### VILNIAUS UNIVERSITETAS MATEMATIKOS IR INFORMATIKOS FAKULTETAS PROGRAMŲ SISTEMŲ KATEDRA

## Operacinės sistemos

1-asis LABORATORINIS DARBAS

"Virtualios ir realios mašinos projektas"

Atliko: Programų sistemų 2 kurso, 4 grupės studentas

Benediktas Gricius

## **Turinys**

1 Įgyvendinama užduotis	2
2 Realios mašinos aprašas	
2.1 Realios mašinos schema	
2.2 Realios mašinos registrai	5
2.3 Supervizoriniai pertraukimai	6
2.4 Programiniai pertraukimai	6
2.5 Realios mašinos rėžimai	7
2.6 Puslapių transliacija	7
2.7 Swapping'o palaikymas	8
2.8 Taimerio mechanizmas	8
2.9 Įvedimo ir išvedimo įrenginiai	8
2.10 Atminties įrenginiai	9
2.11 Išorinės atminties (kietojo disko) struktūra	9
3 Virtualios mašinos aprašas	10
3.1 Virtualios mašinos vykdymas	10
3.2 Virtualios mašinos registrai	10
3.3 Virtualios mašinos atmintis	10
3.4 Virtualios mašinos komandų sistema	11
3.4.1 Ne steko komandos	11
2.4.2 Dynamany naviguntimas i stales	
3.4.2 Duomenų persiuntimas į steką	11
3.4.3 Steko viršūnės peržiūra ir valdymas	
	11
3.4.3 Steko viršūnės peržiūra ir valdymas	11 11
3.4.3 Steko viršūnės peržiūra ir valdymas	
3.4.3 Steko viršūnės peržiūra ir valdymas	11 11 11 12

## 1 Įgyvendinama užduotis

#### 4. Projektuojama interaktyvi OS.

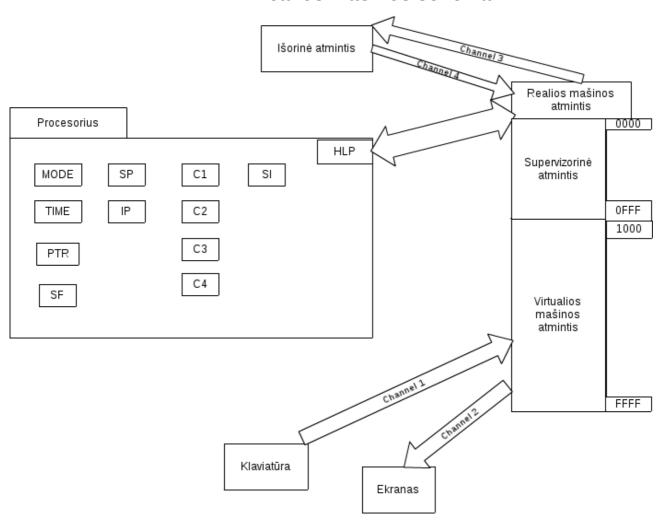
*Virtualios mašinos procesoriaus* komandos operuoja su duomenimis, esančiais steko viršūnėje. Yra komandos duomenų persiuntimui iš atminties į steką ir atvirkščiai, aritmetinės (sudėties, atimties, daugybos, dalybos), sąlyginio ir besąlyginio valdymo perdavimo, įvedimo, išvedimo ir programos pabaigos komandos. Registrai yra du: komandų skaitiklio ir steko viršūnės. Atminties dydis yra 256 blokų po 256 žodžius (žodžio ilgį pasirinkite patys).

*Realios mašinos procesorius* gali dirbti dviem režimais: vartotojo ir supervizoriaus. Virtualios mašinos atmintis atvaizduojama į vartotojo atmintį naudojant puslapių transliaciją. Numatytas swapping mechanizmo palaikymas, t.y. vartotojo atminties puslapiai gali būti iškeliami į išorinę atminti. Yra taimeris, kas tam tikrą laiko intervalą generuojantis pertraukimus. Įvedimui naudojama klaviatūra, išvedimui - ekranas. Yra išorinės atminties įrenginys - kietasis diskas.

