Virtualios ir realios mašinos projektas

Atilko: Irmantas Varačisnkas, Karolis Šimaitis, Miglė Augustinaitė

Turinys

1	Pro	jekto sąlygos	2
2	Realios mašinos modelis		
	2.1	Realios mašinos brėžinys	3
	2.2	Realios mašinos registrai	3
	2.3	Taimerio mechanizmas	4
	2.4	Supervizoriniai pertraukimai	4
	2.5	Programiniai pertraukimai	5
	2.6	Realios mašinos rėžimai	5
	2.7	Puslapių transliacija	5
	2.8	Įvedimas ir išvedimas	5
	2.9	Atminties įrenginiai	5
	2.10		6
3	Virt	tualios mašinos modelis	7
	3.1	Virtualios mašinos schema	7
	3.2	Virtualios mašinos samprata	7
	3.3	Virtualios mašinos loginiai komponentai	7
		3.3.1 Virtualios mašinos atmintis	7
		3.3.2 Virtualios mašinos procesorius	7
		3.3.3 Virtualios mašinos komandų sistema	8
4	Prog	gramos pavyzdys	11

1 Projekto sąlygos

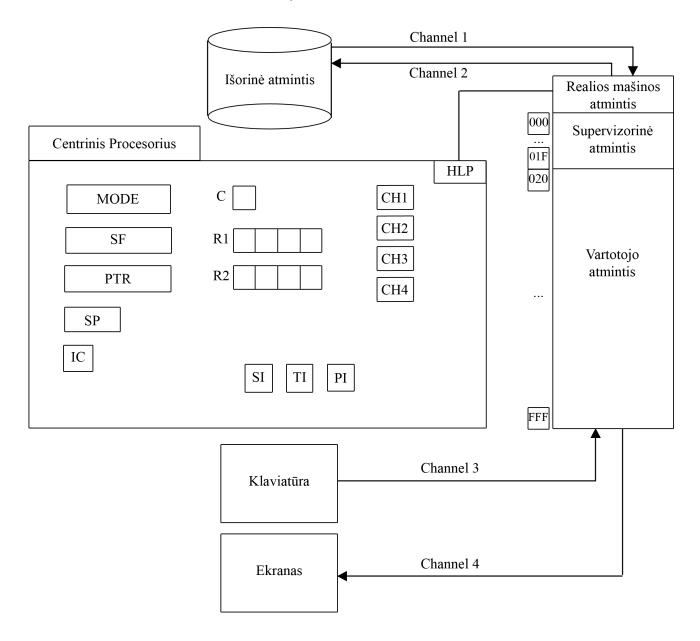
Projektuojama interaktyvi OS.

Virtualios mašinos procesoriaus komandos operuoja su duomenimis, esančiais registruose ir ar atmintyje. Yra komandos duomenų persiuntimui iš atminties į registrus ir atvirkščiai, aritmetinės (sudėties, atimties, daugybos, dalybos, palyginimo), sąlyginio ir besąlyginio valdymo perdavimo, įvedimo, išvedimo, darbo su failais (atidarymo, skaitymo, rašymo, uždarymo, sunaikinimo) ir programos pabaigos komandos. Registrai yra tokie: komandų skaitiklis, bent du bendrosios paskirties registrai, požymių registras (požymius formuoja aritmetinės, o į juos reaguoja sąlyginio valdymo perdavimo komandos). Atminties dydis yra 16 blokų po 16 žodžių (žodžio ilgį pasirinkite patys).

Realios mašinos procesorius gali dirbti dviem režimais: vartotojo ir supervizoriaus. Virtualios mašinos atmintis atvaizduojama į vartotojo atmintį naudojant puslapių transliaciją. 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.

2 Realios mašinos modelis

2.1 Realios mašinos brėžinys



2.2 Realios mašinos registrai

- 1. HLP bet kuris aukšto lygio kalbos procesorius. Vartotojo režime HLP vykdo užduoties programą.
- 2. MODE realios mašinos rėžimo registras. Dydis 1 baitas. Jei reikšmė 0, dirbama supervizoriaus rėžimu, jei reikšmė nėra 0, tada dirbama vartotojo rėžimu.
- 3. SF požymių registras. Dydis 1 baitas. Parodo procesoriaus būseną po aritmetinio veiksmo.

Požymių registro struktūra: X X X X X CF ZF OF

• X - nenaudojamas.

