

## SISTEM DE SIMULARE VIZUALĂ A PROCESELOR DE CALCUL ORIENTATE PE SERVICII PRIN REȚELE PETRI MEMBRANALE

Iurie Țurcanu, Alexei Cordonenu, Emilian Guțuleac  
Universitatea Tehnică a Moldovei  
[alexi.corduneanu@yahoo.com](mailto:alexi.corduneanu@yahoo.com), [egutuleac@mail.utm.md](mailto:egutuleac@mail.utm.md)

**Abstract.** *This paper presents a software environment VMPNS for visual simulation of reconfigurable service-oriented computing with membrane Petri nets. It offers an intuitive graphical user interface for designing various elements of nets as well as their efficient simulation, thus making it usable for research and academic activities.*

**Cuvinte-cheie:** *service-oriented systems, reconfigurable, membrane Petri nets, software environment, visual simulation*

### I. Introducere

Actualmente, sistemele de calcul cu arhitecturi orientate pe servicii (SCOS) în timp real cunosc o dezvoltare rapidă, atât sub aspectul complexității și/sau performanțelor, cât și al ariei de răspândire [1, 2]. Acest tip de sisteme trebuie să aibă o flexibilitate, disponibilitate și siguranță în funcționare deosebită. Astfel, un sistem SCOS poate fi considerat și implementat drept fiind o colecție de configurații, unde fiecare din acestea este o rețea de componente ce comunică între ele. Diferite configurații pot fi folosite pentru procesarea a diferitor servicii sau condiții de operare ale aplicațiilor. Ca urmare, facilitățile trecerii în timp real de la o configurație către alta pe parcursul rulării, duc la creșterea flexibilității sistemului [3, 10]. De asemenea, aceste facilități ale configurațiilor ce prestează noi servicii și ale eliminării configurațiilor serviciilor care nu mai sunt necesare, reduc perioadele de remediere în caz de defectare, crescând astfel disponibilitatea sistemului. Înlocuirea configurației de executare atunci când se manifestă un comportament eronat cu o configurație validă duce și la creșterea *siguranței în funcționare* a sistemului și deci la creșterea fiabilității și previzibilității acestuia, asigurarea căruia în timpul reconfigurării dinamice este dificilă din cauza interacțiunii între serviciile de aplicație, care sistemul le oferă utilizatorului.

Unul dintre cele mai răspândite formalisme moderne, folosite pentru modelarea și analiza sistemelor paralele/distribuite cu evenimente discrete, sunt rețelele Petri de diferite extensii [8, 12, 13, 14]. Totodată, apare necesitatea de a dezvolta aceste formalisme pentru a descrie mai adecvat, mai flexibil și mai comod sisteme SCOS cu structuri complexe dinamic restructurabile. De aceea, actualmente sunt efectuate intens cercetări pentru a extinde formalismul rețelelor Petri în baza conceptului orientat obiect și servicii pentru a obține modele, care explicit descriu (auto)reconfigurabilitatea și restructurarea ierarhică a sistemului.

Problemele menționate au fost abordate în lucrările recente [6, 7, 9], unde în baza conceptului de P sisteme, adică a sistemelor membranale [11], au fost introduse și studiate rețele Petri hibride temporizate (RPHT) reconfigurabile (RPHR) și rețele Petri membranale (RPM) [4, 5], care permit de a descrie structurarea modulară, organizarea ierarhică, reconfigurabilitatea proceselor de calcul și mobilitatea lor.

Pentru a avea posibilitatea de a efectua în mod automat verificarea funcțională, simularea vizuală și evaluarea indicatorilor de performanță specificate în baza modelelor acestor tip de rețele Petri a fost elaborat un produs software instrumental, numit simulator VMPNS al proceselor de calcul orientate pe servicii reconfigurabile. În continuare, succint sunt prezentate unele elemente ale

rețelelor Petri hibride reconfigurabile (RPHR), rețelelor Petri hibride membranale și aspecte de elaborare, realizare și utilizare ale VMPNS.