*Vartotojas, dirbantis su sistema*, programas paleidžia interaktyviai, surinkdamas atitinkamą komandą. Laikoma, kad vartotojo programos yra realios mašinos kietajame diske, į kurį jos patalpinamos "išorinėmis", modelio, o ne projektuojamos OS, priemonėmis. Trūkstant atminties, sistema dalį vartotojo atminties puslapių (bet ne visą kažkurios VM atmintį) perkelia į išorinę atmintį, t.y. naudoja swapping'ą.

# 2 Realios mašinos aprašas

## 2.1 Realios mašinos schema



# 2.2 Realios mašinos registrai

Registras	Pavadinimas	Dydis bitais	Aprašymas
MODE	Realios mašinos rėžimo registras	8	Ne 0 – jei dirbama vartotojo rėžimu 0 – dirbama supervizoriniu rėžimu
PTR	Puslapių transliacijos registras	16	Vyresnysis baitas saugo puslapių lentelės pradžios bloko numerį. Jaunesnysis baitas saugo įrašų kiekį puslapių lentelėje.
SP	Stack Pointer (steko viršūnės registras)	8	Virtualios mašinos steko registras. Pradinė reikšmė 00.
A	Darbinis	32	Darbinis žodžio dydžio registras
IP	Instruction Pointer (komandų skaitliukas)	8	Virtualios mašinos komandų skaitliukas
SF	Status Flag (požymių registras)	8	Parodo procesoriaus būseną, vėliausio aritmetinio veiksmo rezultato požymis.
TIME	Timer	16	Skaičiuoja, kiek taktų liko iki sekančio pertraukimo signalo iškvietimo.
SI	Supervisor Interrupt	8	Parodo kilusio supervizorinio pertraukimo numerį.
PI	Program Inerrupt	8	Parodo kilusio programinio pertraukimo numerį.
C1	Channel 1	8	Ar šiuo metu yra atliekamas įvedimas klaviatūra? 0 – ne 1 – taip
C2	Channel 2	8	Ar šiuo metu yra atliekamas išvedimas į ekraną? 0 – ne 1 – taip
C3	Channel 3	8	Ar šiuo metu yra atliekamas rašymas į išorinę atmintį? 0 – ne 1 – taip
C4	Channel 4	8	Ar šiuo metu yra atliekamas skaitymas iš išorinės atminties? 0 – ne 1 – taip

## 2.3 Supervizoriniai pertraukimai

Pertraukimai į kuriuos reaguoja reali mašina. Apie tai, koks pertraukimas kilo reali mašina žino pagal SI registro reikšmę:

SI reikšmė	Pavadinimas	Aprašymas
0	-	Jokio pertraukimo
1	Full Stack	Jeigu reikia dalį steko atminties iškelti į swap atmintį. Kyla, kai SP reikšmė PUSH veiksmu padaroma į FF.
2	Empty Stack	Jei išsemtas visas stekas.

Taip pat, nors atskiro pertraukimo numerio neišskiriama, bet po kiekvienos komandos įvykdymo patikrinama ar SF registre požymis TF yra aktyvuotas (bitas vienetas). Jei taip, yra įvykdoma žingsnio pertraukimo apdorojimo procedūra. Patogi naudoti debug rėžimui.

## 2.4 Programiniai pertraukimai

Virtualios mašinos vykdymo metu sukeliami pertraukimai. Apie kilusį pertraukimą sužinoma iš PI registro reikšmės.

PI reikšmė	Pavadinimas	Aprašymas
0	-	Jokio pertraukimo
1	Halt	Programa baigė darbą
2	OPK undefined	Neteisingas operacijos kodas
3	Operand undefined	Netinkamai apibrėžtas komandos operandas
4	General Protection	Peržengti segmento rėžiai
5	Input	Reikia laukti įvedimo iš klaviatūros
6	Output	Reikia atlikti išvedimą į ekraną

#### 2.5 Realios mašinos rėžimai

Reali mašina palaiko du vykdymo rėžimus:

- <u>Supervizorini</u> prieinama visi atmintis bei visi realios mašinos registrai, valdoma visa reali mašina.
- <u>Vartotojo</u> vykdoma virtuali mašina, tačiau prieinama tik jai numatyta atminties sritis (kodas ir stekas).

