, ja ir izslēgts NumLock, un izvada ekrāna pirmās rindas pirmjā pozīcijā mirgojošu simbolu A baltā krāsā uz sarkana fona.

```
kbd
         segment
                  cs:kbd
         assume
                  100h
         orq
start:
         qmr
                  go
flag
         db
                  1234561
oldint9
         dd
status
                  01h
                            : RShift
         db
         db
                            ; Esc
scan
int9h
                  far
                            ; Interrupt handler
         proc
         push
                  ds
         push
                  es
         push
                  ах
         push
                  bx
         push
                  СЖ
                  bx,cs
         mov
                  ds,bx
         mov
```

Tastatūras pārtraukuma apstrādes TSR (turpinājums)

```
bx,bx
          xor
                   es,bx
          mov
                   byte ptr es: [0417h], 20h; Numlock status?
          test
          jΖ
                   getscan
                                     ; OFF - go on
          jmp
                   retold
                                     ; ON - return
getscan:
                   al,60h
          in
                   ah, status
          mov
                   ah, es: [0417h]
          and
                   ah, status
                                     ; status ?
          cmp
          jne
                   retold
          cmp
                   al,scan
                                     ; scan code ?
          jne
                   retold
                   ax,0b800h
          mov
                   es,ax
          mov
                   byte ptr es:[0],65
                                                      ; character 'A'
          mov
                   byte ptr es:[1],16*12+15; attribute
          mov
                   rethw
          jmp
```

Tastatūras pārtraukuma apstrādes TSR (turpinājums)

```
retold:
          pop
                    CX
          pop
                    bx
          pop
                    ах
          pop
                    es
                    ds
          pop
                    [oldint9]
          jmp
rethw:
          in
                    al,61h
                                      ; hardware housekeeping
                    ah,al
          mov
                    al,80h
          or
          out
                    61h,al
                    ah,al
          xchq
                    61h,al
          out
                    al,20h
          mov
                    20h,al
          out
                                      ; EOI
          pop
                    CX
          pop
                    bx
          pop
                    ах
          pop
                    es
                    ds
          pop
          iret
int9h
          endp
highbyte
                    this byte
          equ
```

Tastatūras pārtraukuma apstrādes TSR (turpinājums)

```
highbyte
                 this byte
         equ
ownflag
                 'LRKBDU'
         db
msqok
         db
                 'Keyboard Driver installed',13,10,'$'
         db
                 'Keyboard driver is already active!',7,13,10,'$'
msgerr
         dw
                 0
env
go:
                 ax,3509h
                                   ; get vector
         mov
         int
                 21h
                                    ; es = segment from vector
                di, offset flag
         mov
                 si, offset ownflag
         mov
                 cx,6
         mov
                                   ; es:di == ds:si ?
                 cmpsb
         repe
          jne
                 install
                                    ; flags do not match - install
                 dx,offset msgerr
                                   ; flags match - message
         mov
                 ah, 9
         mov
         int
                 21h
                 20h
          int
```

Tastatūras pārtraukuma apstrādes TSR (turpinājums)

```
install:
                  si,offset ownflag ; set flag
          mov
                 di, offset flag
          mov
                 ax,ds
          mov
                 es,ax
          mov
                 cx,6
          mov
                 movsb
                                             ; ds:si -> es:di
          rep
                 ax,3509h
                                             ; get vector
          mov
                 21h
          int
                 word ptr oldint9,bx
          mov
                 word ptr oldint9+2,es
          mov
                 dx,offset int9h
                                             ; set vector
          mov
                 ax,2509h
          mov
          int
                 21h
                 dx,offset msgok
          mov
                 ah, 9
          mov
                 21h
          int
                 es,ds:[2ch]
                                     ; Environment seg from PSP
          mov
                 ah,49h
          mov
          int
                 21h
                                      ; release env seq
                 dx, offset highbyte + 10h
          mov
                 27h
          int
kbd
          ends
          end
                 start
```

Darbs ar videoterminālu

- Videointerfeisu nodrošina <u>videoadapters</u> un <u>monitors</u>, kuriem jābūt ar saskaņotiem parametriem.
- Videoadapters attēlo uz monitora ekrāna informāciju, kas glabājas teksta vai grafiskajā videoatmiņā.
- Videoadapteru var pārslēgt uz vienu no teksta vai grafiskajiem režīmiem un tas attēlo informāciju no teksta vai grafiskās videoatmiņas.
- VGA tipa videoadapteriem
 - teksta režīmu videoatmiņas sākuma adrese ir B800:0000
 - grafisko režīmu videoatmiņas sākuma adrese ir A000:0000
- Režīmus pārslēdz, lietojot BIOS pārtraukumu int 10h

