

Virtualios ir realios mašinos projektas

Atliko:
Irmantas Varačisnkas,
Karolis Šimaitis,
Miglė Augustinaitė

Turinys

1	Projekto sąlygos	3
2	Realios mašinos modelis	4
2.1	Realios mašinos brėžinys	4
2.2	Realios mašinos registrai	4
2.3	Taimerio mechanizmas	5
2.4	Supervizoriniai pertraukimai	5
2.5	Programiniai pertraukimai	6
2.6	Realios mašinos režimai	6
2.7	Puslapių transliacija	6
2.8	Įvedimas ir išvedimas	6
2.9	Atminties įrenginiai	6
2.10	Išorinė atmintis	7
3	Virtualios mašinos modelis	8
3.1	Virtualios mašinos schema	8
3.2	Virtualios mašinos samprata	8
3.3	Virtualios mašinos loginiai komponentai	8
3.3.1	Virtualios mašinos atmintis	8
3.3.2	Virtualios mašinos procesorius	8
3.3.3	Virtualios mašinos komandų sistema	9
4	Programos pavyzdys	11
5	Procesai ir jų primitivai	12
5.1	Procesų būsenos	12
5.2	Būsenų sąryšiai	12
5.3	Proceso deskriptorius	13
5.4	Procesų sąrašai	13
5.5	Prioritetų sudarymo tvarka	13
5.6	Sisteminiai procesai	13
5.7	Start_stop	15
5.8	Job_Governor	15
5.9	Loader	17
5.10	Chan_1_Device	18
5.11	Interrupt	18
5.12	Get_put_data	19
5.13	Chan_2_Device	19
5.14	Chan_3_Device	20
5.15	Process_killer	20
5.16	JCL	21
5.17	VM	21
5.18	Main_proc	22
5.19	Procesų planuotojas	22
5.20	Procesų planuotojo primitivai	22

6	Resursai	23
6.1	Resursų deskriptorius	23
6.2	Resursų tipai ir magic number	23
6.3	Resursų paskirstytojas	24
6.4	Resursų primitivai	24

1 Projekto sąlygos

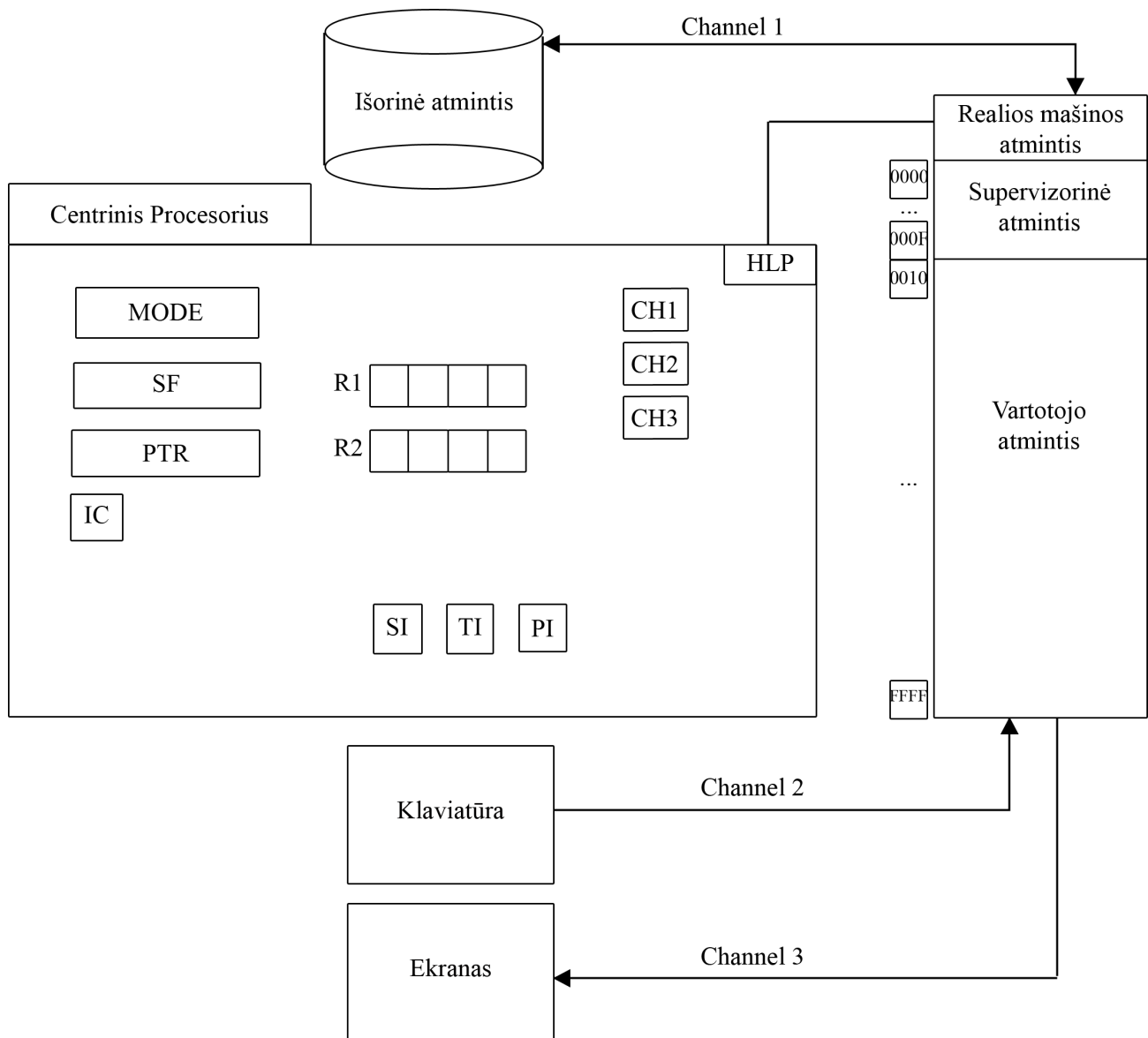
Projektuojama interaktyvi OS.

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 kurią 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 režimo registras. Dydis - 1 baitas. Jei reikšmė 0, dirbama supervizoriaus režimu, jei reikšmė nėra 0, tada dirbama vartotojo režimu.
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 ženklų režimą.
 - ZF - zero flag. Rezultatas yra nulis.
 - OF - overflow flag. Rezultatas netilpo į skaičiaus su ženklu režimą.
4. PTR - puslapių lentelės registras. Dydis - 2 baitai. Vyresnysis baitas saugo puslapių lentelės bloko numerį, jaunesnysis baitas saugo puslapių lentelės dydį.
 5. IC - instrukcijų skaitliukas. Dydis - 1 baitas. Rodo virtualios mašinos einamąją instrukciją.
 6. C - loginis trigeris. Dydis - 1 baitas. 0 yra false, visa kita yra true.
 7. R1, R2 - bendros paskirties registrai. Dydis - po 4 baitus. Skirti atlikti komandoms.
 8. Kanalių 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.
 9. SI - supervaloriaus pertraukimų registras. Dydis - 1 baitas.
 10. PI - programinių pertraukimų registras. Dydis - 1 baitas.
 11. 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 supervalorinis taimerio pertraukimas. Įvykdžius taimerio pertraukimo apdorojimo procedūrą, taimerio registro reikšmė vėl tampa 10.

