Ariketak

- 1 Konparatu itzazu ikusitako elkarrekiko esklusiorako hiru algoritmoak, sekzio kritikoan sartu eta irteteko behar diren mezu kopurua kalkulatuz. Konparatu algoritmo zentralizatua Ricart eta Agrawala-ren algoritmoarekin. Zein prozesu kopuruarentzat da azken hau errentagarria? Zer eragin izango luke Ricart-Agrawala algoritmoan hedapenerako euskarria izateak?
- **2** Konparatu itzazu ikusitako hiru hautapen-algoritmoak, behar duten mezu kopurua kalkulatuz. Zer eragin izango luke borrokazalearen algoritmoan hedapenerako euskarria izateak? Eta eraztuneko algoritmoetan?
- 3 Denborazko diagrama (kronograma) baten bidez, kausala ez den hedapen atomikoaren adibidea eman ezazu.
- **4** Internet-eko *news* zerbitzuaren mezuen hedapena fidagarria dela suposatzen da (*NNTP* protokoloa *TCP* protokoloan oinarritzen da). (a) Aztertu ezazu zerbitzu honek mezuak entregatzerakoan bermatzen duen ordena zein den. (b) Ondoren, eztabaida ezazu nola mezuak bidaltzerakoan normalean erabiltzen den "forwarding" teknika hedapen kausala bermatzen duen.
- **5** Hurrengo kronograman FIFO ilara errepikatu batean (2 kopiaz osatuta) 2 prozesuk egindako operazioen emaitza ikusten da. Exekuzioak ba al du sendotasun sekuentziala? Lerrokatu al daiteke? Saia zaitez gertatutakoa azaltzen.

$$P_{1} \xrightarrow[i_{a}]{laratu(q, A)} \xrightarrow[i_{b}]{Desilaratu(q) \to B} \xrightarrow[i_{b}]{Desilaratu(q) \to B} \xrightarrow[i_{d}]{Desilaratu(q) \to B}$$

6 Familia bateko kideek banketxe-kontu *on-line* bat konpartitzen dute. Semeak (S), Donostiatik atzitzen du kontua, gehienetan dirua ateratzeko. Gurasoak (G) Bilbon bizi dira, eta semearen informatikako ikasketak ordaintzeko aldika dirua sartzen dute kontuan. Banketxeak *on-line* motako honako hiru operazioak eskaintzen ditu:

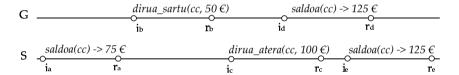
$$dirua_sartu$$
 (cc, q): cc = cc + q

dirua_atera (cc, q): *if* (cc ≥ q) cc = cc – q; *else* ABORT

saldoa (cc): cc kontuaren saldoa bueltatzen du

Operazio bakoitza transakzio motakoa da: behin cc kontuaren balioa aldatzen denean operazio baten ondorioz, balio berria mantendu egiten da beste operazio bat burutu arte (hau da, burututako operazioak ezin dira desegin).

Hilaren hasieran, semeak alokairuaren bere partea ordaintzeko dirua behar du, $100 \in$ hain zuzen, eta kontuan $75 \in$ besterik ez daude. Hau dela eta, telefonoz eskatzen die gurasoei $50 \in$ sar ditzaten kontuan. Gurasoek berehala sartzen dute dirua, semeari abisatuz. Honek, abisua jaso ondoren, alokairuaren bere partea transferitu egiten du, dirua ateratzeko operazio baten bidez. Ondoren, saldoa kontsultatzen du eta $125 \in$ -takoa dela ikusirik, dirua ateratzeko operazioak ABORT egin duela deduzitzen du. Semearen susmoa honakoa da:



on-line kontua kudeatzen duen sistema informatiko errepikatuak ez duela komenigarria litzatekeen sendotasuna bermatzen.

- 1. Goiko irudiak operazio desberdinei dagokien gertaeren sekuentzia azaltzen du. Irudian oinarrituz, eman ezazu aurreko gertakizunak esplikatuko lituzkeen exekuzio legal bat.
- Irudiko gertaeren sekuentziarekiko, aurreko ataleko exekuzioak sendotasun sekuentzialik ba al du? Lerrokagarria ba al da? Arrazoitu itzazu zure erantzunak.
- 3. Jakin dugu *on-line* kontuak kudeatzen dituen sistema informatikoak bi zerbitzari errepikatuak dituela. Bere portaera espero zena ez denez (hau da, portaera normal batean dirua ateratzeko operazioak ez zuen *ABORT* egin behar), garbi dago bi zerbitzari hauek ez direla kudeatzen ari erreplikazio pasibo edota erreplikazio aktibo eskema jarraituz. Kontsidera itzazu bi eskema hauetariko bakoitza hipotesi gisa, eta azaldu ezazu nola eskema hauek erabili ezkero, 1. ataleko exekuzioa ezinezkoa litzatekeen.

Lau prozesuko (P1, P2, P3, P4) sistema banatu baten Ricart-Agrawala-ren algoritmo banatua erabiltzen dute baliabideen atzipen esklusiboa kudeatzeko. Momentu batean, honako egoeran daude prozesuak: (a) P1 prozesuak B baliabidea erabili nahi du (oraindik ez du eskaerarik egin). Bere erloju logikoaren balioa 10 da. (b) P2 prozesua B baliabidea erabiltzen ari da. (c) P3 prozesuak B baliabidea erabili nahi du (oraindik ez du eskaerarik egin). Bere erloju logikoaren balioa 10 da. (d) P4 prozesuak ez du B baliabidea erabili nahi.

Adierazi ezazu pausuz-pausu zein izango litzatekeen sistemaren exekuzioaren jarraipen posibleetariko bat, prozesuek B baliabidea erabili eta askatzen duten arte. Horretarako, balia zaitez hurrengo diagrametaz. <u>Oharra</u>: P1 eta P3 prozesuek eskaera aldi berean egiten dute (hau da, bere mezuak "gurutzatu" egiten dira), eskaerak P2 prozesuak B baliabidea askatu baino lehen egiten direlarik.

(1) (P1)	(P2)	(2) (P1)	P2	
P3)	P4	P3)	(P4)	
(3)		(4)		
P1	(P2)	P1	P2	
P3)	(P4)	P3)	(P4)	
(5)		(6)		
P1)	(P2)	P1	P2	
(P3)	P4	(P3)	(P4)	