Tema de casă

Programarea Aplicațiilor în Timp Real

Echipa: Necula Leonard-Gabriel — Mihăilescu Dan-Ionuț Sem. 2, 2020-2021

e-mail: necula.leonard.gabriel@gmail.com — dan.mihailescu
1007@stud.acs.upb.ro

SISTEM DE ÎMBUTELIERE

1 Introducere - prezentarea problemei

Îmbutelierea sticlelor ce vin pe o bandă transportoare. Linia de automatizare a acestei operații conține două stații de lucru:

- \bullet o stație de umplere a sticlelor, umplerea unei sticle se face într-un timp $t_{umplere}$
- \bullet o stație de adăugare a dopului, adăugarea dopului se face în timpul t_{dop}

Elemente sistem:

- 1. motor bandă transportoare
- 2. senzor detecție sticlă goală
- 3. senzor detecție sticlă fără dop

1.1 Pas 1. Definire problemă

Să se implementeze o aplicație de simulare a unui proces de îmbuteliere. Această aplicație conține următoarele taskuri:

- task 1 (umplere sticlă cu lichid)
- task 2 (adăugare dop)
- task 3 (pornire/oprire bandă transportoare)

Condițiile impuse sunt următoarele:

- banda transportoare se oprește atunci când apare o sticlă simultan în fața senzorului de detecție sticlă goală și al senzorului de detecție sticlă fără dop;
- banda transportoare repornește atunci când taskurile de umplere cât și cel de adăugare dop și-au terminat execuția;
- procesul începe cu sticle prezente în fața ambelor stații de lucru

2 Analiza problemei

2.1 Exemplu: Pas 2. Analiza cerințelor

Evenimente posibile:

- detectarea unei sticle în dreptul stației de umplere
- detectarea unei sticle în dreptul stației de adăugare a dopului

Acțiuni posibile:

- pornire/oprire bandă transportoare la deteția sticle
- umplerea și adăugarea dopului

Situații imposibile:

- sticlele nu vin în același timp la cele 2 stații de lucru
- banda nu se oprește în momentul în care cei doi senzori detectează prezența sticlelor la cele 2 stații de lucru

3 Definirea structurii aplicației

3.1 Pas 3. Definirea taskurilor care compun aplicația

În cazul aplicației prezentate taskurile sunt:

- task 1 (umplere sticlă cu lichid)
- task 2 (adăugare dop)
- task 3 (pornire/oprire bandă transportoare)

4 Definirea soluţiei în vederea implementării

Rezolvarea problemei propuse a fost făcută în Eclipse utilizând limbajul Java.

Mecanismele utilizate:

- excludere mutuală
- sincronizare pe condiție de timp
- împărțirea problemei în clase conform paradigmei OOP

4.1 Pas 4. Soluție de implementare

Pentru problema prezentată avem nevoie de următoarele mecanisme de comunicare între taskuri semnafoare generalizate, mutex-uri. Pentru vizualizarea taskurilor și a sincronizarilor vedeți figura în Fig. 1.

- aleg un semafoar generalizat (e.g. counting semaphore) S_2 , cu valorea inițială $S_2 = 0$ și două semafoare binare S_0 , S_1 cu valorile inițiale $S_0 = 0$, $S_1 = 0$.
- folosesc un mutex pentru excluderea mutuală a accesului la zona de memorie pentru statusul benzii transportoare (nu vreau ca operațiile de read și write să se poată executa concomitent)

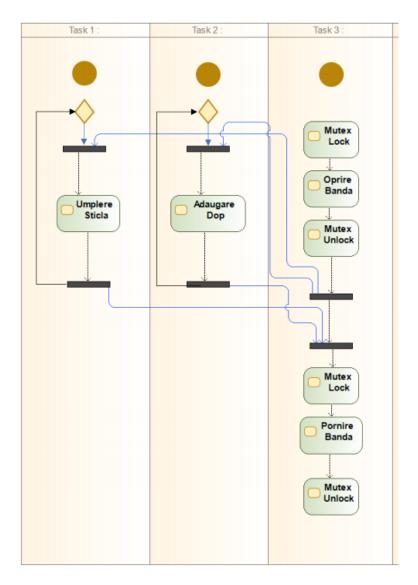


Figure 1: Soluție implementare - organigrame taskuri

5 Implementarea soluției

5.1 Cod program

Detalii de implementare:

- pentru simularea prezenței sticlelor la începutul simulării utilizăm un fir de execuție ce rulează la începutul programului, urmând să ruleze ciclic la $t_{detectare}$ secunde
- rularea ciclică a taskului de control al benzii transportoare din $t_{detectare}$ în $t_{detectare}$ secunde am utilizat un timer ($vezi\ clasa\ Timer$)
- pentru asigurarea accesului unui singur task la zona de memorie a statusului benzii transportoare folosim un mutex