2.4 Supervaloriniai pertraukimai

Supervaloriniai 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 darbą.

2.5 Programiniai pertraukimai

Programiniai pertraukimai yra išskviečiami 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.
- 4 - Input. Laukiama įvedimo.
- 5 - Output. Norima išvesti informaciją.

2.6 Realios mašinos režimai

Realioji mašina gali vykdyti darbą dvejais režimais: supervizoriaus arba vartotojo.

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

Vartotojo režimu programa gali vykdyti kelias programas vienu metu, po kiekvieno veiksmo taimeris mažinamas ir kai jis pasiekia nulį, toliau procesoriaus darbą nustato Procesų planuotojas. Prieinama atmintis yra tik ta, kurią išskyrė procesorius.

2.7 Puslapių transliacija

Puslapių transliavimo mechanizmas naudojamas, tam, kad galėtume 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 naudojami gauti puslapių lentelės 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 realiojoje 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 pirmajame bloke, antrasis - antrajame ir t.t. Vieno žodžio struktūra:

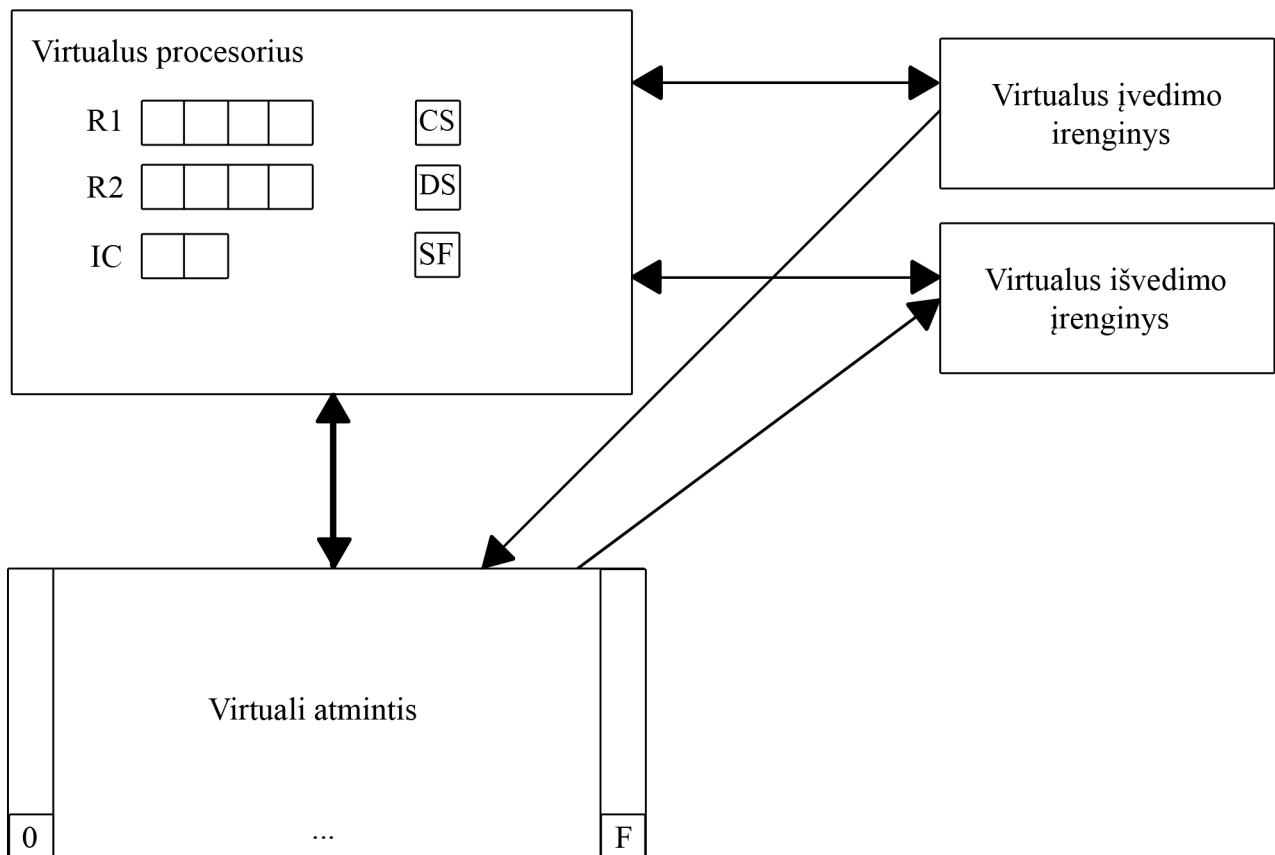
$x_1x_2x_3x_4$

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 kelintą išskaidyto failo dalį tai yra.

Kitų blokų struktūra: visi 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 komponentų, 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.

3.3.2 Virtualios mašinos procesorius

Virtualios mašinos registrai:

1. Duomenų registrai:

- R1 - Data Register. Dydis - 4 baitai. Naudojamas duomenų pakrovimui į jį iš atminties ir iš jo į atmintį. Taip pat gali būti naudojamas operacijose.
- R2 - 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.

3. Nuorodų registrai:

- IC - Instruction Counter. Saugoma einamosios komandos 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 R1 ir R2. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti visus flag'us.
- ADxy - sudeda registrą R1 ir žodį esantį duomenų segmente adresu $10 \cdot x + y$. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti visus flag'us.
- SBRR - atema R2 reikšmę iš R1. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti visus flag'us.
- SBxy - atema žodį esantį duomenų segmente adresu $10 \cdot x + y$ iš registro R1. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti visus flag'us.
- MLRR - sudaugina registrus R1 ir R2. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti visus flag'us.
- MLxy - sudaugina registrą R1 iš žodžio esančio duomenų segmente adresu $10 \cdot x + y$. Gali pakeisti visus flag'us.
- DVRR - padalina R1 iš R2. Dalybos rezultatas laikomas registre R1, modulio rezultatas laikomas registre R2. Gali pakeisti visus flag'us.
- DVxy - padalina R1 iš žodžio esančio duomenų segmente adresu $10 \cdot x - y$.

2. Loginės komandos

- AND - įvykdo AND operaciją tarp R1 ir R2. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti ZF.
- OR - įvykdo OR operaciją tarp R1 ir R2. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti ZF.
- XOR - įvykdo XOR operaciją tarp R1 ir R2. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti ZF.
- NOT - įvykdo NOT operaciją R1 registrui. Rezultatas laikomas registre R1. Gali pakeisti ZF.

3. Palyginimo komandos

- CMP - palygina registrus R1 ir R2. 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 R1 įdedamas žodis esantis duomenų segmente adresu $10 * x + y$.
- SWxy - į duomenų segmentą, adresu $10 * x + y$ įdedama R1 reikšmė.
- MOV1 - į R2 įdedama R1 reikšmė.
- MOV2 - į R1 įdedama R2 reikšmė.
- PRNT - iškviečiamas pertraukimas, spausdinantis eilutę į ekraną. Eilutės adresas nurodytas registre R1 viršūnėje, eilutės ilgis nurodytas registre R2
- PRNS - iškviečiamas pertraukimas, R1 reikšmę kaip skaičių į ekraną.