Video režīmi

- Teksta režīmi: 0, 1, 2, 3, 7
 - Piemēram, režīms 3 25 rindas, 80 kolonnas, 16 krāsas
- Grafiskie režīmi: 4, 5, 6, 8, 9, 10, ...
 - Piemēram, režīms 12h 480x640, 16 krāsas
- Režīma numurs glabājas baitā 0000:0449
- Režīma ieslēgšana:

```
mov ah, 0 ; funkcija O - set videomode
mov al, 12h ; al = videomode
int 10h
```

Režīma nolasīšana:

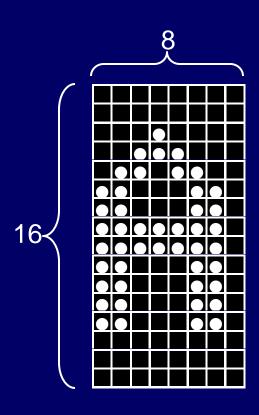
```
mov ah, 0Fh ; funkcija 0Fh - get videomode
int 10h
... ; al = videomode
```

Teksta režīms

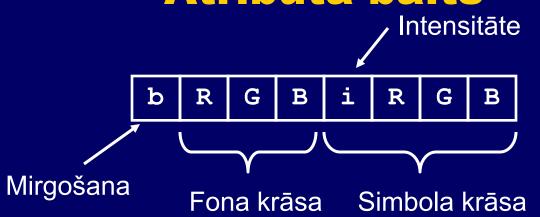
- VGA tipa videoadapteriem teksta režīma videoatmiņas sākuma adrese ir B800:0000
- Katram simbolam uz ekrāna atbilst 2 baiti videoatmiņā



- Pēc ASCII koda videoadapters atrod simbola attēla kodu un attēlo to uz ekrāna krāsā, kuru nosaka atribūta baits.
- Attēla kods glabājas videoadaptera atmiņā, vai arī RAM un to var mainīt.



Atribūta baits



Red Green Blue

Standarta krāsas

0000	0	Black	1000	8	Grey
0001	1	Blue	1001	9	Bright blue
0010	2	Green	1010	10	Bright green
0011	3	Cyan	1011	11	Bright cyan
0100	4	Red	1100	12	Bright red
0101	5	Magenta	1101	13	Bright magenta
0110	6	Brown	1110	14	Yellow
0111	7	White	1111	15	Bright white

Krāsas numurs nosaka paletes reģistra numuru, kuru jāizmanto krāsas attēlošanai

Teksta izvade

Katra no 8 teksta lappusēm aizņem 4096 baitus. Pēc noklusēšanas tiek attēlota 0.lappuse.

Attēlojamo lappusi var izvēlēties tā:

```
mov ah, 5 ; function 5 - Set Page
mov al, 1 ; al = page number
int 10h
```

Ja jāizvada viens simbols rindas *row* pozīcijā *column (kuras numurē no 1)*, tad nobīdi no videoatmiņas sākuma var aprēķināt tā:

offset =
$$2*(80*(row-1) + column - 1) + 4096*page$$

Uzdevums:

Izvadīt ekrāna centrā burtus OK sarkanā krāsā uz balta fona.

Teksta izvade

```
mov ax, 13
                         ; row
mov bx, 39
                         ; col
dec ax
                         ; row-1
mov d1, 80
mul dl
                          (row-1)*80
dec bx
                         ; col-1
add ax, bx
                         ; (row-1)*80 + (col-1)
add ax, ax
                         ; *2
     bx, 0B800h
mov
mov es, bx
mov di, ax
                         ;1996
mov byte ptr es:[di], 'O'
     byte ptr es: [di+1], 7*16+4
mov
     byte ptr es:[di+2], 'K'
mov
     byte ptr es:[di+3], 7*16+4
mov
```

Teksta režīma papildu iespējas

Atribūta baitu vecākā bita nozīmi ir iespējams pārslēgt uz fona krāsas intensitāti vai uz simbola mirgošanu.

```
mov ah, 10h ; funkcija10h
mov al, 3 ; apakšfunkcija 3
mov bl, 0 ; 0=intensitāte, 1=mirgošana
int 10h
```