## II. Rețele Petri hibride reconfigurabile

În rețele RPHR *dinamic descriptiv-restructurabile* [6, 7] este introdusă o mulțime de reguli de rescriere  $R = \{r_1, \dots, r_k\}$  a rețelei curente care poate modifica atât marcajul, cât și structura ei la ocurența unor evenimente specificate. O regulă de rescriere  $r_j \in R$  este o generalizare a noțiunii de tranziție discretă  $t_j \in T_d$ , folosită în sens clasic. Condiția de validare de către marcajul curent  $M$  al unor reguli  $r_j \in R$  sunt similare cu cele ale tranzițiilor  $t_j \in T_d$ .

În fig. 1 sunt prezentate primitivele unei rețele RPHR.

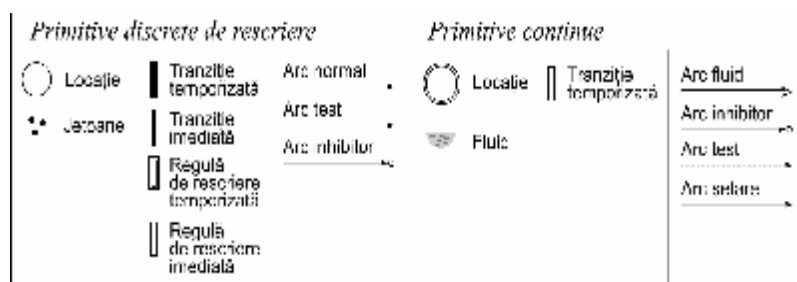


Fig.1. Primitivele unei rețele RPHR

Validarea unei reguli  $r$  în  $RN$  este efectuată cum și pentru partea discretă a RPHT. La declanșarea lui  $r$ , în cazul în care funcția de gardă  $g_r(M)$  asociată cu  $r$  are valoarea “false”,  $r$  va schimba numai marcajul curent  $M$  al  $RN$  într-un marcaj nou  $M'$ . Însă dacă  $g_r(M)$  are valoarea “true”,  $r$  va reconfigura rețeaua  $RN$  în altă rețea  $RN'$  după regula de rescriere  $r: RN_L > RN_w$ . Modificarea rețelei  $RN$  are loc în două etape. La prima etapă are loc eliminarea elementelor specificate de subrețeaua  $RN_L$  ale rețelei curente, obținând o nouă rețea  $RNr = RN \setminus RN_L$ . Etapa a doua constă din adăugarea subrețelei  $RN_w$  în rețeaua  $RNr$  curentă cu elemente noi ale rețelei, obținând astfel  $RN' = RNr \cup RN_w$ . Dacă în rețeaua curentă sunt elemente cu același nume ca la elementele ce urmează a fi adăugate, ele se contopesc. Astfel, ca rezultat se va obține o rețea nouă  $RN'$ , care va funcționa după noi reguli.

## III. Rețele Petri hibride membranale

Sistemele SCOS au o structură modulară în care însăși resursele reprezintă un subsistem cu un comportament propriu. Această proprietate poate fi descrisă de către RPM. Aceasta reduce complexitatea modelului și mărește lizibilitatea lui.

Rețelele RPM sunt o generalizare a rețelelor RPHR, folosind paradigma de P sisteme hibride  $\Gamma P$  [?], membranele cărui sunt structurate prin subrețele  $RDMR$ , expresia descriptivă  $DE$  a cărora este determinată [?]. Un ghid complet pentru diferite extensii de P sisteme cu multiseturi de obiecte discrete poate fi referit la pagina web: <http://psystems.disco.unimib.it/>.

Pentru a reprezenta compartimentarea RPHR într-o membrană din  $\Gamma P$ , sunt folosite tranziții  $t_{h,i}$  localizate în membrana  $h$ , notată  $[h \ ]_h$ , cu execuții locale maximal concurente ale tranzițiilor co-localate în aceeași membrană și, de asemenea, locații  $p_{h,i}$  localizate în aceeași membrană [105].