5. 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 $10 * x + y$.
- JAxxy - sąlyginio valdymo perdavimo komanda. Jei $CF = 0$ ir $ZF = 0$ (viršūnės 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 $10 * x + y$.

6. Failų rašymo, skaitymo komandos

- FOxy - Atidaromas failas esantis kietajame diske, failo pavadinimas yra xy. Failo handleris yra grąžinamas į R1.
- FC - Uždaromas failas, R1 yra šio failo handleris.
- FD - Ištrinamas failas, R1 yra šio failo handleris.
- FR - R1 yra failo handleris. Nuskaitomas sekantis žodis ir patalpinamas į R2.
- FW - R1 yra failo handleris. Į sekančią failo poziciją įrašomas žodis, esantis R2.

7. 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
```

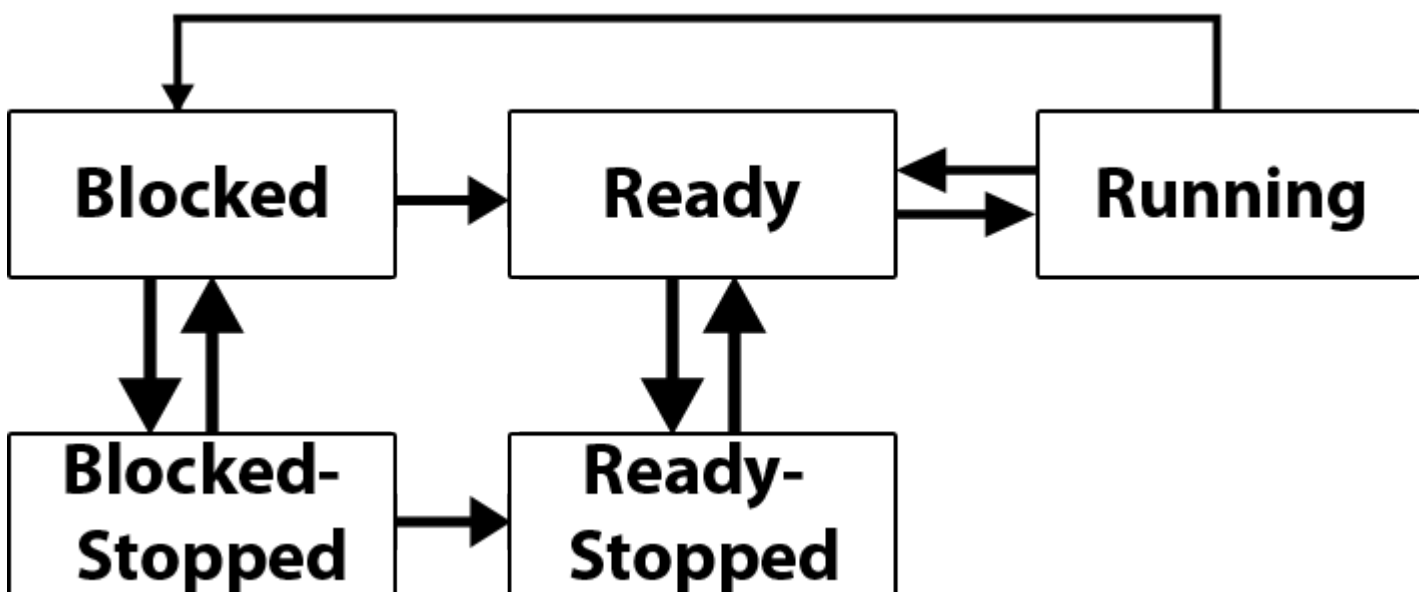
5 Procesai ir jų primityvai

5.1 Procesų būsenos

- **READY** - procesas, laukiantis procesoriaus.
- **STOPPED** - procesas, sustabdytas kito proceso.
- **BLOCKED** - procesas, prašantis resurso.
- **RUNNING** - vykdomas procesas.

5.2 Būsenų sąryšiai

1. **READY** -> **RUNNING** - paskisrtytojas paskiria procesorių procesui.
2. **READY** -> **READY-STOPPED** - pasiruošęs procesas buvo sustabdytas einamojo proceso.
3. **READY-STOPPED** -> **READY** - einamasis procesas "nuima" būseną sustabdytas, tačiau jis laukia procesoriaus.
4. **RUNNING** -> **BLOCKED** - procesas užblokuojamas, kai paprašo resurso.