- CF carry flag. Rezultatas netilpo į skaičiaus be ženklo rėžius.
- ZF zero flag. Rezultatas yra nulis.
- OF overflow flag. Rezultatas netilpo į skaičiaus su ženklu rėžius.
- 4. PTR puslapių lentelės registras. Dydis 2 baitai. Vyresnysis baitas saugo puslapių lentelės bloko numerį, jaunesnysis baitas saugo puslapių lentelės dydį.
- 5. SP steko rodyklė. Dydis 1 baitas. Rodo į virtualios mašinos steko viršūnę.
- 6. IC instrukcijų skaitliukas. Dydis 1 baitas. Rodo virtualios mašinos einamąją instrukciją.
- 7. C loginis trigeris. Dydis 1 baitas. 0 yra false, visa kita yra true.
- 8. R1, R2 bendros paskirties registrai. Dydis po 4 baitus. Skirti atlikti komandoms.
- 9. Kanalų registrai. Dydis po 1 baitą.
 - CH1 registras rodantis ar yra atliekamas persiuntimas iš išorinės atminties į realią atmintį arba atvirkščiai.
 - CH2 registras rodantis ar atliekamas įvedimas iš klaviatūros.
 - CH3 registras rodantis ar atliekamas išvedimas į ekraną.
- 10. SI supervizoriaus pertraukimų registras. Dydis 1 baitas.
- 11. PI programinių pertraukimų registras. Dydis 1 baitas.
- 12. TI taimerio registras. Dydis 1 baitas.

2.3 Taimerio mechanizmas

Po kiekvienos įvykdytos komandos taimerio registras yra sumažinamas vienetu. Pradinę taimerio reikšmę gali nustatyti vartotojas, tačiau numatytoji reikšmė yra 10.

Kai šio registro reikšmė pasiekia nulį, iškviečiamas supervizorinis taimerio pertraukimas. Įvykdžius taimerio pertraukimo apdorojimo procedūrą, taimerio registro reikšmė vėl tampa 10.

2.4 Supervizoriniai pertraukimai

Supervizoriniai pertraukimai yra iškviečiami tuomet, kai SI registras nėra lygus nuliui arba TI registras yra lygus nuliui.

Pertraukimai pagal SI registro reikšmę:

- 0 jokio pertraukimo.
- 1 taimerio pertraukimas.
- 2 HALT. Programa baigė darba.

2.5 Programiniai pertraukimai

Programiniai pertraukimai yra iškviečiami tuomet, kai PI registras nėra lygus nuliui. Pertraukimai pagal PI registro reikšmę:

- 0 jokio pertraukimo.
- 1 Undefined operation code. Neteisingas operacijos kodas.
- 2 Undefined address. Neteisingas adresas.
- 3 Division by zero. Dalyba iš nulio.

2.6 Realios mašinos rėžimai

Reali mašina gali vykdyti darbą dvejais rėžimais: supervizoriaus arba vartotojo.

Supervizoriaus rėžimu programa bus vykdoma nuo pradžios iki galo, ją nutraukti gali tik pertraukimai. Visi realios mašinos resusrsai yra prieinami.

Vortotojo rėžimu programa gali vykti kelios programos vienu metu, po kiekvieno veiksmo taimeris mažinamas ir kai jis pasiekia nulį, toliau procesoriaus darbą nustato prioritetų automatas. Prieinama atmintis yra tik ta, kurią išskyrė procesorius.

2.7 Puslapių transliacija

Puslapių transliavimo mechanizmas naudojamas, tam, kad galėtumę susieti virtualią ir realią atmintis. registre PTR bus laikomas puslapiavimo lentelės bloko adresas, kurio kiekviename žodyje bus laikomas virtualios mašinos puslapio takelio adresas. a_0 ir a_1 naudojami naudojamas gauti puslapių leneltės adresą, naudojama formulė yra tokia:

$$10 * a_0 + a_1$$

Dviženklis adresas x_0 , x_1 realiojoje mašinoje apskaičiuojamas taip: $10*[10*(10*a_0+a_1)+x_0]+x_1$

2.8 Įvedimas ir išvedimas

Kadangi projektuojama OS yra interaktyvi, vartotojas gali įvesti komandas ir/ar duomenis ir taip reguliuoti realios mašinos darbą ir matyti šių komandų rezultatus.

Įvedimo įrenginys - klaviatūra. Suvedama komanda arba jos duomenys ir paspaudžiamas mygtukas ENTER, kad būtų paleidžiamas arba pratęsiamas jos vykdymas.

Išvedimo įrenginys - ekranas. Įvykdytų komandų rezultatai gali būti išvedami į ekraną.

2.9 Atminties įrenginiai

Išorinė atmintis - kietasis diskas. Jame duomenys bus išsaugoti net ir išjungus realią mašiną.

Realios mašinos atmintis - atmintis esanti realioje mašinoje. Ji suskirstyta į 16 blokų po 16 žodžių, vieno žodžio dydis yra 32 bitai. Ją toliau skirstome į supervizorinę ir vartotojo atmintį:

• Supervizorinė atmintis - 2 blokai išskirti realios mašinos atminties pradžioje. Jie nėra prieinami vartotojui.