Teksta režīma papildu iespējas

Ir 16 paletes reģistri, kuros glabājas krāsu kodi. Paletes reģistru saturu var mainīt.

```
movax, 1000h; funkcija10h, apakšfunkcija 0movbh, 0; krāsamovbl, 1; 1. paletes reģistrsint10h
```

Teksta režīma papildu iespējas

Var mainīt ekrāna robežas (overscan boarder) krāsu

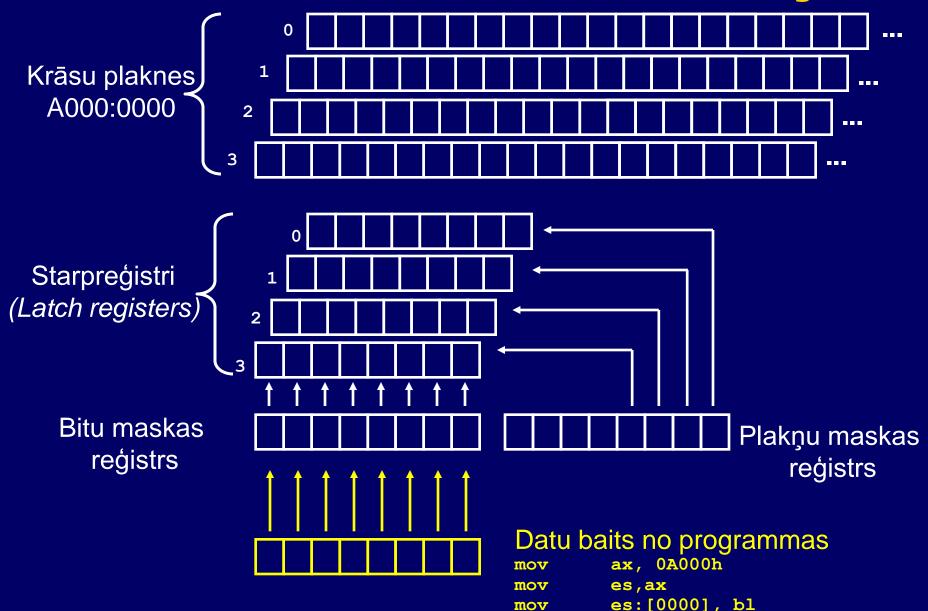
```
mov ax, 1001h ; funkcija10h, apakšfunkcija 1
mov bh, 4 ; krāsa
int 10h
```

Name x (width)			Pixels (x1	Aspect Ratio	Percentage of difference in pixels							Typi cal			
	(11341)	(mongano)	Million)			744020	VGA	SVGA	XGA	XGA+	SXGA	SXGA+	UXGA	QXGA	sizes
<u>VGA</u>	640	480	0.31	1.33	0.00%	-36.00%	-60.94%	-69.14%	-76.56%	-79.10%	- 84.00%	-90.23%			
<u>SVGA</u>	800	600	0.48	1.33	56.25%	0.00%	-38.96%	-51.77%	-63.38%	-67.35%	75.00%	-84.74%			
<u>XGA</u>	1024	768	0.79	1.33	156.00%	63.84%	0.00%	-20.99%	-40.00%	-46.50%	- 59.04%	-75.00%	15"		
XGA+	1152	864	1.00	1.33	224.00%	107.36%	26.56%	0.00%	-24.06%	-32.29%	- 48.16%	-68.36%	17"		
<u>SXGA</u>	1280	1024	1.31	1.25	326.67%	173.07%	66.67%	31.69%	0.00%	-10.84%	31.73%	-58.33%	17- 19"		
SXGA+	1400	1050	1.47	1.33	378.52%	206.25%	86.92%	47.69%	12.15%	0.00%	23.44%	-53.27%			
<u>UXGA</u>	1600	1200	1.92	1.33	525.00%	300.00%	144.14%	92.90%	46.48%	30.61%	0.00%	-38.96%	20"		
<u>OXGA</u>	2048	1536	3.15	1.33	924.00%	555.36%	300.00%	216.05%	140.00%	114.00%	63.84%	0.00%	30"		

Grafiskais režīms

- VGA tipa videoadapteriem grafiskā režīma videoatmiņas sākuma adrese ir A000:0000
- Katram punktam uz ekrāna atbilst viens bits vairākās krāsu plaknēs videoatmiņā. Piemēram, 16 krāsu režīmā ir 4 krāsu plaknes.
- Baita ar adresi A000:0000 jaunākais bits atbilst kreisā augšējā ekrāna stūra pikselim.
- Videoatmiņas katrā no krāsu plaknēm baitu adresācija ir vienāda, t.i. vairākiem baitiem ir vienādas adreses.
- Darbs ar videoatmiņu (ierakstīšana un nolasīšana) notiek tikai caur videoadaptera starpreģistriem (Latch registers).
- Videoadaptera darbu vada, iesūtot informāciju dažādos tā reģistros caur portiem.