5. **RUNNING** -> **READY** - iš proceso "atimamas" procesorius ir jam netrūksta resursų.
6. **BLOCKED** -> **BLOCKED-STOPPED** - einamasis procesas sustabdo blokuotą procesą.
7. **BLOCKED** -> **READY** - procesas gauna reikiamą resursą.
8. **BLOCKED-STOPPED** -> **READY-STOPPED** - gauna resursą, tačiau procesas vis dar sustabdytas.
9. **BLOCKED-STOPPED** -> **BLOCKED** - einamasis procesas "nuima" būseną sustabdytas, tačiau jam vis dar reikia resurso.



5.3 Proceso deskriptorius

- ID - proceso išorinis vardas.
- PID - proceso vidinis vardas.
- PPID - proceso tėvo vidinis vardas.
- STATE - proceso būseną.
- PTR - puslapiavimo lentelės adresas.
- RES - laukiamų resursų sąrašas.
- REG - registrai (R1,R2,SF,IC) .
- CRES - proceso sukurtų resursų sąrašas.

5.4 Procesų sąrašai

1. **Procesų prioritetų sąrašas** - nurodomas proceso vidinis vardas ir jo prioritetas.
2. **Blokuotų procesų sąrašas** - sąrašas užblokuotų procesų.
3. **Pasiruošusių procesų sąrašas** - sąrašas pasiruošusių procesų.
4. **Resursų sąrašas** - nurodomas resurso vidinis vardas.

5.5 Prioritetų sudarymo tvarka

Prioritetų reikšmės bus skiriamos nuo 0 iki 100. Sisteminiai procesai turės didesnę prioritetą, nei vartotojo. Kiekvieną kartą procesui gavus procesorių, jo prioritetas sumažinamas vienetu. Vartotojas turi galimybę nustatyti prioriteto reikšmę rankiniu būdu (load funkcijos metu).

5.6 Sisteminiai procesai