Maparea  $\Gamma P$  într-o rețea RPM este constituită din doi pași separați. Mai întâi, pentru fiecare membrană  $[h \ ]_h$ , este asociată: (i) fiecărui obiect  $w_{h,i} \in w_h$  în membrana  $h$  o locație  $[h \ y_{h,i}^0 p_{h,i} ]_h$  cu

marcajul inițial  $y_{h,i}^0 \in \{m_h^0(p_i), x_h^0(b_i)\}$  al locației  $p_{h,i} \in P^h$  și fiecărei reguli de tip obiect continue  $r_{h,j}^c$  o tranziție continuă  $[_h u_{h,j}]_h$ ,  $u_{h,j} \in T_C^h$  co-locală în membrana  $h$ ; (ii) fiecărei reguli de tip obiect discret  $r_{h,j}^{do}$  sau fiecărei reguli de rescriere  $r_{h,j}^{dm}$  asociem un eveniment discret  $[_h e_{h,j}]_h$ ,  $e_{h,j} \in E^h$  ce acționează în această membrană. În al doilea plan, pentru fiecare membrană  $[_h ]_h$  definim o expresie descriptivă  $DE_h^0$  [4, 5] a subrețelei  $RN_h^0$  ce corespunde configurației inițiale a lui  $\Gamma P$ , ca fiind o subrețea membranală  $[_h DE_h^0 ]_h$ .

O rețea RPM de gradul  $n \geq 0$ , este o construcție structurată  $RPM = \bigvee_{h=0}^{n-1} ([_h DE_h^0 ]_h)$  de subrețele  $DE_h^0$  cu setul de reguli de rescriere ale obiectelor și membranelor  $MR = \{mr_i, i = \overline{1, n}\}$ , de exemplu:

- $mr_0$ : regula *Change* de *schimbare* a conținutului membranei  $[_h DE_{h'} ]_{h'}$  care, la procesarea ei, schimbă structura curentă și multisetul de obiecte în membrana  $h'$ , redată de expresia descriptivă  $DE_{h'}$  și marcajele  $M_{h'}$ , într-o nouă structură  $DE_{h'}'$  cu noi marcaje  $M_{h'}'$ ;
- $mr_1$ : regula *Dissolve* care *dizolvă* membrana  $h'$ . Ca rezultat, obiectele  $M_{h'}$  și submembranele care aparțin membranei  $h'$  vor aparține membranei părinte  $h$ , skin membrana nu poate fi dizolvată:  $mr_1: [_h DE_h ]_{h'} [DE_{h'} ]_{h'} ]_h > [_h DE_h' ]_h$  cu  $M_h' = M_h + M_{h'}$ ;
- $mr_2$ : regula *Create*, care creează o nouă membrană  $h'$  cu  $DE_{h'}''$  și  $M_{h'}''$ , restul conținutului rămâne neschimbat în membrana părinte  $h$ ;
- $mr_3$ : regula *Divide* de *divizare* la rescriere a membranei  $h$ . Ca rezultat, obiectele și submembranele ei sunt reproduse și adăugate respectiv în membrana  $h'$  și  $h''$ ;
- $mr_4$ : regula *Merge*. Obiectele membranei  $h'$  și  $h''$  sunt adăugate unei noi membrane  $h$ ;
- $mr_6$ : regula *Separate*, fiind opusul regulii *Merge*, la rescriere va fi efectuată *separarea* membranei  $h$  în două membrane  $h'$  și  $h''$ ;
- $mr_6$ : regula *Move* conform căreia, la rescriere, membrana  $h''$  va fi mutată în afara sau în interiorul membranei  $h'$  cu marcajele lor, respective.

Conceptorul poate să definească și alte tipuri de reguli  $MR$ , dacă apare necesitatea de a exprima alte proprietăți de comportare.