Datu ierakstīšana videoatmiņā



mov

Darbs ar videoadapteri

- 🧶 Ir 3 ierakstīšanas režīmi un 2 nolasīšanas režīmi.
- Piemēram, ierakstīšanas režīmā 2 datu baita 4 jaunākie biti tiek ierakstīti visos Latch reģistru bitos perpendikulāri krāsu plaknēm, ievērojot bitu masku un plakņu masku. Baiti no Latch raģistriem tiek pārnesti uz videoatmiņas atbilstošajiem krāsu plakņu baitiem.
- Režīma numuru uzstāda grafiskā kontroliera (GDC) reģistrā 5.
- GDC reģistra numuru uzstāda portā 3CE, datus reģistrā iesūta caur portu 3CF.
- Bitu maskas vērtību uzstāda GDC reģistrā 8.
- Plakņu masku uzstāda sekvencera reģistrā 2.
- Sekvencera reģistra numuru uzstāda portā 3C4, datus reģistrā iesūta caur portu 3C5.

Piemērs

Apakšprogramma izvada vienu punktu uz ekrāna VGA 640x480 16 krāsu režīmā. Apakšprogrammai ir 3 parametri: punkta koordinātes X, Y un krāsa C.

Ekrāna augšējā kreisā stūra koordinātes ir X=0, Y=0.

Baita adresi videoatmiņā var aprēķināt pēc formulas:

offset =
$$80*Y + X/8$$
;

Vienas punktu rindas 640 punktiem atbilst 80 baiti videoatmiņas vienā krāsu plaknē.

Bita numurs atmiņas baitā ir atlikums no X dalījuma ar 8:

bitnum =
$$X \% 8$$
;

Izsaukuma piemērs no C++ programmas:

```
int x, y, c;
x = 0; y = 5; c = 12;
setpx(x, y, c);
```

Piemērs (turpinājums)

```
void setpx(unsigned int X, unsigned int Y, unsigned int
  C)
asm{
     mov ax, Y
     mov dx, 80
     mul dx
                     ; 80*Y
     mov bx, X
     mov cl, 3
     shr bx, cl; X/8
                     ; bx < - offset = 80*Y + X/8
     add bx, ax
     mov ax, 0A000h
     mov es, ax ; video segment
                     ; mask 00000111
     mov cx, 7
     and cx, x
                     ; cx = bit number
                     ; one bit 10000000
     mov ah, 80h
     shr ah, cl
                     ; make mask of bits in ah
```

Piemērs (turpinājums)

```
mov dx, 3CEh
                ; port number
                ; GDC reg. 5 = mode register
mov al, 5
out dx, al
inc dx
                ; port number = 3CFh
mov al, 2
                ; write mode 2
out dx, al
mov dx, 3CEh; port number
mov al, 8
                ; GDC req. 8=mask of bits req.
out dx, al
inc dx
                ; port number = 3CFh
                ; set mask of bits
mov al, ah
out dx, al
mov dx, 3C4h ; port number
                ; Sequencer reg. 2=map mask reg.
mov al, 2
out dx, al
inc dx
                ; port number = 3C5h
                ; map mask = 00001111
mov al, 0Fh
    dx, al
out
```

Piemērs (turpinājums)

```
mov al, es:[bx] ; read one byte to set latch regs
mov ax, C ; ax <- color
mov es:[bx], al ; write one byte to set one pixel
}</pre>
```

Izsaukuma piemērs no C++ programmas:

```
for (x = 0; x < 640; ++x)
for (y = 0; y < 480; ++y)
setpx(x, y, x+y);
```

Darbs ar taimeri

- Laika skaitīšanu nodrošina RTC Real Time Clock un taimera mikroshēma, kas rada taimera pārtraukumus.
- Tekošā laika vērtība glabājas dubultvārdā sākot no adreses 0000:046C kā vesels skaitlis - laika impulsu (ticks) skaits no diennakts sākuma.
- Taimera pārtraukums rodas ik pēc 55 ms (18,2 reizes sekundē). To apstrādā BIOS programma, kas palielina dubultvārda saturu par 1.
- Operētājsistēmas funkcijas, kas dod diennakts laiku, pārrēķina šo veselo skaitli stundās, minūtēs, sekundēs un sekunžu simtdaļās.
- Var arī lietot BIOS pārtraukumu int 1Ah darbam ar laiku un datumu.

