Virtualios ir realios mašinos projektas

Atilko: Irmantas Varačisnkas, Karolis Šimaitis, Miglė Augustinaitė

Turinys

1	Pro	ojekto sąlygos
2	Rea	alios mašinos modelis
	2.1	Realios mašinos brėžinys
	2.2	Realios mašinos registrai
	2.3	Taimerio mechanizmas
	2.4	Supervizoriniai pertraukimai
	2.5	Programiniai pertraukimai
	2.6	Realios mašinos rėžimai
	2.7	Puslapių transliacija
	2.8	Swapingas
	2.9	Įvedimas ir išvedimas
	2.10	Atminties įrenginiai
	2.11	l Išorinė atmintis
3	Virt	tualios mašinos modelis
	3.1	Virtualios mašinos samprata
	3.2	Virtualios mašinos loginiai komponentai
		3.2.1 Virtualios mašinos atmintis
		3.2.2 Virtualios mašinos procesorius
		3.2.3 Virtualios mašinos komandu sistema

1 Projekto sąlygos

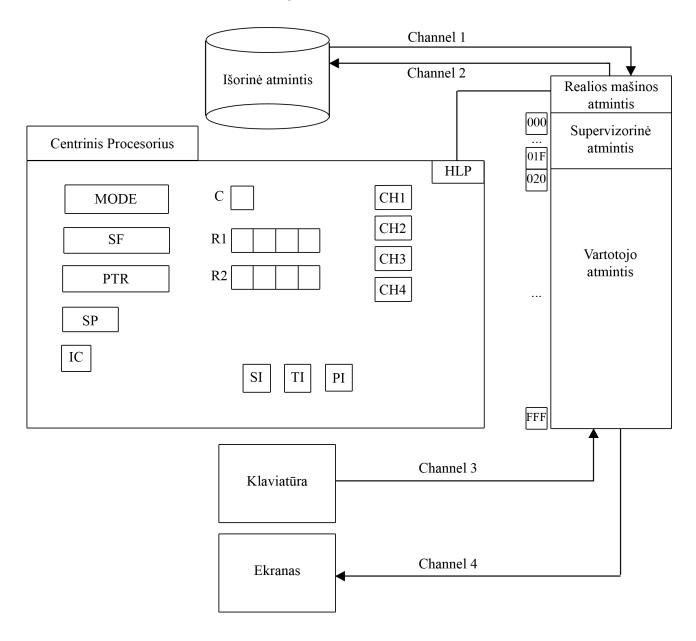
Projektuojama interaktyvi OS.

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.
 - CH2 registras rodantis ar yra atliekamas persiuntimas iš realios atminties į išorinę atmintį.
 - CH3 registras rodantis ar atliekamas įvedimas iš klaviatūros.
 - CH4 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 Full stack. Kyla, kai SP reikšmė tampa F. Naudojama swapingo mechanizmui.
- 2 Empty stack. Kyla, kai stekas tampa tuščiu. Naudojama swapingo mechanizmui.
- 3 HALT. Programa baigė darbą.

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 Incorrect assignment. Neteisingas priskyrimas.
- 4 Input. Įvedimas iš klaviatūros.
- 5 Output. Išvedimas į ekraną.

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

2.8 Swapingas

Kai steke pritrūksta vietos, dalis steko turinio yra perkeliamas į išorine atminti.

Kai stekas tampa tuščias, į jį grąžinami duomenys iš išorinės atminties, jei jų yra.

Kiekvienai programai yra sukuriamas laikinas failas, kur ir bus dedamas stekas, jei to prireiks. Programai pasibaigus šis failas bus ištrinamas.

2.9 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.

2.10 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.

2.11 Išorinė atmintis

Išorinė atmintis bus realizuojama failu kietajame diske. Darbą su ja vykdys HLP.

3 Virtualios mašinos modelis

3.1 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.

3.2 Virtualios mašinos loginiai komponentai

3.2.1 Virtualios mašinos atmintis

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

3.2.2 Virtualios mašinos procesorius

Virtualios mašinos registrai:

- 1. Duomenų registras:
 - DR 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 į duomenų segmentą atmintyje.
 - ST Stack Segment. Rodyklė rodanti į steko segmentą atmintyje.
- 3. Nuorodų registrai:
 - PC Program Counter. Saugoma einamosios komandos žodžio indeksas.
 - SP Stack Pointer. Saugomas steko viršūnės žodžio indeksas.
- 4. Loginiai registrai:
 - SF Status Flag. Rodo procesoriaus būsena po aritmetinio veiksmo.

3.2.3 Virtualios mašinos komandų sistema

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

- 1. Aritmetinės komandos
 - ADD sudeda du viršutinius steko elementus, sumažina steko virūnės rodyklę vienetu ir įdeda rezultatą į steką.
 - SUB atima viršutinį teko elementą iš prieš paskutinio steko elemento, sumažina steko viršūnės rodyklę vienetu ir įdeda rezultatą į steką.
 - MUL sudaugina du viršutinius teko elementus, sumažina steko viršūnės rodyklę vienetu ir įdeda rezultatą į steką.

• DIV - padalina antrą nuo viršaus steko elementą iš višutinio steko elemento, sumažina steko virūnės rodyklę vienetu ir įdeda rezultatą.

2. Loginės komandos

- AND įvykdo AND operaciją tarp viršutinių steko elementų, sumažina steko virūnės rodyklę vienetu ir įdeda rezultatą.
- OR įvykdo OR operaciją tarp viršutinių steko elementų, sumažina steko virūnės rodyklę vienetu ir įdeda rezultatą.
- XOR įvykdo XOR operaciją tarp viršutinių steko elementų, sumažina steko virūnės rodyklę vienetu ir įdeda rezultatą.
- NOT įvykdo NOT operaciją viršutiniam steko elementui, sumažina steko virūnės rodyklę vienetu ir įdeda rezultatą.

3. Palyginimo komandos

• CMP - palygina du viršutinius steko elementus ir nustato SF. Jei elementai lygūs, tada SF = 0. Jei višutinis elementas didesnis, tada SF = 1. Jei viršutinis elementas mažesnis, tada SF = 2.

4. Darbo su duomenimis komandos

- LWxy į DR įdedamas žodis esantis duomenų segmente adresu 10 * x + y.
- SWxy į duomenų segmentą, adresu 10 * x + y įdedama DR reikšmė.

5. Darbo su steku komandos

- PUSH steko viršūnės rodyklė padidinama vientu ir į steko viršūnę idedama DR reikšmė.
- POP į DR 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 SF = 0(elementai yra lygūs), tada valdymas perduodamas kodo segmento žodžiui 10 * x + y.
- JHxy sąlyginio valdymo perdavimo komanda. Jei SF = 1(virūnės elementas yra didesnis), tada valdymas perduodamas kodo segmento žodžiui 10 * x + y.
- JLxy sąlyginio valdymo perdavimo komanda. Jei SF = 2(viršūnės elementas yra mažesnis), tada valdymas perduodamas kodo segmento žodžiui 10 * x + y.