## 2.6 Puslapių transliacija

Realioje mašinoje numatyta puslapių transliacija.

Veikiant virtualiai mašinai PTR registre saugoma informacija:

- puslapių lentelės pradžios bloko numeris
- įrašų (eilučių) puslapių lentelėje kiekis.

Reali mašina norėdama sužinoti, kur yra kažkuris atminties puslapis ar žodis kreipiasi į puslapių lentelę ir pagal tai apskaičiuojamas to puslapio ar žodžio absoliutus adresas visoje mašinoje.

Kiekvienas įrašas puslapių lentelėje užima vieną žodį.

#### Pavyzdys:

Reali mašina turi 256 puslapius (blokus), kiekvieno dydis 256 baitai.

Pirmi 16 puslapių skiriami supervizorinės atminties reikmėms.

Paleidus programą prog.pr jos puslapiai atsitiktinai sudedami į laisvus realios mašinos puslapius.

Tarkim gavome tokį išdėstymą puslapiais: Stack(#20), Dataseg(#51), Codeseg(#31), PTT(#68).

Reiškia: 20-tas puslapis skiriamas stekui, 51 – duomenų segmentui, 31 – kodo segmentui,

Puslapių lentelė bus 68-tame puslapyje ji susidės iš 3 žodžių: 20,51,31.

### 2.7 Swapping'o palaikymas

Vykdomos virtualios mašinos turi tik kodą ir steką (šioje realizacijoje nebus naudojamas duomenų segmentas).

Programoms operuojant steke esančiais duomenimis kyla galimybė steke nesutalpinti visų reikalingų duomenų. Todėl yra numatytas swapping mechanizmas.

Kiekvienai virtualiai mašinai sukuriamas atskiras laikinas failas swappingo mechanizmui vykdyti. Jis yra ištrinamas, kai virtuali mašina įvykdo komandą HALT.

Pasitelkiant swappingą, kai stekas yra užpildomas pilnai, tada pusė jo žodžių yra iškeliami į išorinę atmintį. Išimant iš steko elementus ir pagrindinėje atmintyje nebelikus steko žodžių, bet kai jų yra išorinėje atmintyje naudojamoje swappingui, jie paimami iš šios išorinės atminties ir sukeliami į steką.

Taip vartotojui (virtualiai mašinai) sudaromas įspūdis, kad stekas yra didelis, nors realiai jam skiriamas tik vienas atminties blokas.

#### 2.8 Taimerio mechanizmas

Reali mašina turi registrą TIME.

Po kiekvienos įvykdytos komandos šio registro reikšmė yra sumažinama vienetu. Pradinę reikšmę gali nusistatyti vartotojas dirbantis su operacine sistema suvedęs komandą:

Numatytoji reikšmė paleidus virtualią mašiną yra 10.

Viena komanda laikoma vienu procesoriaus taktu, o išvedimo ir įvedimo – dviem. Vos TIME registro reikšmė yra 0, kyla supervizorinis taimerio pertraukimas: įvykdoma timerio pertraukimo apdorojimo procedūra ir TIME reikšmė vėl nustatoma į 10.

## 2.9 Įvedimo ir išvedimo įrenginiai

Projektuojama OS yra interaktyvi. Ji leidžia vartotojui suvedant komandas reguliuoti realios mašinos veikimą, bei matyti tų veiksmų rezultatus.

**<u>Ivedimo įrenginys</u>** – klaviatūra, atitinkamą komandą vartotojas suveda kaip simbolių eilutę ir norėdamas vykdyti spaudžia ENTER klavišą.

<u>Išvedimo įrenginys</u> – ekranas, vartotojui realios mašinos darbo rezultatas parodomas ekrane.

## 2.10 Atminties įrenginiai

<u>Išorinė atmintis</u> – kietasis diskas, atminties tipas, kur duomenys išlieka ir nedirbant realiai mašinai.

**Realios mašinos atmintis** – tai atminties erdvė, kurioje yra 256 blokai po 256 žodžius. Žodžio dydis yra 32 bitai. Ši skirstoma į supervizorinę ir virtualios mašinos atmintis.