 Vartotojo atmintis - Visa likusi realios mašinos atmintis. Ją galima skirstyti virtualioms mašinoms.

2.10 Išorinė atmintis

Išorinė atmintis bus realizuojama failu kietajame diske. Darbą su ja vykdys HLP. Išorinė atmintis yra 256 blokai po 16 takelių po 16 žodžių po 4 baitus, t.y. 262144 baitų. Pirmojo bloko struktūra:

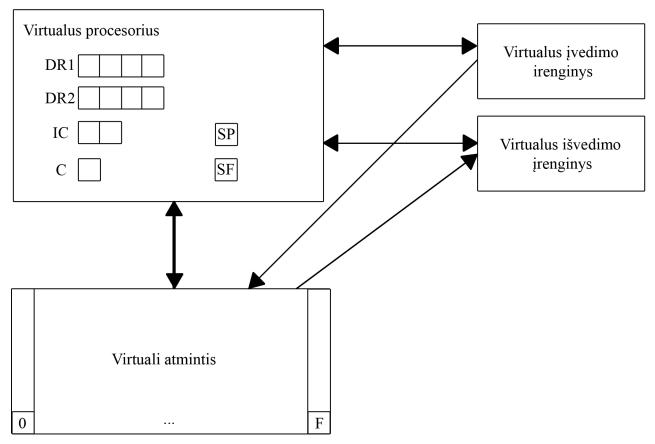
Šis blokas yra skirtas aprašyti kokioms programoms yra duoti kiti blokai. Pirmasis žodis aprašo programą esančią pirmąjame bloke, antrasis - antrajame ir t.t. Vieno žodžio struktūra: $x_1x_2x_3x_4$

 x_1x_2 yra skirti failo pavadinimui, x_3 yra skirtas nusakyti, ar failas atidarytas, ar ne(0 jei neatidarytas, 1, jei atidarytas), o x_4 yra skirti nusakyti kelinta išskaidyto failo dalis tai yra. Kitų blokų struktūra:

- Pirmasis žodis yra specialus ženklas susidedantis iš keturių dolerių (\$\$\$).
- Antrasis žodis yra toks pat, kaip ir šį bloką aprašantis žodis, esantis pimajame bloke. (Pvz: Jei esame trečiajame bloke, tada šio bloko antrasis žodis sutampa su pirmojo bloko trečiuoju).
- Visi kiti žodžiai skirti duomenims.

3 Virtualios mašinos modelis

3.1 Virtualios mašinos schema



3.2 Virtualios mašinos samprata

Virtuali mašina - tai tarsi realios mašinos kopija. Virtuali mašina yra sudaryta iš realios mašinos komponenčių, tokių kaip procesorius, atmintis, įvedimo/išvedimo įrenginiai. Jiems yra suteikiama paprastesnė nei reali vartotojo sąsaja.

3.3 Virtualios mašinos loginiai komponentai

3.3.1 Virtualios mašinos atmintis

Virtualiai mašinai skirta 16 blokų po 16 žodžių, vieno žodžio dydis yra 32 bitai. Vienas blokas yra skirtas virtualios mašinos stekui.

3.3.2 Virtualios mašinos procesorius

Virtualios mašinos registrai:

1. Duomenų registrai:

- DR1 Data Register. Dydis 4 baitai. Naudojamas duomenų pakrovimui į jį iš atminties ir iš jo į atmintį. Taip pat gali būti naudojamas operacijose.
- DR2 Data Register. Dydis 4 baitai. Naudojamas duomenų pakrovimui į jį iš atminties ir iš jo į atmintį. Taip pat gali būti naudojamas operacijose.

2. Segmentų registrai:

- CS Code Segment. Rodyklė rodanti į kodo segmentą atmintyje.
- DS Data Segment. Rodyklė rodanti i duomenų segmenta atmintyje.
- ST Stack Segment. Rodyklė rodanti į steko segmentą atmintyje.

3. Nuorodu registrai:

- IC Instruction Counter. Saugoma einamosios komandos žodžio indeksas.
- SP Stack Pointer. Saugomas steko viršūnės žodžio indeksas.

4. Loginiai registrai:

• SF - Status Flag. Rodo procesoriaus būseną po aritmetinio veiksmo.

3.3.3 Virtualios mašinos komandų sistema

Vieną komandą sudaro 4 baitai, tačiau nebūtinai visi baita privalo būti naudojami.