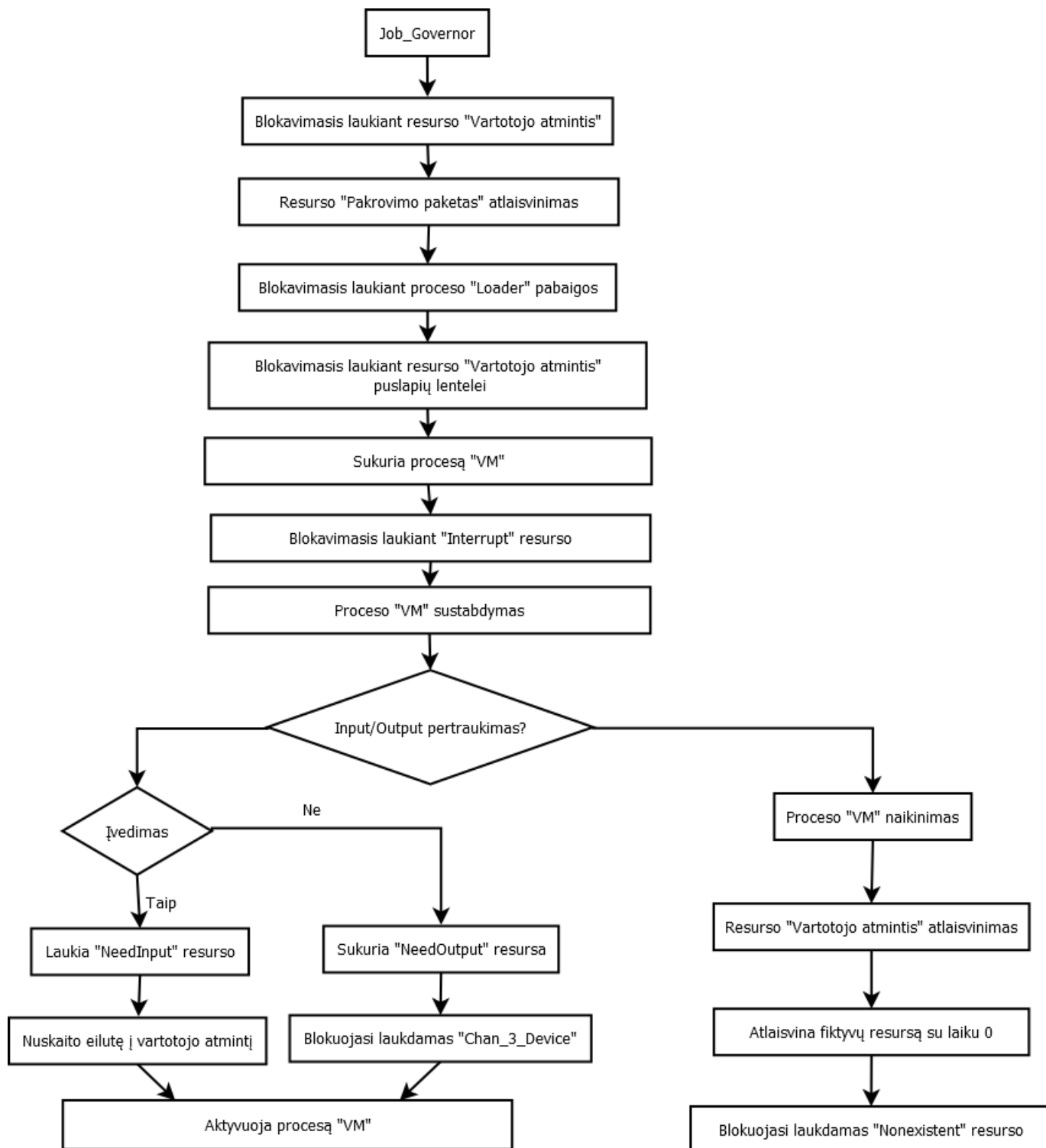
Sisteminiai procesai sukuriama paleidžiant sistemą, o sunaikinami tik sistemai baigus darbą. Jie yra pasiruošę dirbti visą sistemos gyvavimo laiką.

ID	Pavadinimas	Prioritetas	Aprašymas
1	Start_Stop	100	Visų procesų tėvinis procesas; kuria ir naikina sisteminius procesus ir resursus. Visalaiką užsiblokavęs, kol dirba OS
2	Job_Governor	97	Ijungia VM ir laukia pertraukimų iš jos.
3	Loader	96	Užkrauna procesą iš išorinės atminties į vidinę atmintį.
4	Chan_1_Device	90	Perrašo duomenis tarp išorinės atminties ir vidinės atminties.
5	Interrupt	99	Procesas, kuris, įvykus pertraukimui, jį identifikuoja ir siunčia pranešimą Job_Governor.
6	Get_Put_Data	85	Procesas, dirbantis su duomenimis vidinėje atmintyje.
7	Chan_2_Device	70	Darbui su įvesties srautais.
8	Chan_3_Device	65	Darbui su išvesties srautais.
9	Process_Killer	89	Ištrina programą ir jos sukurtus resursus iš vidinės atminties.
10	JCL	69	J ob C ontrol L anguage procesas gauna blokus iš Chan_2_Device ir peržiūri, ar programos kodo struktūra yra korektiška; jei taip, perduoda programos blokų sąrašą Chan_1_Device.
11	VM	50	Procesas, skirtas vykdyti vartotojo programą tol, kol aptinkamas pertraukimas.
12	Main_Proc	98	Kuria JobGovernor procesus.

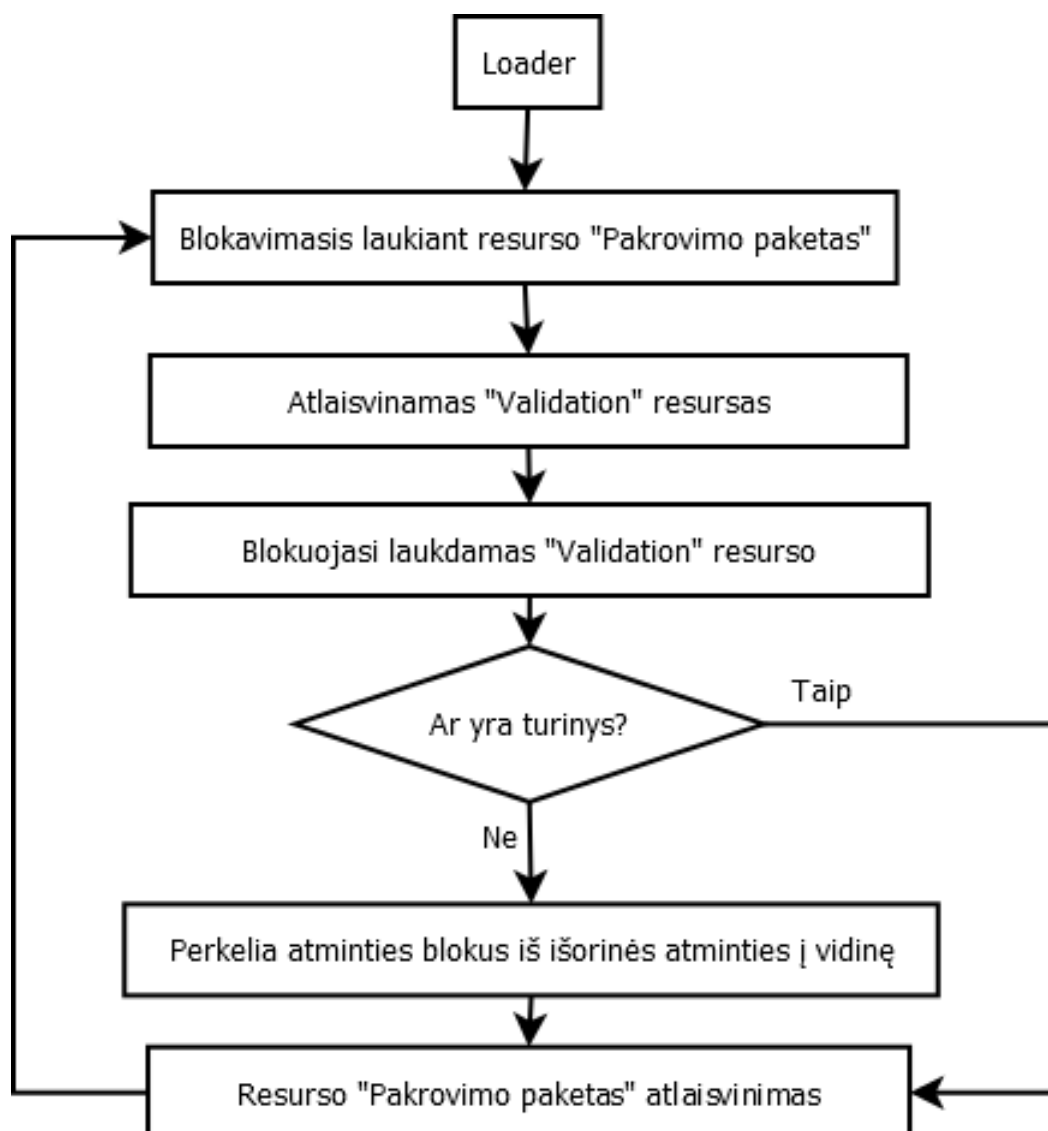
5.7 Start_stop



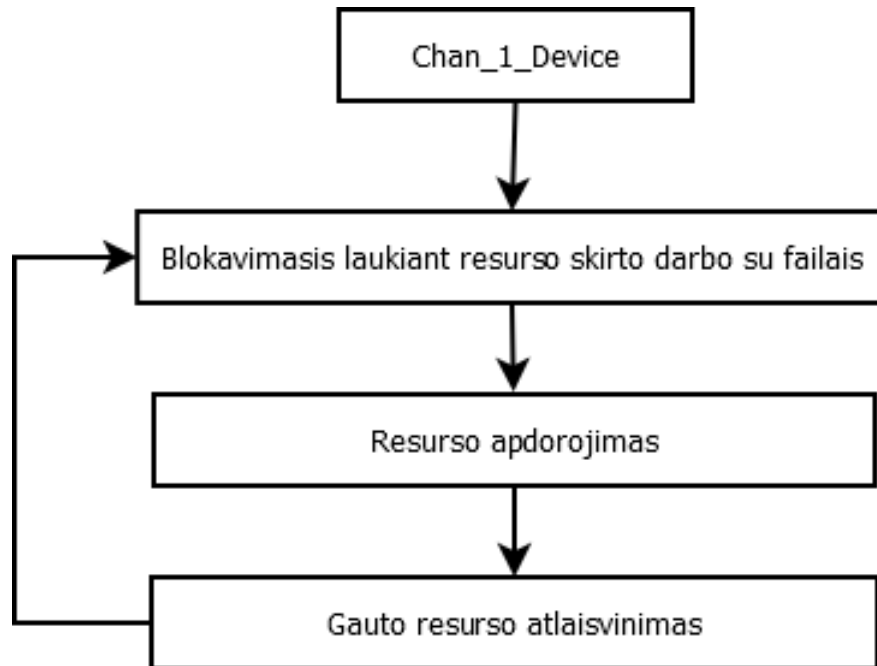
5.8 Job_Governor