<u>Supervizorinė atmintis</u> - Realios mašinos atminties pradžios 16 blokų naudojami tik realios mašinos reikmėms ir virtualiai mašinai yra neprieinami. Ten gali būti saugomi realios mašinos darbui reikalingi duomenys.

<u>Virtualios mašinos atmintis</u> – Keletas puslapių realios mašinos atminties, kurie skiriami virtualios mašinos reikmėms – kodui ir stekui. Pritrūkus jos yra naudojamasi swappingo galimybe.

## 2.11 Išorinės atminties (kietojo disko) struktūra

Offset (žodžiais)	Dydis (žodžiais)	Paskirtis
0	1	Kietojo disko dydis sektoriais
1	1	Kietojo disko sektoriaus dydis žodžiais
2	1	Particijų kietąjame diske kiekis
3 + 2i	1	i-tosios particijos dydis sektoriais
4 + 2i	1	I-tosios particijos magic number

#### Pastabos:

- 1. Tinkamo naudoti kietojo disko dydis žodžiais turi būti diske įrašytųjų pirmųjų dviejų žodžių sandaugai. Kitu atveju kietasis diskas laikomas netinkamu naudoti.
- 2. Pirmosios (particijų lentelei skirtos) particijos magic number'iu turi būti "MBR"
- 3. Lygiai viena iš particijų privalo būti skirta SWAPingui ir pažymėta magic number'iu "SWP"

## 3 Virtualios mašinos aprašas

## 3.1 Virtualios mašinos vykdymas

Prireikus realiai mašinai vykdyti realios mašinos užduotį yra išskiriama atmintis:

- Vienas blokas puslapių lentelei
- Vienas blokas kodo segmentui
- Vienas blokas steko segmentui (esant poreikiui naudojamas swapping'as, dalis informacijos padedama į failą)

Yra vykdomas kodas esantis kodo segmente ir operuojama tik tais duomenimis, kurie yra steko viršūnėje.

## 3.2 Virtualios mašinos registrai

**SP** – stack pointer – 1 baito steko viršūnės poslinkis nuo steko puslapio pradžios

 IP – instruction pointer – 1baito virtualios mašinos komandų skaitliukas, poslinkis nuo kodo puslapio pradžios.

Vykdant komandas nuosekliai IP rodo į šiuo metu vykdomą kodo eilutę. Steko viršūnės registras rodo į vėliausiai steke padėtą elementą.

### 3.3 Virtualios mašinos atmintis

Virtualios mašinos atmintis yra sudaryta iš 256 blokų po 256 žodžių.

Žodžio ilgis – 4 baitai (32 bitai).

Komandos dirba su steke esančiais duomenimis. Valdymo perdavimo komandos reaguoja į SF registro požymius.

## 3.4 Virtualios mašinos komandų sistema

#### 3.4.1 Ne steko komandos

HALT – baigti virtualios mašinos darbą

#### 3.4.2 Duomenų persiuntimas į steką

**PNxx** – PUSH Number (xx – baito šešioliktainėje sistemoje reikšmė 00-FF)

**PCPY** – PUSH Copy – į steką dar kartą padedama steko viršūnės reikšmė

#### 3.4.3 Steko viršūnės peržiūra ir valdymas

**POPx** – POP Nowhere išimama steko viršūnės reikšmė, bet niekur nepadedama

TOPN – Steko viršūnės reikšmė išspausdinama kaip skaičius ekrane jos neišimant

TOPS – Steko viršūnės reikšmė išspausdinama kaip simbolis ekrane jos neišimant

**POPS** – Steko viršūnės reikšmė išimama iš steko ir išspausdinama ekrane

**SWAP** – Steko viršūnės ir už jos einančio žodžių reikšmės sukeičiamos

**POPA** – Steko viršūnės reikšmė įdedama į darbinį registrą

**PUSA** – Darbinio registro reikšmė padedama į steką

 ${f PUSW}$  – Į steką padedamas žodis iš duomenų segmento (kokiu poslinkiu parodo darbinis registras A)

 ${f POPW}$  – Į duomenų segmentą iš steko paimamas žodis (kokiu poslinkiu parodo darbinis regisras A)

#### 3.4.4 Įvedimo ir išvedimo komandos

**PRNL** – Išspausdinamas naujos eilutės simbolis

**PRNT** – (PRiNT) Iškviečiamas pertraukimas simbolių eilutei išspausdinti (A reikšmė rodo kiek simbolių, steko viršūnės reikšmė – nuo kurio).