Astfel, folosind rețelele RPM putem obține o descriere compactă și flexibilă, modulară și ierarhică a specificațiilor și modelelor discret-continue de rețele RPHR pentru verificarea, simularea și evaluarea performanțelor sistemelor de calcul mobil reconfigurabile.

#### IV. Descrierea sistemului VMPNS

Sistemul software instrumental VMPNS este o aplicație desktop și dispune de o interfață grafică User-friendly. Acest sistem a fost elaborat pe platforma Microsoft .NET, ceea ce permite realizarea într-un timp relativ scurt a aplicațiilor complexe.

În continuare, sunt descrise formele de bază ale VMPNS, precum și modul de creare a modelelor de rețele Petri membranale, redactarea, setarea parametrilor elementelor acestora, lansarea simulării și colectarea datelor statistice.

**Interfața Grafică a Utilizatorului (GUI)** este prezentată în fig. 2. Pentru a lansa o rețea putem să o creăm sau să deschidem o rețea existentă din colecția de rețele de lucru afișată în fereastra *Nets*. În rezultatul lansării unei rețele existente se va deschide o fereastră în care se prezintă rețeaua, cum este prezentat în fig. 2. Observăm că fereastra GUI conține 3 meniuri de bază: meniul principal, meniul comenzilor și meniul instrumentelor de creare/editare a rețelei. Meniul principal este construit după un șablon clasic. Este de menționat că la deplasarea cursorului asupra butonului apare descrierea acestuia. La stânga GUI, de jos în sus, în meniul dat sunt prezentate instrumentele disponibile (fig.3) pentru crearea modelelor de rețele: *Pointer* – dezactivarea tuturor instrumentelor;

*Discrete Place* – crearea locației discrete; *Token* – adăugarea jetonului într-o locație discretă; *Immediate Transition* – crearea tranziției imediate; *Time Transition* – crearea tranziției temporizate; *Rewriting Immediate Transition* – crearea regulei de reconfigurare imediate; *Rewriting Time Transition* – crearea regulei de reconfigurare temporizate; *Normal Arc* – crearea arcului discret; *Inhibitor Arc* – crearea arcului inhibitor discret; *Test Arc* – crearea arcului test discret; *Continuous Place* – crearea locației continue; *Continuous Transition* – crearea tranziției continue; *Continuous Arc* – crearea arcului continuu; *Flow Arc* – crearea arcului fluid; *Inhibitor Arc* – crearea arcului inhibitor continuu; *Test Arc* – crearea arcului test continuu.