Funkcijas darbam ar laiku

Get Time

ah=2Ch

Rezultāts:

ch - stundas mov ah, 2Ch cl - minūtes int 21h

dh - sekundes

dl - sekundes simtdaļas

Set Time

ah=2Dh	mov	ah,	2Dh
ch=stundas	mov	ch,	11
cl= minūtes	mov	cl,	50
dh= sekundes	mov	dx,	0
dl= sekundes simtdalas	int	21h	

Rezultāts:

ah = 0, ja laiks uzstādīts, ah = 0FFh, ja laiks nepareizs

Funkcijas darbam ar datumu

Get Date

ah=2Ah

Rezultāts:

al - nedēļas diena (0-svētdiena, 1-pirmdiena,...)

cx - gads

dh - mēnesis mov ah, 2Ah

dl - diena int 21h

Set Date

ah=2Bh

cx= gads

dh= mēnesis

dl= diena

mov ah, 2Bh

mov cx, 2001

mov dh, 11

mov d1, 30

int 21h

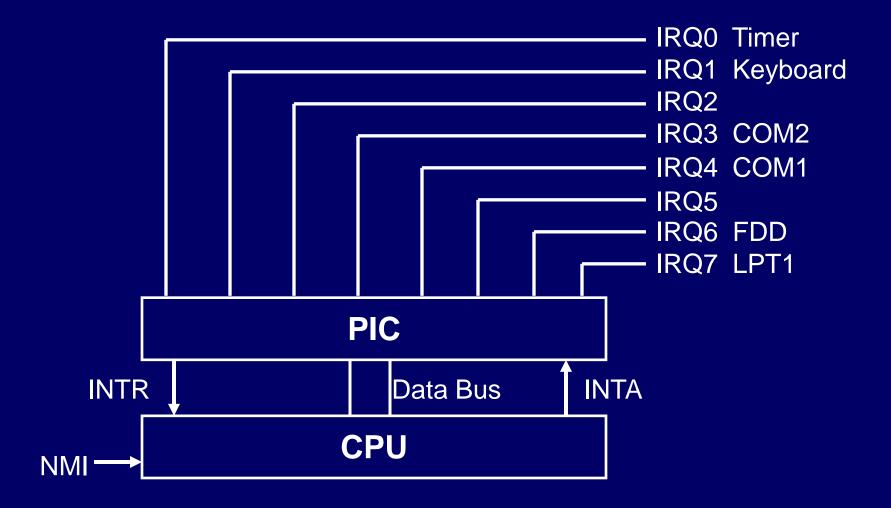
Rezultāts:

ah = 0, ja laiks uzstādīts, ah = 0FFh, ja laiks nepareizs

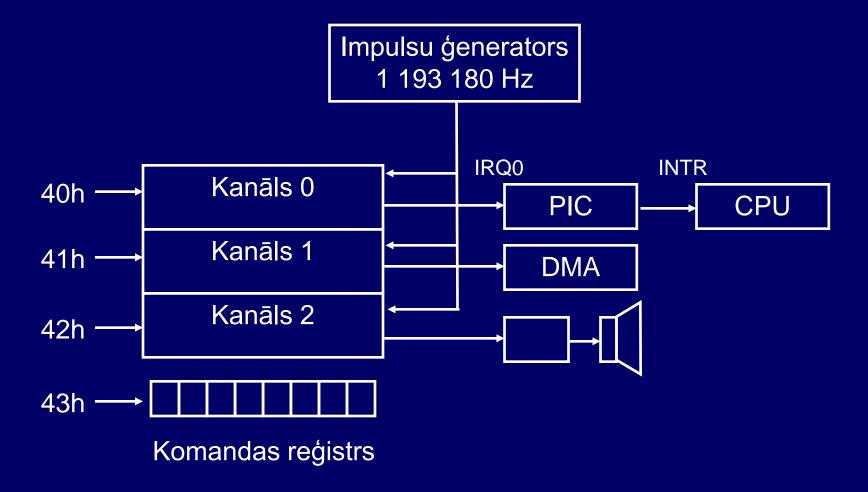
User Timer Interrupt

- Taimera pārtraukums rodas ik pēc 55 ms (18,2 reizes sekundē). To apstrādā BIOS programma, kas palielina dubultvārda saturu adresē 0000:046C par 1.
- Šī BIOS programma izpilda arī komandu int 1Ch (User Timer Interrupt). Pārtraukuma 1Ch apstrādes standartprogrammā ir tikai komanda iret.
- Šis pārtraukums paredzēts, lai lietotājs varētu apstrādāt taimera pārtraukumus, uzstādot savu pārtraukuma 1Ch apstrādes programmu.
- Pātraukumu 1Ch šim mērķim nav ieteicams izmantot.