1. Aritmetinės komandos

- ADRR sudeda registrus DR1 ir DR2. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti visus flag'us.
- ADxy sudeda registrą DR1 ir žodį esantį duomenų segmente adresu 10*x + y. Rezultatas laikomas registre DR1. Gali paskeisti visus flag'us.
- SBRR atema DR2 reikšmę iš DR1. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti visus flag'us.
- SBxy atema žodį esantį duomenų segmente adresu 10*x + y iš registro DR1. Rezultatas laikomas registre DR1. Gali pakeisti visus flag'us.
- MLRR sudaugina registrus DR1 ir DR2. Rezultatas laikomas registre DR1. Gali pakeisti visus flag'us.
- MLxy sudaugina registrą DR1 iš žodžio esančio duomenų segmente adresu 10*x +
 y. Gali pakeisti visus flag'us.
- DVRR padalina DR1 iš DR2. Dalybos rezultatas laikomas registre DR1, modulio rezultatas laikomas registre DR2. Gali pakeisti visus flag'us.
- DVxy padalina DR1 iš žodžio esančio duomenų segmente adresu 10*x y.

2. Loginės komandos

- AND įvykdo AND operaciją tarp DR1 ir DR2. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti ZF.
- OR įvykdo OR operaciją tarp DR1 ir DR2. Rezultatas laikomas registre DR1. Gali pakeisti ZF.
- XOR įvykdo XOR operaciją tarp DR1 ir DR2. Rezultatas laikomas registre DR1. Gali pakeisti ZF.
- NOT įvykdo NOT operaciją DR1 registrui. Rezultatas laikomas registre DR1. Gali pakeisti ZF.

3. Palyginimo komandos

• CMP - palygina registrus DR1 ir DR2. Jei elementai lygūs, tada ZF = 1. Jei višutinis elementas didesnis, tada CF = 0 ir ZF = 0. Jei viršutinis elementas mažesnis, CF = 1.

4. Darbo su duomenimis komandos

- LWxy į DR1 įdedamas žodis esantis duomenų segmente adresu 10 * x + y.
- SWxy į duomenų segmentą, adresu 10 * x + y įdedama DR1 reikšmė.
- MOV1 į DR2 įdedama DR1 reikšmė.
- MOV2 į DR1 įdedama DR2 reikšmė.
- PRNT iškviečiamas pertraukimas, spausdinantis eilutę į ekraną. Eilutės adresas nurodytas registre DR1 viršūnėje, eilutės ilgis nurodytas registre DR2
- PRNS iškviečiamas pertraukimas, DR1 reikšmę kaip skaičių į ekraną.

5. Darbo su steku komandos

- PUSH steko viršūnės rodyklė padidinama vientu ir į steko viršūnę idedama DR1 reikšmė.
- POP į DR1 įdedamas žodis esantis steko viršūnėje ir steko virūnės rodyklė sumažinama vienetu.

6. Valdymo perdavimo komandos

- JMxy besąlyginio valdymo perdavimo komanda. Valdymas perduodamas kodo segmento žodžiui 10 * x + y, t.y. PC = 10 * x + y.
- JExy sąlyginio valdymo perdavimo komanda. Jei ZF = 1 (elementai yra lygūs), tada valdymas perduodamas kodo segmento žodžiui 10 * x + y.
- JAxy sąlyginio valdymo perdavimo komanda. Jei CF = 0 ir ZF = 0 (virūnės elementas yra didesnis), tada valdymas perduodamas kodo segmento žodžiui 10 * x + y.
- JLxy sąlyginio valdymo perdavimo komanda. Jei CF = 1 (viršūnės elementas yra mažesnis), tada valdymas perduodamas kodo segmento žodžiui 10 * x + y.

7. Failų rašymo, skaitymo komandos

- FOxy Atidaromas failas esantis kietajame diske, failo pavadinimas yra xy. Failo handleris yra grąžinamas į DR1.
- FC Uždaromas failas, DR1 yra šio failo handleris.
- FD Ištrinamas failas, DR1 yra šio failo handleris.
- FRxy DR1 yra failo handleris. 10*x + y nurodo vietą, į kurią rašysim duomenų segmente. DR2 nurodo adresą iš kurio skaitysim.
- FWxy DR1 yra failo handleris. 10*x + y nurodo vietą, iš kurios rašysim iš duomenų segmento, DR2 nurodo adresą, kur įrašysim į failą.

8. Darbo pabaigos komanda

• HALT - parodo programos pabaigą.

Kodo struktūra turi būti tokia:

DATASEG

. . .

CODESEG

. . .

HALT

DATASEG viduje galima įdėti duomenis į duomenų segmentą naudojant DW komandą.

4 Programos pavyzdys

Mūsų programos pavyzdys atliks aritmetinius veiksmus ir juos išspausdins į ekraną. Programa skaičiuos šį reiškinį: $45^2+13*4-3$

DATASEG

DW 45

DW 13

 $DW\ 4$

DW 3

CODESEG

LW01

MOV1

MLRR

PUSH

LW02

MOV1

LW03

MLRR

MOV1

POP

ADRR

SB04

PRNS

HALT