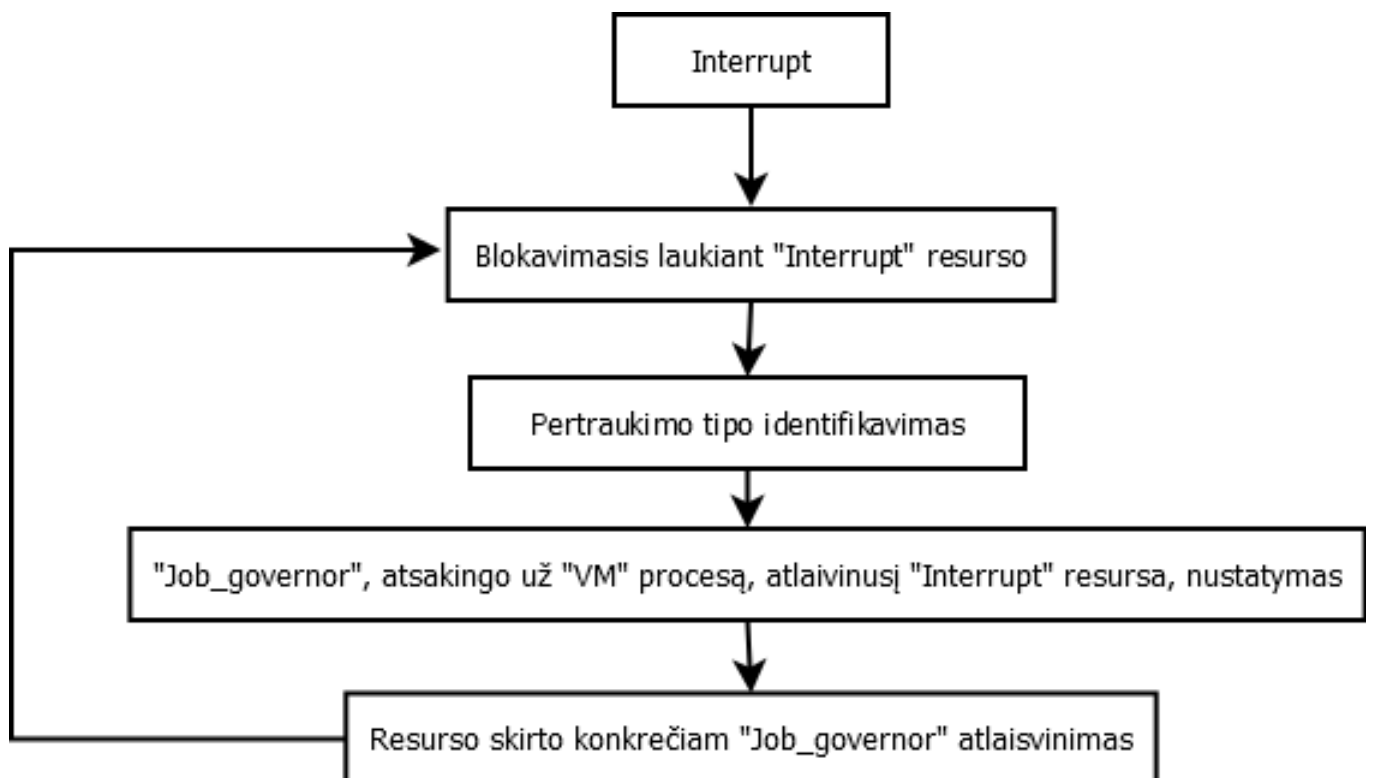
5.9 Loader



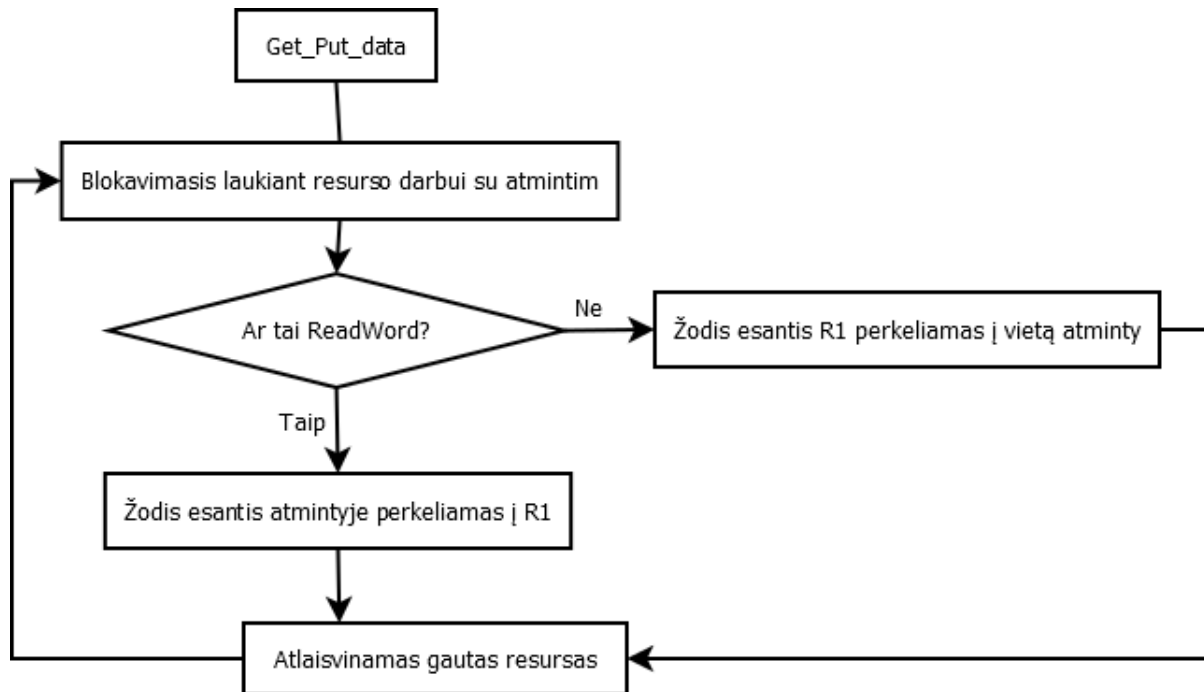
5.10 Chan_1_Device



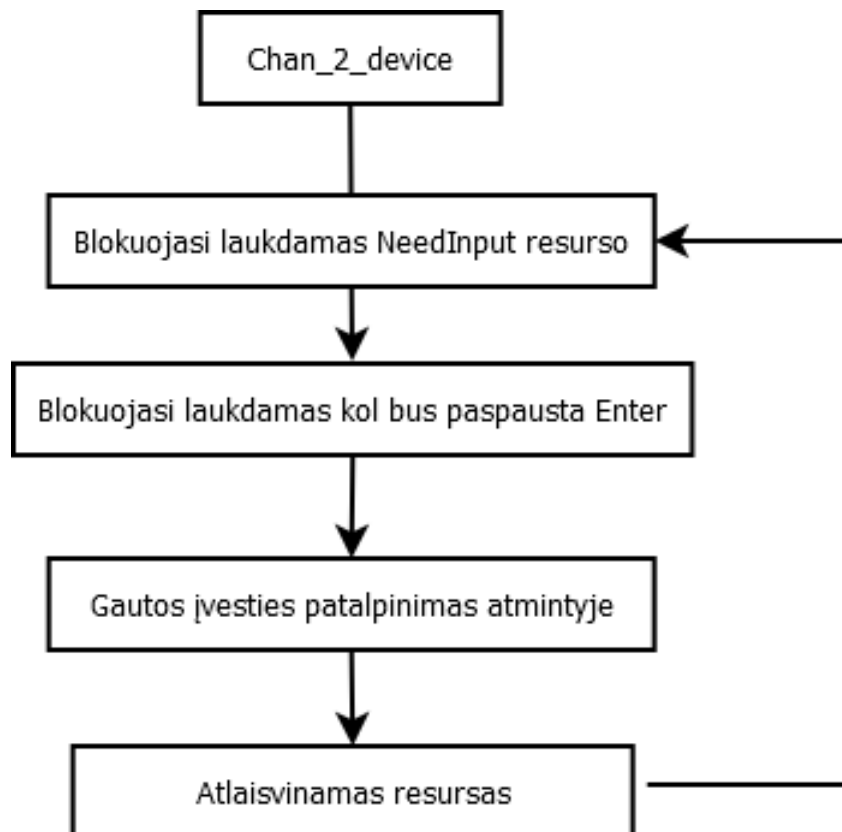
5.11 Interrupt



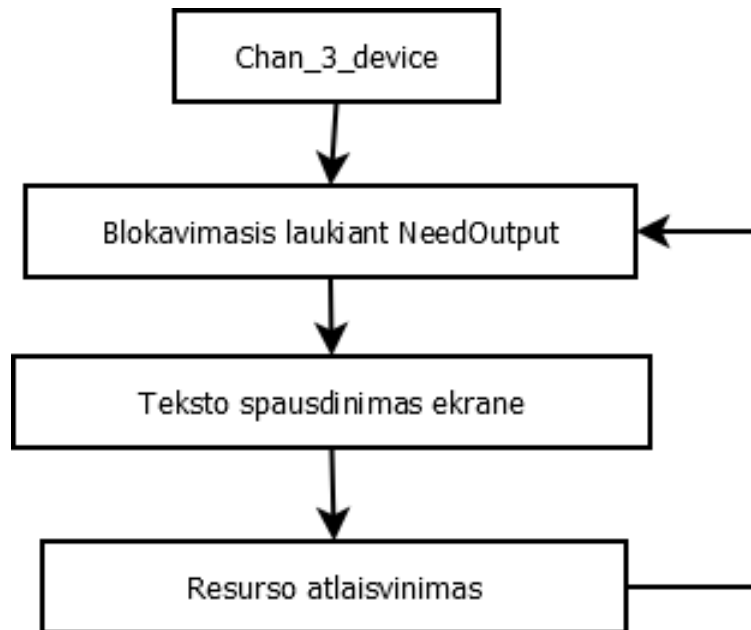
5.12 Get_put_data



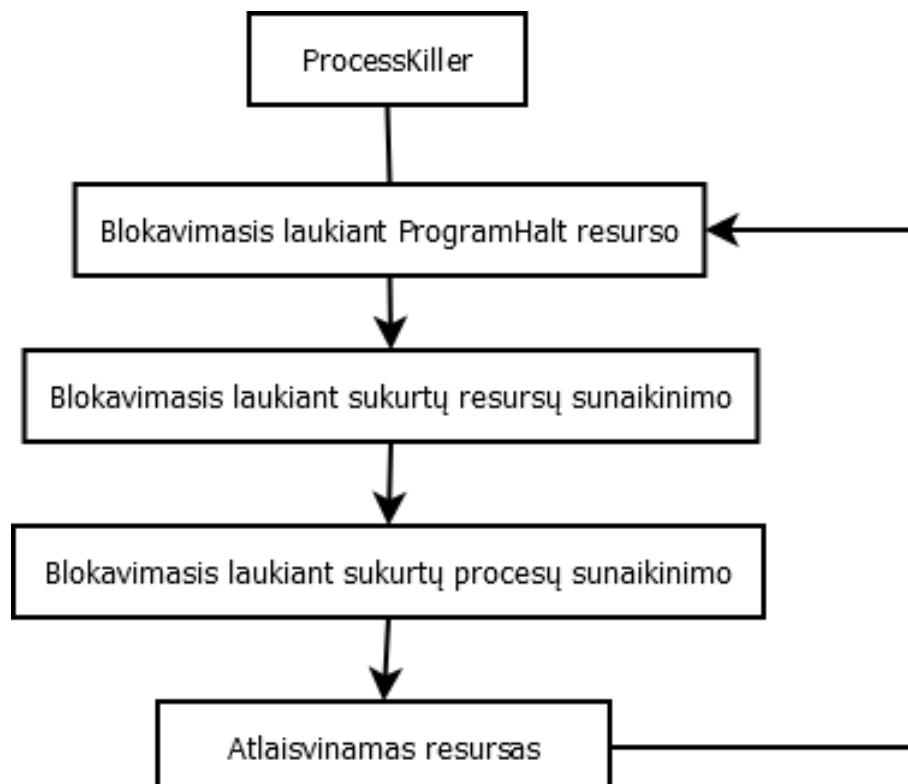
5.13 Chan_2_Device



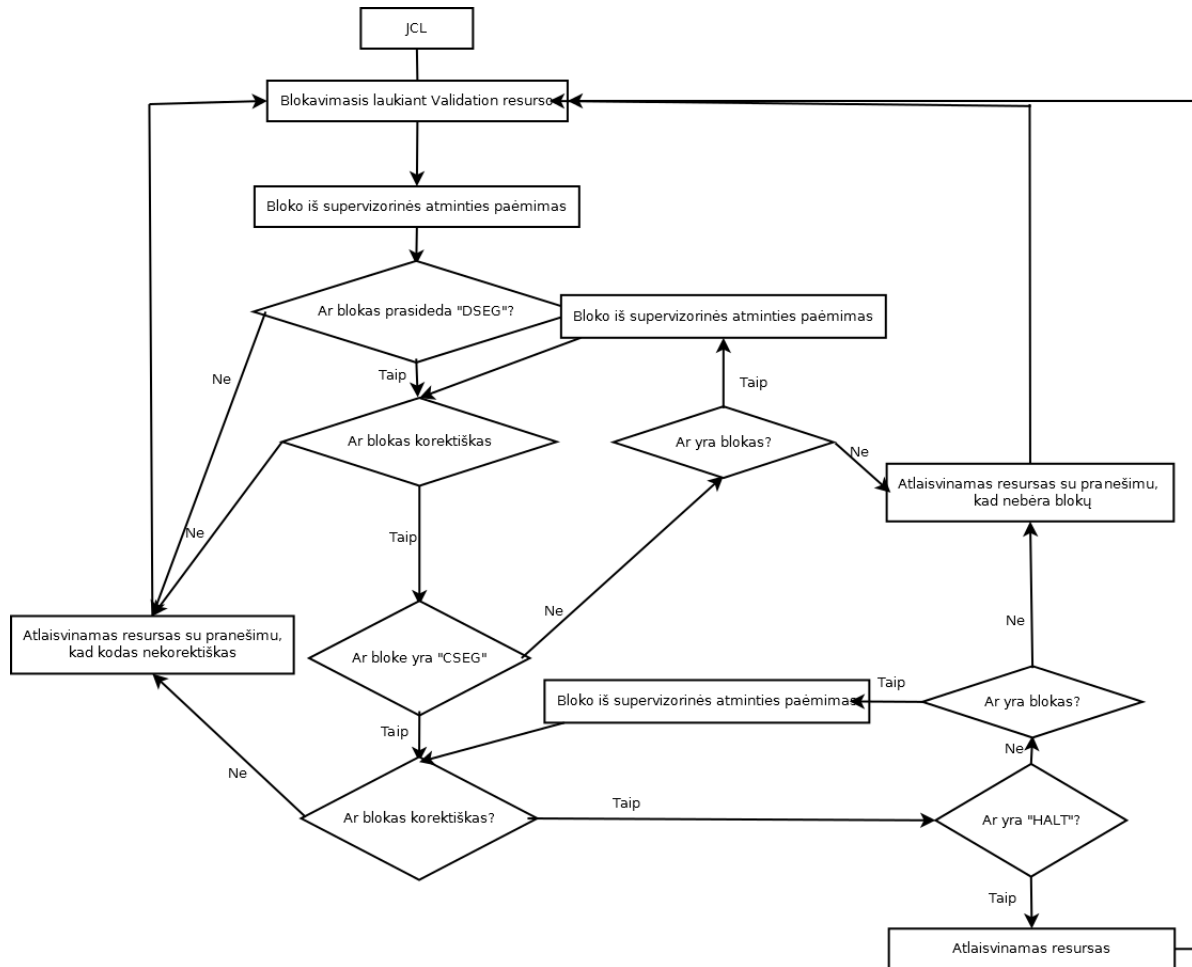
5.14 Chan_3_Device



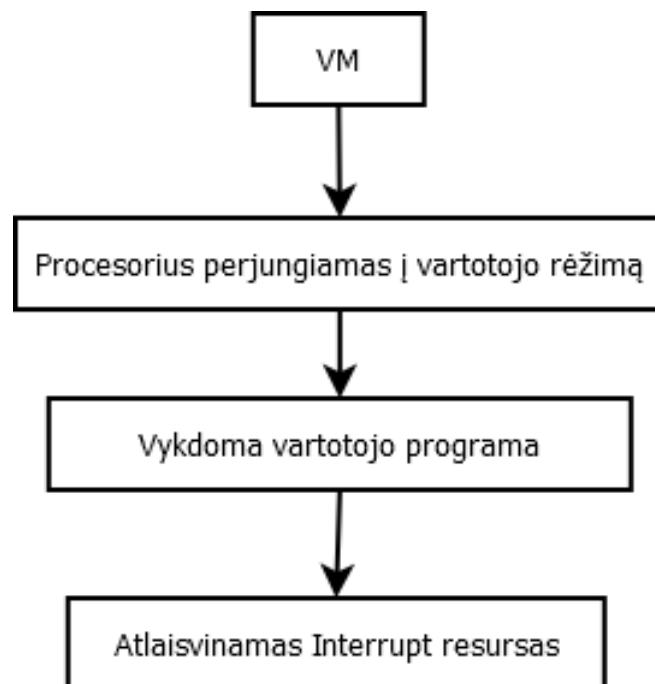
5.15 Process_killer



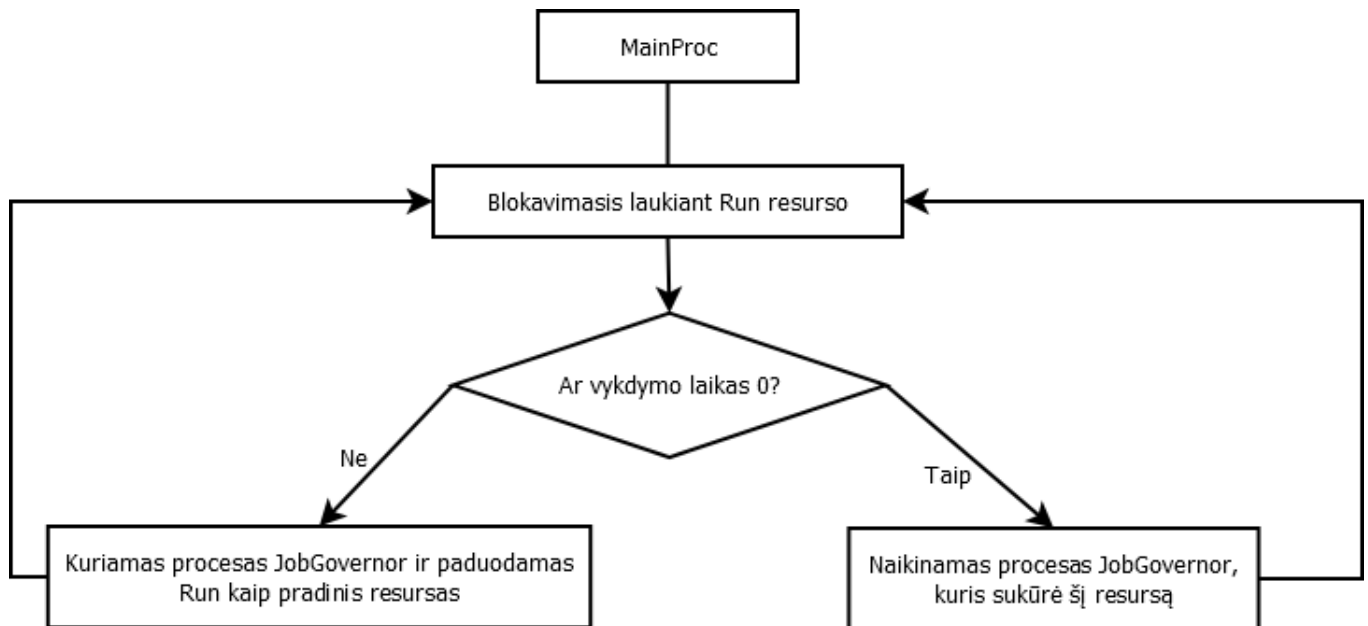
5.16 JCL



5.17 VM



5.18 Main_proc



5.19 Procesų planuotojas

Procesų planuotojas iškviečiamas kiekvieną kartą, kai iššaukiamas timer'io pertraukimas. Taip pat jis gali būti kviečiamas procesui baigus darbą arba jam užsiblokavus. Iškvietus planuotoją, imamas kitas READY būsenos procesas pagal didžiausią prioritetą.

5.20 Procesų planuotojo primitivai

1. **Kurti procesą** - šiam primityvui perduodama nuoroda į jo tėvą, pradinė proceso būseną, jo prioritetą, vidinis vardas. Primitivo viduje kuriamas procesas, jis įdedamas į atitinkamus sąrašus (pasiruošusių/blokuotų), sukuriama jo vaikų sąrašas.
2. **Naikinti procesą** - pirmiausia sunaikinami proceso sukurti vaikiniai procesai bei resursai. Tada procesas pašalinamas iš sąrašų, kuriems jis priklauso. Pabaigoje sunaikinami procesui perduoti resursai ir jo pačio deskriptorius.
3. **Stabdyti procesą** - proceso būseną pakeičiama iš BLOCKED į BLOCKED-STOPPED arba iš READY į READY-STOPPED.