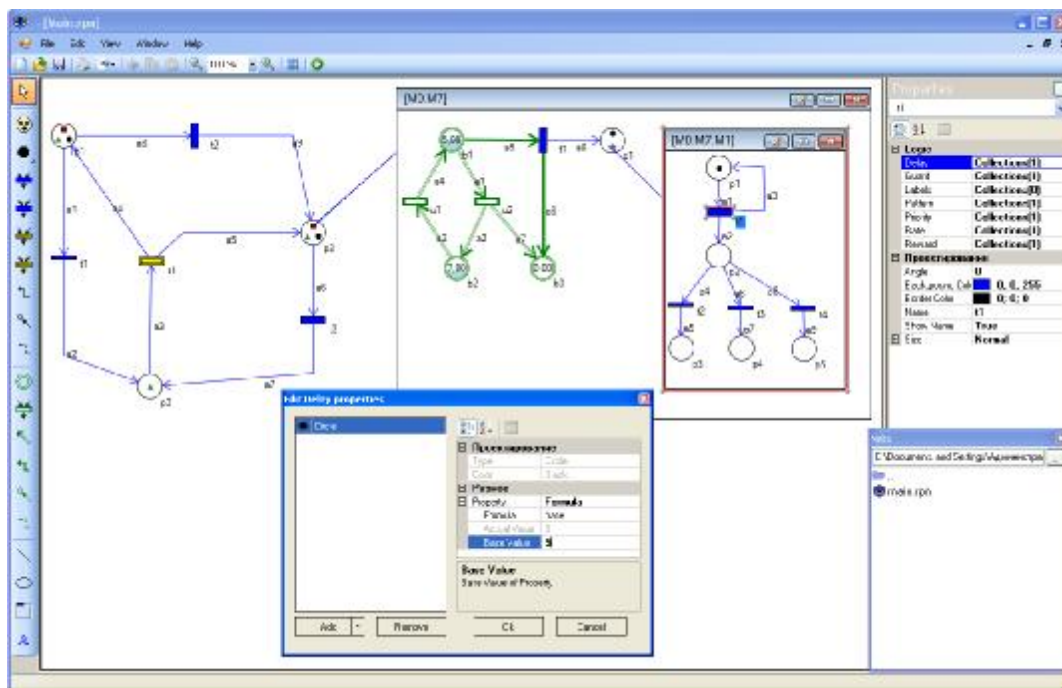


Fig.2. Interfața Grafică Utilizator a sistemului VMPNS

La deplasarea cursorului asupra instrumentului respectiv apare denumirea acestuia.



Fig.3. Meniul de instrumente.

Pentru comoditatea utilizatorului este realizat un meniu de context care se activează la apăsarea *click drept* pe forma de redactare a rețelei. Meniul dat conține la fel unele din comenzi de bază ale aplicației, dar și proprietățile specifice ale unor obiecte.

Primele trei operații efectuează aceleași operații ca și în meniul principal. Comanda *Delete* șterge obiectul/obiectele selectate. Comanda *Size* permite setarea dimensiunilor potrivite pentru obiectele selectate, aceasta fiind proprie doar locațiilor și tranzițiilor. Comanda *Rotate* este proprie doar tranzițiilor și permite rotirea acestora în jurul centrului său cu un unghi de 45°.

**Formele secundare ale aplicației.** La formele secundare ale aplicației se referă în primul rând forma de editare a proprietăților obiectelor din rețea (*Properties*) și forma de vizualizare a rețelelor de lucru. Aceste ferestre se vizualizează la *activarea* aplicației. La fel există și un set de forme care sunt pasive la lansarea aplicației. În continuare vom analiza ambele tipuri de ferestre secundare.

**Editorul proprietăților obiectelor.** În fig. 4 este prezentată forma de editare a proprietăților obiectelor rețelei. Implicit ea se poziționează în colțul dreapta sus al formei de bază, dar poate fi repositionată, sau închisă. Această formă este compusă din următoarele 4 componente: lista obiectelor existente în rețea; butoanele de gestiune ale modului de vizualizare a proprietăților

obiectului selectat (cu grupare pe categorii sau fără); câmpul de descriere a proprietății selectate. La selectarea obiectului din editorul rețelei, el automat se selectează în fereastra *Properties*. Toate proprietățile se împart în două clase: *Logic* și *Design*.

**Editorul de formule.** Pentru a edita rețele cu automodificare a fost realizat un editor de formule care are posibilitatea de a reda unele proprietăți cantitative ale atributelor rețelei. Acesta conține setul întreg de operații și funcții matematice uzuale, precum și operatorul condițional *if*.