**PRS**x – Išspausdinamas vietoj x nurodytas simbolis

#### 3.4.5 Aritmetinės virtualios mašinos komandos

Atliekant aritmetinis operacijas yra išimami abu operandai iš steko, suskaičiuojamas rezultatas ir šis patalpinamas į steką. Naudojant jas yra nustatomi SF požymiai (flagai) CF ir ZF.

- MULT Steko viršūnėje esančių reikšmių daugyba
- ADDT Steko viršūnėje esančių reikšmių sudėtis
- **SUBT** Steko viršūnėje esančių reikšmių atimtis (iš reikšmės esančiossteko viršūnėje atitmama reikšmė esanti už jos)
- $\mathbf{DIVT}$  Steko viršūnėje esančių reikšmių dalyba. Už steko viršūnės esanti reikšmė padalinama iš steko viršūnės reikšmės. Kaip rezultatas į steką paeiliui padedami: rezultatas, po to liekana.
- **CMPT** Atliekama SUBT nekeičiant steko būsenos (palyginimo operacija, nustatomi tik SF požymiai).

#### 3.4.6 Valdymo perdavimo komandos

Besąlyginis valdymo perdavimas:

 $\mathbf{JMxx}$  – pereinama vykdyti kodo eilutės numeriu xx (xx – du šešioliktainiai skaitmenys, t. y. vieno baito skaičius).

Sąlyginis valdymo perdavimas:

Patikrinama sąlyga. Jei ji netenkinama, einama vykdyti sekančios komandos paeiliui. Jei tenkinama – einama vykdyti komandos eilutėje xx, kur xx – vieno baito reikšmė išreiškta dviem šešioliktainiais skaitmenimis.

(skirta naudoti po CMPT komandos).

Komanda Pavadinimas		Tikrinama sąlyga (SF registre)
JExx	Jump If Equal	ZF=1
JNxx	Jump if Not Equal	ZF=0
JAxx Jump if Above		CF=0
JBxx Jump if Below		CF=1
JaXX	Jump if Above or Equal	CF=0
JbXX	Jump if Below or Equal	CF=1 arba ZF=1

## 3.5 Virtualios mašinos užduočių formulavimas

Užduoties kodas yra surašomas faile. Visame faile rašant tik vykdymui reikalingas komandas. Paskutinė vykdoma komanda privalo būti HALT. Kitu atveju virtualios mašinos darbo rezultatai nėra apibrėžti.

Bendra programos schema:

#### **#DATASEG:**

**DW** simbolinis žodis – 4simboliai tarp kabučių (pvz.: DW "ABCD")

**DPI neneigiamas sveikas skaičius** (pvz. DPI 5)

**DNI neigiamas sveikas skaičius** (pvz. DNI -2)

**#CODESEG:** 

<komandos po 4 simbolius>

**HALT** 

#### Pastaba:

Naują eilutę žymi žodis, kurio skaitinė reikšmė -1 (t. y. DNI -1)

Eilutės pradžioje panaudotas // **reiškia komentarą** (eilutė praleidžiama ir neparsinama jos tolesnė sintaksė). Tuščios arba tarpų pilnos eilutės taip pat praleidžiamos.

Prieš komandą ir po jos tarpai leidžiami.

# 3.5.1 "Labas Pasauli" programa

#DATASEG:
DW 'Laba'
DW 's pa'
DW 'saul'
DW 'i'
#CODESEG:
PU0D
//darbinis registras parodys spausdinamo stringo ilgį
POPA
//steko viršūnėje – poslinkis nuo duomenų segmento pradžios
PU00
//iškviečiamas pertraukimas simbolių eilutei išspausdinti
PRNT
//išspausdinamas \n
PRNL
HALT