4. **Aktyvuoti procesą** - būseną keičiama iš BLOCKED-STOPPED į BLOCKED arba iš READY-STOPPED į READY.

6 Resursai

6.1 Resursų deskriptorius

1. **RID** - resurso vidinis vardas.
2. **TYPE** - resurso tipas.
3. **PROC** - sąrašas procesų, kurie prašė šio resurso.
4. **STATE** - resurso būseną.
5. **PID** - procesas, sukūręs resursą.
6. **CONTENT** - turinys.

6.2 Resursų tipai ir magic number

(INT) - resursą norima sukurti dėl programinio arba supervizorinio pertraukimo, tačiau ne dėl timer'io pertraukimo. (USER) - vartotojiškas procesas.

Resursų tipai, jų aprašymai, susiję procesai ir šių resursų MagicNumber (nurodomas kaip numeris sąraše):

Magic Number	Pavadinimas	Laukiantysis Procesas	Kuriantysis Procesas	Aprašymas
1	OSExit	Start_Stop	ProcessKiller	OS darbo baigimas.
2	ReadWord	Get_Put_Data	(bet koks)	Žodis, esantis atmintyje, įrašomas į R1.
3	WriteWord	Get_Put_Data	(bet koks)	Žodis, esantis R1, įrašomas į vietą, nurodytą atmintyje.
4	NeedInput	Chan_2_Device	(INT)	Įvedimo srautas iš vartotojo.
5	NeedOutput	Chan_3_Device	(INT)	Išvedimo srautas į ekraną.
6	ReadFile	Chan_1_Device	VM, Loader	Failo nuskaitymas.
7	OpenFile	Chan_1_Device	VM, Loader	Failo atidarymas.
8	WriteFile	Chan_1_Device	VM	Rašymas į failą.
9	CloseFile	Chan_1_Device	VM, Loader	Failo uždarymas.
10	DeleteFile	Chan_1_Device	VM	Failo ištrinimas pagal nurodytą deskriptorių.