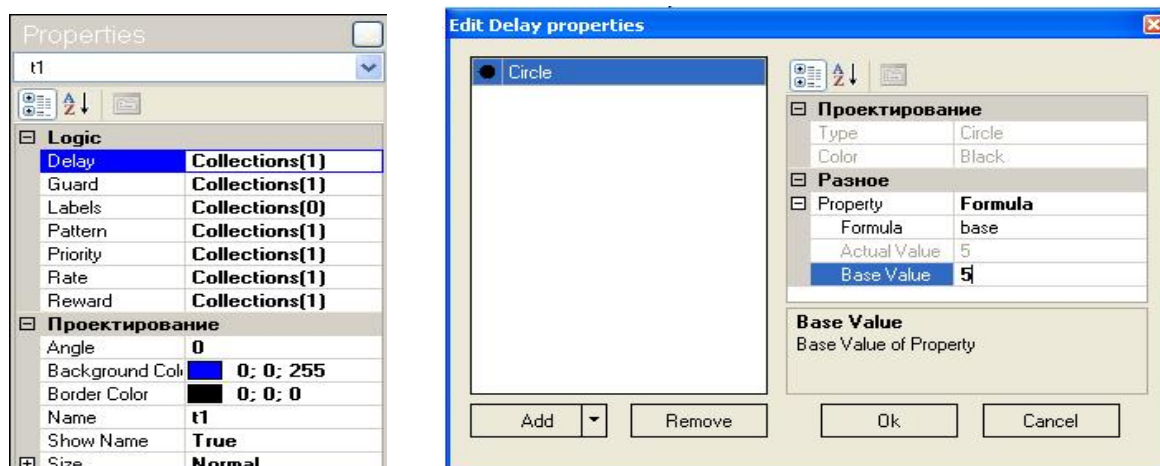


Fig.4. Redactarea proprietăților elementelor rețelei

**Editorul de formule.** Pentru a edita rețele cu automodificare a fost realizat un editor de formule care are posibilitatea de a reda unele proprietăți cantitative ale atributelor rețelei. Acesta conține setul întreg de operații și funcții matematice uzuale, precum și operatorul condițional *if*.

**Forma de dirijare a simulării.** O altă fereastră secundară a sistemului este forma „Simulation”, prezentată în fig. 5. Ea se lansează la alegerea butonului „Run” al meniului principal.

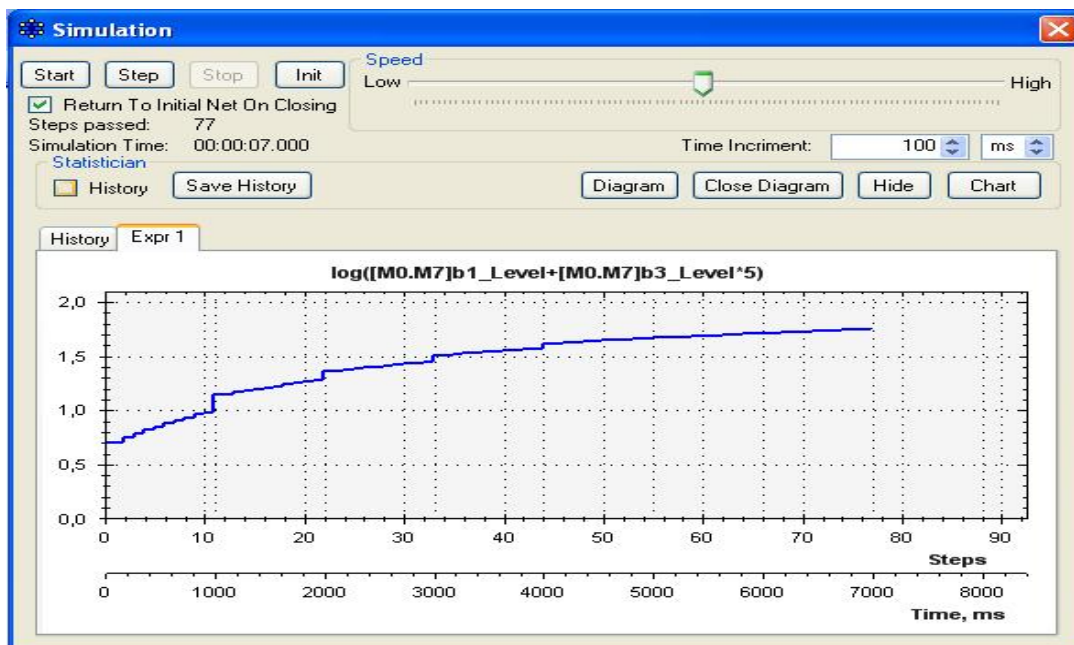


Fig.5. Diagramă de simulare

În partea superioară a formei se află următorul grup de butoane: *Start* – startează procesul de simulare. Dacă o simulare anterioară a fost oprită butonul *Start* o va prelunge; *Step* – efectuează un singur pas de simulare; *Stop* – oprește procesul de simulare; *Init* – reinițializează rețeaua dacă ea a efectuat cel puțin un pas de simulare.