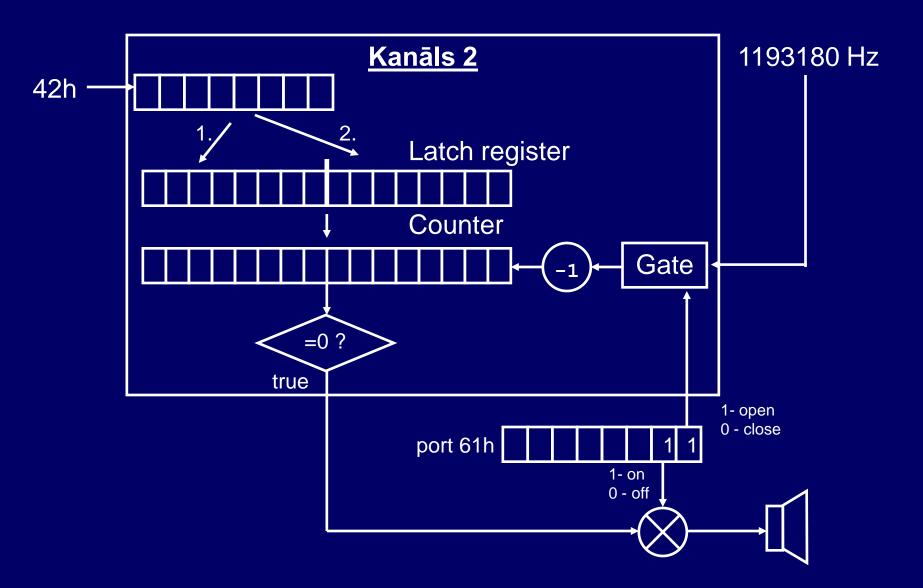
Aparatūras pārtraukums



Taimera mikroshēmas darbs



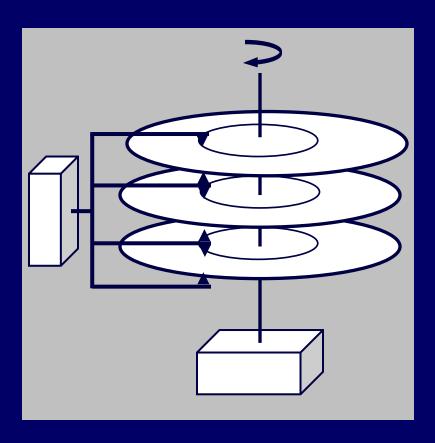
Taimera mikroshēmas kanāls 2



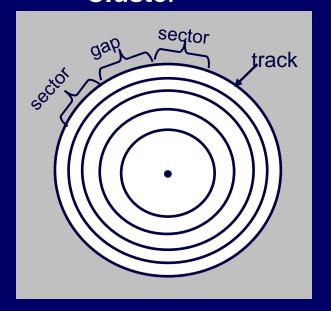
Piemērs

```
al, 10110110b; 10-ch, 11 - 2 bytes, 011 - regime, 0 - bin
mov
out 43h, al
                   ; command
mov ax, 1193 ; counter = 1193180 / 1000Hz
out 42h, al
                   ; low byte
mov al, ah
out 42h, al
                  ; high byte
in al, 61h
                   ; read port
                   ; and save
push ax
or al,03h
                   ; enable gate and speaker
out 61h, al
                   ; start sound
     ; ... delay looping ...
                   ; restore port value
pop ax
out 61h, al ; stop sound
```