Cod program:

```
package Implementare;
4 import Semafoare.SemBin;
5 import Semafoare.Semafor;
7 // Definire lista de variabile globale prin intermediul
8 // unei interfete
10 public interface GVL {
public static Semafor S2 = new Semafor();
   public static SemBin S0 = new SemBin();
    public static SemBin S1 = new SemBin();
14 }
16 package Implementare;
17
18 public class TaskDop extends Thread {
    private String task_name;
    private int task_time;
21
22
    public TaskDop(String task_name, int task_time)
23
24
      this.task_name = task_name;
25
      this.task_time = task_time;
26
27
28
    public TaskDop()
29
30
      this.task_name = "Default_Name";
31
32
      this.task_time = 1000;
33
34
    @Override
35
    public void run()
36
37
38
      while(true)
39
40
        GVL.S1.sem_wait();
```

```
42
         System.out.println("A inceput task-ul de " + task_name);
43
44
         try {
45
           TaskDop.sleep(task_time);
46
         } catch (InterruptedException e) {
47
           e.printStackTrace();
48
49
         System.out.println("S-a terminat task-ul de " + task_name);
         GVL.S2.sem_post();
53
       }
54
     }
55
56 }
57
58 package Implementare;
60 public class TaskUmplere extends Thread {
61
62
     private String task_name;
63
     private int task_time;
64
     public TaskUmplere(String task_name, int task_time)
65
66
       this.task_name = task_name;
67
       this.task_time = task_time;
68
69
70
71
     public TaskUmplere()
72
       this.task_name = "Default_Name";
73
       this.task_time = 1000;
74
75
76
     @Override
77
     public void run()
78
79
       while(true)
80
81
82
         GVL.SO.sem_wait();
83
         System.out.println("A inceput task-ul de " + task_name);
84
85
         try {
86
           TaskUmplere.sleep(task_time);
87
         } catch (InterruptedException e) {
88
           e.printStackTrace();
89
90
91
         System.out.println("S-a terminat task-ul de " + task_name);
         GVL.S2.sem_post();
       }
95
     }
96
97 }
98
99 package Implementare;
import java.util.TimerTask;
```

```
102
103 public class TaskBanda extends TimerTask {
104
     int state = 0;
     static int initial = 0;
106
107
     public TaskBanda(int state)
108
109
110
       this.state = state;
111
112
     public TaskBanda()
113
114
       this.state = 0;
116
117
118
     @Override
119
     public void run() {
120
121
       if(initial != 0) {
122
         synchronized(this) {
123
            System.out.println("Oprire banda");
124
            this.state = 0; // Oprire banda
         }
125
126
127
       else
128
         initial = 1;
129
130
131
       GVL.SO.sem_post();
132
       GVL.S1.sem_post();
133
       GVL.S2.sem_wait();
134
       GVL.S2.sem_wait();
135
136
       synchronized(this) {
137
         System.out.println("Reportire banda");
138
          this.state = 1; // Repornire banda
139
140
141
142
     }
143
144
145 }
146
147
148
149 package Implementare;
150
import java.util.Timer;
153 import Semafoare.SemBin;
import Semafoare.Semafor;
155
156
157
158 public class Runner {
159
    public static void main(String[] args) {
160
// TODO Auto-generated method stub
```

```
int t_umplere = 1000 * 2;
       int t_dop = 1000 * 5;
163
       int t_detectare = 1000 * 15;
164
165
       TaskUmplere T1 = new TaskUmplere("umplere a sticlei", t_umplere);
166
       TaskDop T2 = new TaskDop("adaugare a dopului", t_dop);
167
       TaskBanda T3 = new TaskBanda();
168
169
171
       Timer timer_banda = new Timer();
       timer_banda.schedule(T3, 0, t_detectare);
       T1.start();
173
       T2.start();
174
175
   }
176
177
178 }
```

6 Testarea aplicației si validarea soluției propuse

Pentru rularea aplicației deschideți aplicația Eclipse, importați proiectul și rulați clasa Runner.java.

Mai jos aveți un exemplu de rulare a codului în Eclipse:

```
A inceput task-ul de adaugare a dopului
A inceput task-ul de umplere a sticlei
S-a terminat task-ul de umplere a sticlei
S-a terminat task-ul de adaugare a dopului
Repornire banda
Oprire banda
A inceput task-ul de umplere a sticlei
A inceput task-ul de adaugare a dopului
S-a terminat task-ul de umplere a sticlei
S-a terminat task-ul de adaugare a dopului
Repornire banda
Oprire banda
A inceput task-ul de umplere a sticlei
A inceput task-ul de adaugare a dopului
S-a terminat task-ul de umplere a sticlei
S-a terminat task-ul de adaugare a dopului
Repornire banda
Oprire banda
A inceput task-ul de umplere a sticlei
A inceput task-ul de adaugare a dopului
```

Figure 2: Exemplu output

După cum puteți observa rezultatele sunt cele așteptate, de asemenea sunt identice cu cele din cadrul aplicației implementate în C-POSIX, singura diferență fiind dată de lipsa semnalelor pentru afișare statusului benzii, această afișare fiind făcută acum de task-ul ce pornește și oprește banda transportoare.