În partea sus - dreapta se află regulatorul vitezei procesului de simulare – *Speed*. Imediat sub acest regulator se află regiunea de setare a quantei de timp / pás care arată câte unități de timp decurg la un pas de simulare. În partea de jos a formei este situat grupul de butoane *Statistic*. Funcția grupului constă în colectarea datelor statistice. Primul din acestea este indicatorul „*History*”, care permite de a păstra istoria simulării dacă este nevoie. Istoria simulării este prezentată sub forma unui tabel în care sunt stocate așa date ca: pasul simulării; timpul simulării; marcajul curent; tranzițiile validate și cele declanșate.

Crearea unei rețele constă în plasarea unui set de elemente pe planșeta formei respective, interconectarea lor și setarea proprietăților lor. La adăugarea unui element nou, lui i se atribuie un nume după șablonul specificat. Fiecare din elementele rețelei mai conține și un set de proprietăți care pot fi setate de utilizator

La simulare rețelei tranzițiile validate vor fi colorate în roșu, iar cele declanșate în verde. Procesul de declanșare a unei tranziții validate este însoțit de deplasarea jetoanelor pe arce discrete sau scurgerea fluidului prin arce continue.

## V. Concluzii

Rețelele Petri hibride membranale sunt un instrument adecvat la modelarea funcționării proceselor discret-continue ale sistemelor de calcul orientate pe servicii reconfigurabile.

În lucrare sunt prezentate unele aspecte de elaborare și utilizare a unui sistem software instrumental, VMPNS., realizat pentru modelarea, verificarea funcțională, simularea animată și evaluarea performanțelor proceselor discret-continue de calcul orientate pe servicii reconfigurabile, descrise prin rețelele Petri membranale.

## VI. Referințe

1. Bell M., Service-Oriented Modeling (SOA): Service Analysis, Design, and Architecture. –Wiley, 2008. –320 p.
2. Compton K., Hauck S. Reconfigurable Computing: a Survey of Systems and Software. ACM Computing Surveys (CSUR), vol. 34, no. 2, 1998, pp. 171-210.
3. Guțuleac E., Mocanu M. L., Țurcanu Iu. Membrane Differential Petri Nets for Performance Modelling of Hybrid P-Systems. Control Engineering and Applied Informatics, vol. 9, no. 3-4, Ed.: SRAIT, București, România, 2007, pp. 12-21.
4. Guțuleac E. Dynamic rewriting generalized differential Petri nets for discrete-continuous modeling of computer systems. Meridian ingineresc, Nr. 3, Ed.: UTM, Chișinău, 2006, p.27-32.
5. Guțuleac E. Evaluarea performanțelor sistemelor de calcul prin rețele Petri stochastice. –Tehnica-Info, Chișinău, 2004, – 276p.
6. Llorens M., Oliver J. Structural and Dynamic Changes in Concurrent Systems: Reconfigurable Nets, IEEE Transactions on Computers, vol. 53, no. 9, 2004, pp. 1147-1158.
7. Papazoglou M.P., Van den Heuvel W-J. Service-Oriented Architectures. Approaches, Technologies and Research Issues, VLDB J., vol. 16, no. 3, 2007, pp. 389-415.
8. Păun Gh., and Rozenberg G. A Guide to Membrane Computing. Theoretical Computer Science, 287, 2002, pp. 73-100.
9. Petri nets world. <http://www.informatik.uni-hamburg.de/TGI/PetriNets/>
10. Petri nets world - Petri nets tools database. <http://www.informatik.uni-hamburg.de/TGI/PetriNets/tools/quick.html>.
11. Tsai W. T., Cao Z., Wei X., Paul R., Huang Q., Sun, X. Modeling and simulation in service-oriented software development. Simulation Journal, 83(1), 2007, pp. 7-32.