Disku atmiņas organizācija



- Sector
- Track
- Cylinder
- Cluster



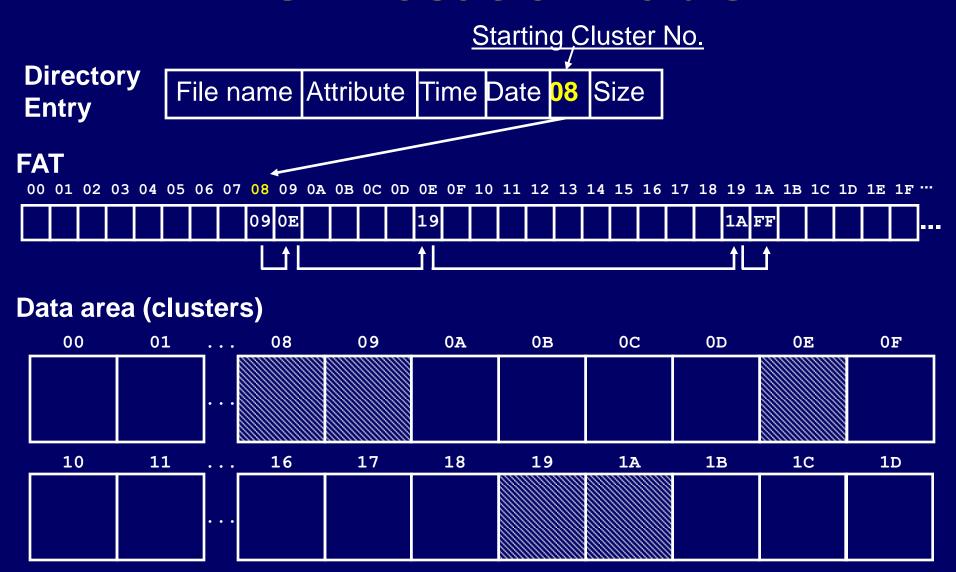
Lieto NTFS un FAT formatēšanas sistēmas

Informācijas izvietojums uz diska (FAT)

Boot record
FAT1
FAT2
Root directory
Data area

- Boot record fiziski pirmais diska sektors. Satur informāciju par diska formātu: sektora izmērs, sektoru skaits klāsterī, FAT skaits utt., kā arī izpildāmu boot kodu.
- FAT1 File Allocation Table, informācija par aizņemtajiem un brīvajiem diska klāsteriem.
- FAT2 otra FAT kopija
- Root directory saknes direktorijs ar fiksētu elementu skaitu.
- Data area apgabals, kur izvieto failus un apakšdirektorijus

File Allocation Table



Boot sector

```
buffer
                512 dup (0)
           db
                buffer
boot
           equ
                11 dup (0)
           db
res
         dw
sectSize
                0
clustSize
           db
                0
resSects dw
                0
fatCount db
                0
rootSize dw
                0
totalSects dw
                0
media
           db
                0
                0
fatSize
           dw
                0
trackSects dw
heads
                0
           dw
hidnSects
                0
           dw
```

Boot sector

```
; read boot sector using BIOS
    mov d1, 0 ; 0-A, 1-B, ...
    mov dh, 0; head
    mov ch, 0 ; cyl
    mov cl, 1 ; sector
    mov al, 1; count
    mov ah, 2; read
    mov bx, offset boot ;es:bx buffer
     int 13h
; read boot sector using operating system
    mov al, 0 ; 0-A, 1-B, ...
    mov cx, 1; count
    mov dx, 0; sector number 0,1,...
    mov bx, offset boot ;ds:bx buffer
     int 25h
```

NTFS vs FAT (http://www.ntfs.com)

Criteria	NTFS5	NTFS	exFAT	FAT32	FAT16	FAT12
Operating System	Windows 2000 Windows XP Windows 2003 Server Windows 2008 Windows Vista Windows 7	Windows NT Windows 2000 Windows XP Windows 2003 Server Windows 2008Windows Vista Windows 7	Windows CE 6.0 Windows Vista SP1 Windows 7 WinXP+KB955704	DOS v7 and higher Windows 98 Windows ME Windows 2000 Windows XP Windows 2003 Server Windows Vista Windows 7	DOS All versions of Microsoft Windows	DOS All versions of Microsoft Windows
		Li	imitations			
Max Volume Size	2 ⁶⁴ clusters minus 1 cluster	2 ³² clusters minus 1 cluster	128PB	32GB for all OS. 2TB for some OS	2GB for all OS. 4GB for some OS	16MB
Max Files on Volume	4,294,967,295 (2 ³² -1)	4,294,967,295 (2 ³² -1)	Nearly Unlimited	4194304	65536	
Max File Size	2 ⁶⁴ bytes (16 ExaBytes) minus 1KB	2 ⁴⁴ bytes (16 TeraBytes) minus 64KB	16EB	4GB minus 2 Bytes	2GB (Limit Only by Volume Size)	16MB (Limit Only by Volume Size)
Max Clusters Number	2 ⁶⁴ clusters minus 1 cluster	2 ³² clusters minus 1 cluster	4294967295	4177918	65520	4080
Max File Name Length	Up to 255	Up to 255	Up to 255	Up to 255	Standard - 8.3 Extended - up to 255	Up to 254
Overall Performance						
Built-In Security	Yes	Yes	Yes minimal ACL only	No	No	No
Recoverability	Yes	Yes	Yes if TFAT activated	No	No	No
Performance	Low on small volumes High on Large	Low on small volumes High on Large	High	High on small volumes Low on large	Highest on small volumes Low on large	High
Disk Space Economy	Max	Max	Max	Average	Minimal on large volumes	Max
Fault Tolerance	Max	Max	Yes if TFAT activated	Minimal	Average	Average