11	ProgramHalt	Process_Killer	VM	Programos sustabdymas.
12	VartotojoAtmintis	Job_Governor	Start_Stop	Adresas, nurodantis proceso vietą atmintyje.
13	PakrovimoPaketas	Loader	Start_Stop	Adresas, kur krauti duomenis.
14	Interrupt	Job_Governor	Start_Stop	Pertraukimas.
15	Validation	JCL	Start_Stop	Validacija.
16	Run	Main_Proc	Start_Stop	Pradėti darbą.

6.3 Resursų paskirstytojas

Resursų paskirstytojas suteikia paprašytus resursus procesams pagal prioritetus, jo skirstymo pabaigoje kviečiamas procesų paskirstytojas.

6.4 Resursų primityvai

1. **Kurti resursą** - procesas kuria resursą. Perduodami parametrai yra tokie: nuoroda į proceso tėvą, resurso vidinis vardas. Resursas pridedamas prie bendrojo resursų sąrašo, taip pat prie tėvo sukurtų resursų sąrašo, sukuriama resurso elementų sąrašas ir kuriamas laukiančių procesų sąrašas.
2. **Prašyti resurso** - procesui paprašius resurso, jis užsiblokuoja ir yra įtraukiamas į laukiančiųjų resurso procesų sąrašą.
3. **Atlaisvinti resursą** - primityvą kviečia procesas, kuris nori nereikalingą resursą arba perduotą informaciją kitam procesui. Primityvo pabaigoje kviečiamas resursų paskirstytojas.
4. **Naikinti resursą** - resurso deskriptorius išmetamas iš tėvo sukurtų resursų sąrašo, bendrojo resursų sąrašo, atblokuojami procesai, kurie laukė šio resurso, sunaikinamas pats deskriptorius.