NTFS

- Versijas
 - v1.0 1993
 - v1.1 NT 3.5 1994
 - v1.2 NT 3.51, NT 4 1995-1996
 - v3.0 Windows 2000 ("NTFS V5.0")
 - v3.1
 - Windows XP 2001 ("NTFS V5.1"),
 - Windows Server 2003 2003 ("NTFS V5.2")
 - Windows Vista 2005 ("NTFS V6.0") Windows Server 2008, Windows 7
- Visa informācija par datiem uz diska glabājas kā metadati īpašā failā MFT (*Master File Table*) - par failiem, mapēm, metafailiem
- Metafailos glabājas informācija, kas nodrošina darbu ar failu sistēmu

Master File Table

Segment Number	File Name	Purpose
0	\$MFT	Describes all files on the volume, including file names, timestamps, stream names, and lists of cluster numbers where data streams reside, indexes, security identifiers, and file attributes like "read only", "compressed", "encrypted", etc.
1	\$MFTMirr	Duplicate of the first vital entries of \$MFT, usually 4 entries (4 KiB).
2	\$LogFile	Contains transaction log of file system metadata changes.
3	\$Volume	Contains information about the volume, namely the volume object identifier, volume label, file system version, and volume flags (mounted, chkdsk requested, requested \$LogFile resize, mounted on NT 4, volume serial number updating, structure upgrade request). This data is not stored in a data stream, but in special MFT attributes: If present, a volume object ID is stored in an \$OBJECT_ID record; the volume label is stored in a \$VOLUME_NAME record, and the remaining volume data is in a \$VOLUME_INFORMATION record. Note: volume serial number is stored in file \$Boot (below).
4	\$AttrDef	A table of MFT attributes which associates numeric identifiers with names.
5		Root directory. Directory data is stored in \$INDEX_ROOT and \$INDEX_ALLOCATION attributes both named \$I30.
6	\$Bitmap	An array of bit entries: each bit indicates whether its corresponding cluster is used (allocated) or free (available for allocation).
7	\$Boot	Volume boot record. This file is always located at the first clusters on the volume. It contains bootstrap code (see NTLDR/BOOTMGR) and a BIOS parameter block including a volume serial number and cluster numbers of \$MFT and \$MFTMirr. \$Boot is usually 8192 bytes long.
8	\$BadClus	A file which contains all the clusters marked as having <u>bad sectors</u> . This file simplifies cluster management by the chkdsk utility, both as a place to put newly discovered bad sectors, and for identifying unreferenced clusters. This file contains two data streams, even on volumes with no bad sectors: an unnamed stream contains bad sectors—it is zero length for perfect volumes; the second stream is named \$Bad and contains all clusters on the volume not in the first stream.
9	\$Secure	Access control list database which reduces overhead having many identical ACLs stored with each file, by uniquely storing these ACLs in this database only (contains two indices \$SII: perhaps [citation needed] Security ID Index and \$SDH: Security Descriptor Hash which index the stream named \$SDS containing actual ACL table). [1]
10	\$UpCase	A table of unicode uppercase characters for ensuring case insensitivity in Win32 and DOS namespaces.
11	\$Extend	A filesystem directory containing various optional extensions, such as \$Quota, \$Objld, \$Reparse or \$UsnJrnl.
12 23	Reserved for \$MFT extension entries.[31]	
usually 24	\$Extend\\$Quota	Holds disk quota information. Contains two index roots, named \$O and \$Q.
usually 25	\$Extend\\$ObjId	Holds distributed link tracking information. Contains an index root and allocation named \$0.
usually 26	\$Extend\\$Reparse	Holds reparse point data (such as symbolic links). Contains an index root and allocation named \$R.
27	file.ext	Beginning of regular file entries.

Konsultācija:

Eksāmens: