

CONTRIBUȚII PRIVIND MODELAREA ȘI CONTROLUL PROCESULUI DE SERVIRE A CLIENȚILOR BANCARI

Radu-George Anghel

e-mail: anghel.radu@gmail.com

Universitatea Politehnica București

Rezumat: În lucrare, se prezintă unele rezultate ale cercetării științifice proprii privind modelarea și simularea sistemelor de servire a clienților din domeniul finanță-bancar. Specificul acestor sisteme de servire din domeniul bancar constă în asocierea fenomenului de risc și finalizarea servirii clienților prin evaluarea cantitativă a riscului de aprobare sau respingere a unei cereri din șirul de așteptare. În încheierea lucrării, sunt prezentate unele rezultate incipiente privind implementarea structurii hardware și testarea experimentală a unui sistem informatic de gestiune a servirii clienților într-o bancă comercială.

Cuvinte cheie: sisteme de servire, șiruri de așteptare, modelare, simulare, testare.

1. Introducere

Sistemul de management al cozilor de așteptare este un nou serviciu informatizat, introdus recent în băncile comerciale. Prin introducerea acestui serviciu, se urmărește fluidizarea circuitului clienților în interiorul unei sucursale și facilitarea accesului rapid al acestora la produsele și serviciile băncii respective. Soluția informatică permite reducerea la minimum a timpului de așteptare a clienților în sucursală, asigură servirea promptă a acestora în funcție de ordinea sosirii, permitând monitorizarea în timp real și reprezentă, totodată, un instrument valoros de marketing pentru bancă. Sistemul de management al cozilor funcționează pe bază de numere de ordine (tip bonuri), pe care clientul și le procură în sucursală din display-uri poziționate la intrare. Apelarea automată și existența unor panouri electronice centralizatoare și locale, situate la fiecare ghișeu, permit optimizarea fluxurilor de operațiuni cu clienții. Ca avantaje ale acestui serviciu, se pot menționa decongestionarea și diminuarea cozilor la ghișee/casieri, măsurarea performanțelor lucrătorilor în relația cu clientul, crearea unui climat de informare aditională a clienților în zonele de așteptare precum și sporirea confidențialității tranzacțiilor, stocarea unor informații privind prelucrarea cererilor de servicii oferite de bancă și categoriile sociale din care banca deține cei mai mulți clienți etc. Instrument de management operațional și de optimizare pe termen mediu și lung, serviciul permite creșterea calității servirii clienților prin diminuarea timpului de așteptare și facilitează analiza gradului de încărcare al lucrătorului bancar și al sucursalelor băncii. Stocarea datelor servirii permite analiza statistică a băncii pe categorii de clienți în vederea promovării celor mai cerute și rentabile servicii.

2. Ipotezele de lucru și parametrii unui algoritm de simulare a sistemului monocanal de servire a clienților unei bănci comerciale

Principalele ipoteze de lucru se referă la tipul distribuției probabilității intervalului de timp dintre două sosiri consecutive de clienți și la durata de execuție a servirii unui client.

Fluxul de cereri la intrare este dat prin funcția de distribuție exponențială (descrisă în [1]).

Timpul de execuție τ_j pentru programul de rezolvare a cererii j de către server este o mărime aleatoare, dată prin probabilitatea P_k ($k = 1, 2, \dots, s$) (există și programe de prelucrare) deoarece sunt și soluționări pentru cererea j . Prin urmare avem:

$$\sum_{i=1}^s P_i = 1$$

În pseudocodul algoritmului de simulare și în descrierea algoritmului, sunt utilizate următoarele notații:

- t_M – Timpul curent de modelare – care crește prin incrementarea cu valori discrete:
 - t_j – momentul lansării cererii în sistem=1, și timpul de execuție al programului apelat de cererea j ;
 - j – timpul curent pentru programul j incrementat discret cu Δ , adică $\bar{\tau}_j = n \Delta$;
 - T – limita superioară a timpului rezervat simulării SS;
 - r – indicele acelei cereri care este prima în șirul de așteptare (prima din coadă);

- τ_j^* - unde $j = (1, s)$ timpul de execuție al programului apelat de cererea j ;
- τ_j - timpul curent pentru programul j incrementat discret cu Δ , adică $\bar{\tau}_j = n \Delta$;
- T – limita superioară a timpului rezervat simulării SS;
- r – indicele acelei cereri care este prima în sirul de așteptare (prima din coadă).

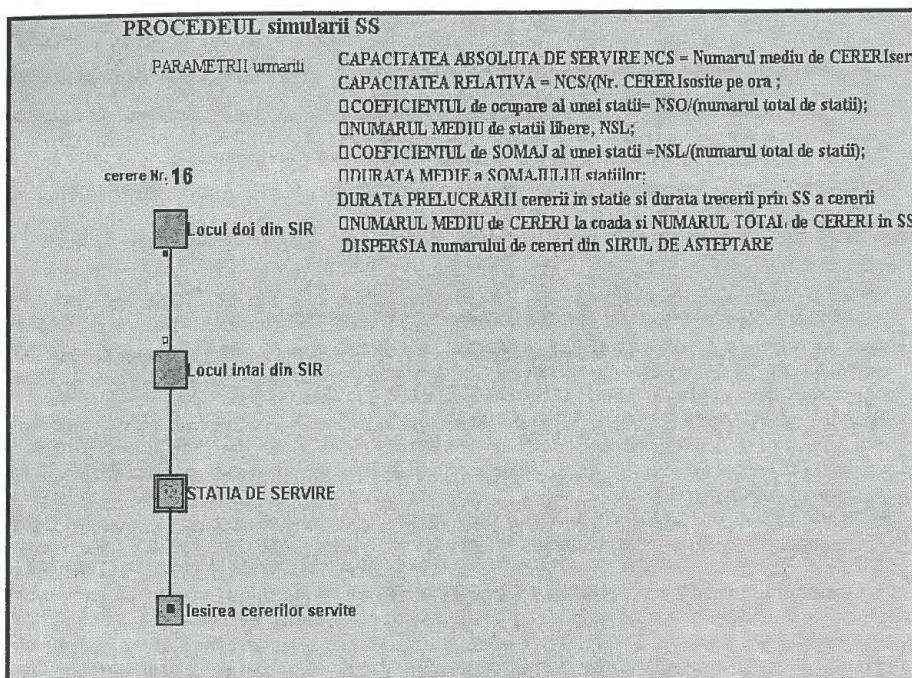


Figura 1. Structura sistemului monocalan simulat

Ca urmare a simulării trebuie obținute estimațiile:

- t_j^* - intervalul de așteptare = timpul pe care cererea j trebuie să-l aștepte până la începerea servirii sale; dacă momentul inițierii servirii este t^{i*}_j atunci $t^*_{j'} = t^{i*}_{j'} - t_j$;
- $t^{a\ rasp}$ – timp de așteptare a răspunsului la cererea j ;
- $t^{a\ rasp} = t^{f*}_j - t_j$ - (unde t^{f*}_j – este durata finalizării servirii).

Divizarea timpului presupune alocarea unui interval Δ = constant pentru rezolvarea unei cereri.

Structura sistemului simulat este prezentată în figura 1, iar parametrii sistemului de servire simulat sunt prezențați în figura 2.

- Numărul de console client: 1
 - Numărul de console –operator: 2
 - Numărul mediu clienți pe ora $\Delta \approx 1$
 - Gradul de ocupare a unui server cca 68%
 - Durata prelucrării(medie):1,56h
 - Numărul mediu de cereri la coadă:180
 - Varianța(dispersia) lungimii cozii :35

Figura 2. Parametrii sistemului simulat

3. Pseudocodul algoritmului de simulare al sistemelor de servire monocanal cu divizarea timpului (SSMCD)

Algoritmul de simulare a SSMCD este compus din două etape: prima etapă se referă la *organizarea clientilor în sirul de așteptare*, iar etapa a doua este destinată *simulării servirii adică rezolvării cererilor acestora* [3].

Pas 1	<i>Se generează momentul t_j și se determină τ_j^*. Se trece la Pas 2</i>
Pas 2	<i>Se verifică DACĂ coada este GOALĂ:</i>
	<i>Dacă DA, se execută Pas 3</i>
	<i>Dacă NU, se execută Pas 4</i>
Pas 3	$t_M = t_j$
Pas 4	<i>Se instalează la coada cererea j și se trece la Pas 5</i>
Pas 5	<i>Se verifică DACĂ $t_M + \Delta \leq t_j$:</i>
	<i>DACĂ DA, se execută Pas 7</i>
	<i>DACĂ NU, se execută Pas 6</i>
Pas 6	<i>Se face $i = i + 1$ și se revine la Pas 1</i>

Figura 3. Pseudocodul primei etape a simulării unui SSMCD

Divizarea timpului: se alocă pentru oricare cerere același segment Δ pentru rezolvare. Dacă acest interval s-a scurs și cererea nu a fost rezolvată, ea este pusă din nou la coadă.

La Pas 1, algoritmul de mai sus imită momentele t_j de sosire a cererilor și timpul τ_j^* de execuție al programului apelat de cererea j.

La Pas 2 se verifică dacă în momentul sosirii cererii j coada este goală cu scopul de a stabili care cerere este „prima” la coada (adică stabiliește începutul cozii). În ambele situații cererea este instalată în sir la coada.

Pasul 3 a fost introdus pentru adăugarea timpului t_M curent de modelare care crește cu valori discrete până la momentul sosirii t_j .

Pas 4 simulează instalarea.

Pasul 5 verifică dacă în intervalul de divizare Δ nu au sosit cumva și alte cereri (fără Pas 5 se pot pierde o parte din cereri). Astfel, pașii Pas1, Pas 2, ... Pas 6 organizează cererile la coadă.

În figura 4, este prezentat pseudocodul aferent celei de a doua etape din algoritmul de simulare a unui SSMCD. Acesta conține pașii 7 ... 20 ai algoritmului.

Pas 7	<i>Se atribuie procedurii r segmentul de timp Δ și se trece Pas 8</i>
Pas 8	<i>Se verifică DACĂ $t_M \leq t_r$:</i>
	<i>DACĂ DA, se trece la Pas 9</i>
	<i>DACĂ NU, se trece la Pas 10</i>
Pas 9	$t_M = t_r$ se trece la Pas 10
Pas 10	<i>Se verifică DACĂ $\bar{\tau}_r = 0$</i>
	<i>DACĂ NU se trece la Pas 11</i>
	<i>DACĂ DA se trece la Pas 12</i>
Pas 11	$\tau^{a \text{ in } s?? \text{ astept}}_r = t_{M1} - t_r$ se trece la Pas 12
Pas 12	<i>Se verifică DACĂ $\tau_r + \Delta < \tau^{*}_{r, \text{rasp}}$</i>
	<i>DACĂ DA, se trece la Pas 13</i>
	<i>DACĂ NU se trece la Pas 15</i>
Pas 13	$\bar{\tau}_r = \tau_r + \Delta$ și se trece la Pas 14
Pas 14	$t_M = t_M + \Delta$ și se trece la Pas 17
Pas 15	$t_M = t_M + \tau^{*}_{r, \text{rasp}}$ și se trece la Pas 16
Pas 16	$\tau^{*}_{r, \text{rasp}} = t_M - t_r$ și se trece la Pas 17
Pas 17	<i>Se verifică $t_M < T$</i>
	<i>DACĂ DA, se trece la Pas 18</i>
	<i>DACĂ NU, se trece la Pas 19</i>
Pas 18	Refacerea cozii – se trece la Pas 5
Pas 19	Afișare rezultat
Pas 20	STOP

Figura 4. Pseudocodul etapei 2 a simulării unui SSMCD

Pasul 7 alocă proceduri (programului) „r” un segment Δ .

Pasul 8 verifică dacă nu cumva timpul curent de simulare t_M nu a rămas în urma momentului t_r de apariție în sistem a cererii care este „prima” la coadă. Cumva dacă $t_M < t_r$, atunci la **Pas 9** timpul curent al modelării este „tras” până la t_r .

Pasul 10 verifică dacă procedurii cu numărul „r” i s-a alocat măcar un segment de timp Δ .

Dacă Pas 10 se verifică (adică nu se obține timpul dorit), atunci se adaugă un Δ . Dacă NU se verifică Pas 10, atunci la Pasul 11 se calculează durata așteptării τ^* pentru începerea servirii cererii cu numărul „r”.

Pasul 12 verifică dacă programul (procedura) cu numărul „r” apelată de cererea „r” are timp suficient ca în segmentul Δ alocat se poate termina execuția. Dacă condiția de la **Pasul 12** se verifică, atunci programul lansat în execuție de cererea „r” se termină în timp util. Dacă la **Pasul 12** NU se verifică condiția (adică timpul alocat execuției nu este suficient), atunci timpul τ_r de execuție al programului „r” și timpul curent de modelare t_M sunt măriți (**Pasii 13 si 14**), iar dacă NU (deci programul reușește să fie executat în intervalul Δ și la **Pasul 15** timpul de modelare?? este mărit până la valoarea realmente necesară pentru terminarea execuției programului „r” (acest interval poate fi mai mic ca Δ deoarece $(\tau_r - \tau_r) \leq \Delta$). Prin aceasta, se realizează o economisire a timpului de modelare.

Pasul 16 calculează intervalul de timp τ^{rasp}_r – după care cererea rezolvată (r) obține răspunsul (rezolvarea).

Pasul 17 verifică atingerea cotei superioare T a intervalului de modelare. Dacă această cotă nu este atinsă, atunci se reconstruiește coada prin deplasarea cu un loc a cererilor. Aceasta se obține prin utilizarea registrului de deplasare din figura 5, unde este afișat și programul de generare a unui sir de semnale pseudoaleatoare binare [2].

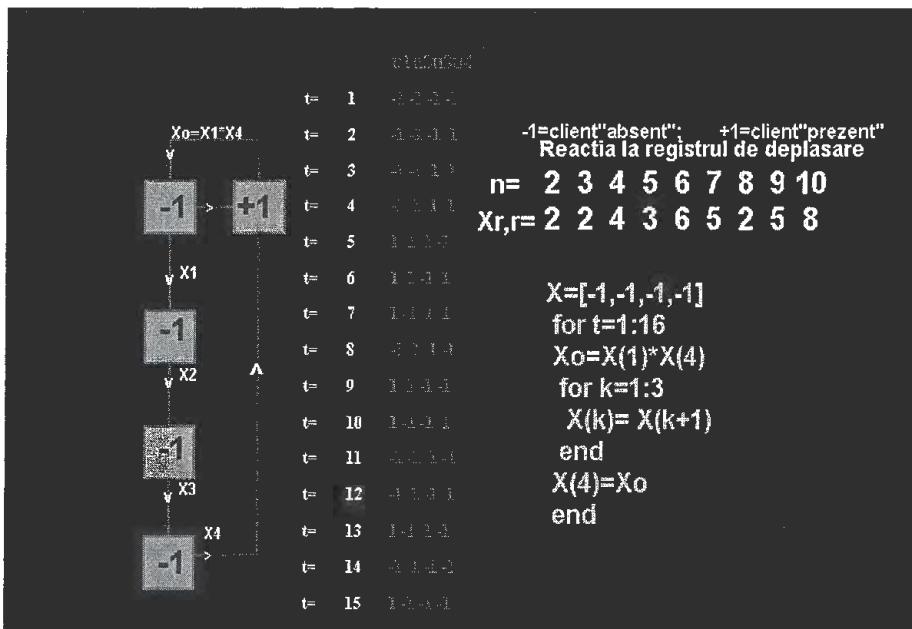


Figura 5. Generarea evenimentelor sosirii clientilor folosind registrul de deplasare

Această cercetare științifică a urmărit verificarea experimentală a unor aspecte pur teoretice, prezentate anterior, privitoare la sistemele de servire a clientilor în cadrul unei Bănci Comerciale la care am avut acces în perioada doctoraturii. În continuare, sunt prezentate câteva aspecte privind arhitectura sistemului implementat, precum și unele rezultate experimentale ale testării „pe viu“ a sistemului implementat în cadrul activității de cercetare, în perioada doctoraturii.

4. Structura și arhitectura sistemului informatic interactiv de gestiune și informare a clientilor(SAGIC) dintr-o bancă comercială

Acesta este un subsistem al unui sistem informatic bancar, care nu funcționează independent, ci a fost integrat, din punct de vedere hard-soft, în structura existentă a sistemului informatic principal al băncii. **SAGIC** este un sistem cu mai multe console pentru clienți în vederea comunicării interactive cu sistemul, și mai multe stații de servire a cererilor în ordinea sosirii la coadă și reintroducere în coadă a cererilor care nu au rezistat la testul de risc. Spre exemplu, aceste cereri sunt reîntoarse clientilor cu recomandări concrete privind revizuirea cererii și ameliorarea condițiilor care afectează riscul acordării creditului. În figura 6, este prezentată, ca exemplu, structura unui astfel de sistem prevăzut cu trei console-client și două servere.

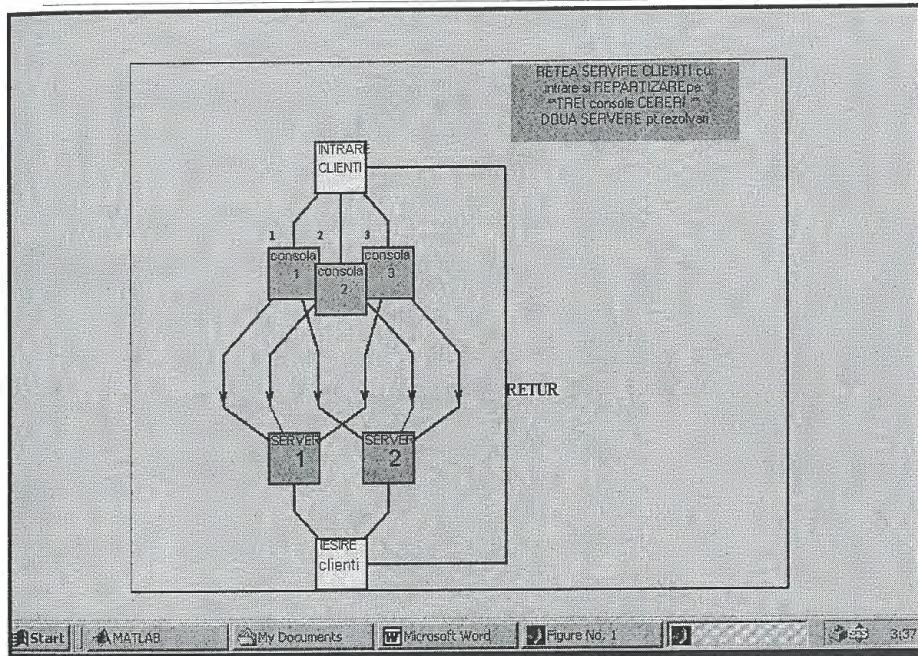


Figura 6. Structura unui SAGIC cu 3 console-client și 2 servere

Acest sistem este prevăzut cu un circuit de RETUR a cererilor cu probleme.

- Numărul maxim de console –client gestionate de UC: 10 console client
- Numărul maxim de console-operator de tip WS: 22 stații
- Prelucrări de informații și afișaj rezultat la cerere:
 1. *NR de clienti pe fiecare oră (min, mediu, max)*
 2. *TOTAL clienti pe zi*
 3. *Bargraf clienti pe intervale de timp*
 4. *Afișare timp de așteptare (min, mediu, max)*
 5. *Afișare timp de prelucrare (min, mediu, max)*

Figura 7. Date, parametri și facilități ale sistemului implementat

Arhitectura sistemului testat este prezentată în figura 8, unde terminalele aflate la dispoziția clientilor sunt plasate în compartimentele $B\#1, \dots, B\#n$ unde $i = 1, 2, \dots, n$, respectiv a, \dots, z s-au notat *panourile electronice de afișare* ($1, 2, \dots, n$ & a, b, \dots, z) de cereri la coadă.

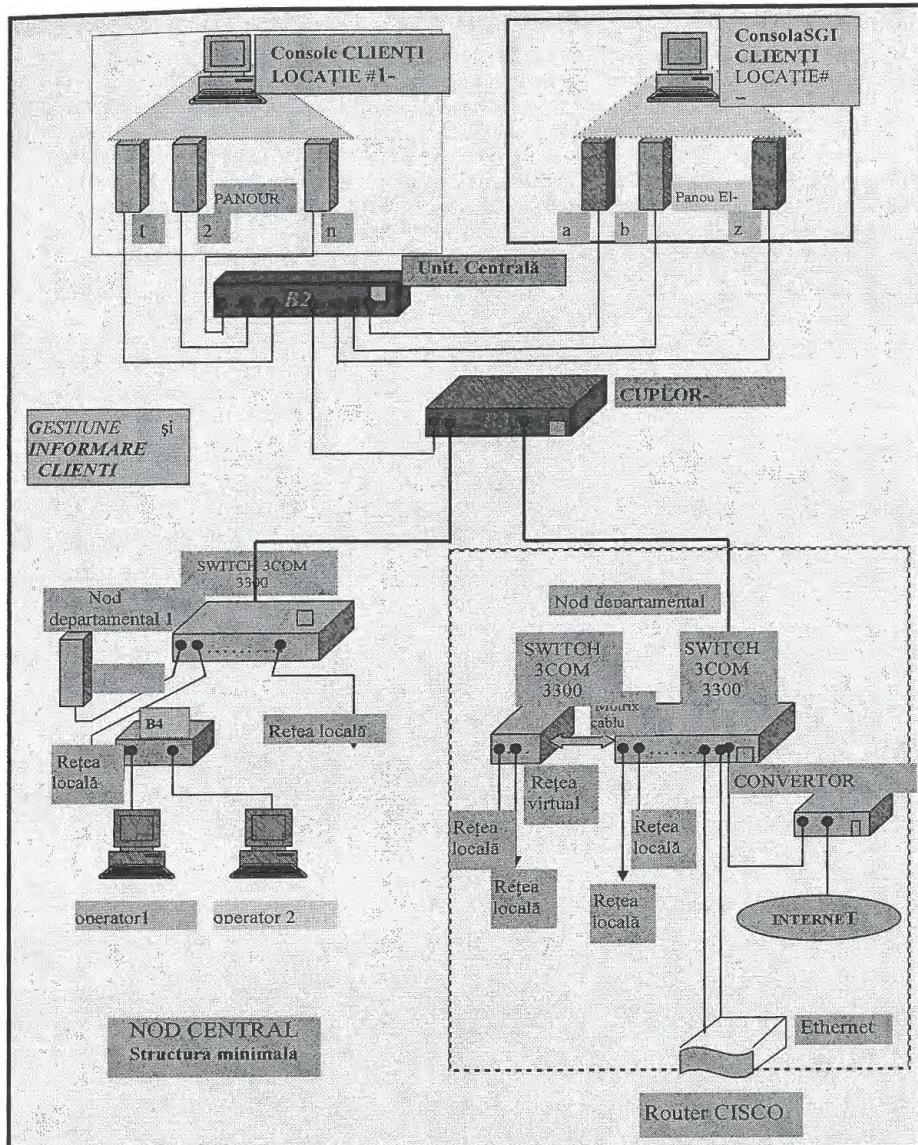


Figura 8. Arhitectura SAGIC(B1,B2 ;B3;B4) și integrarea în sistemul informatic central

În figura 8, sunt enumerate principalele blocuri B1, B2, B3, B4 componente ale acestui sistem. Funcționalitatea acestora este următoarea:

- B#1,...,#n: compartimentele consolă-client care conțin monitoarele și tablourile electronice 1, 2, ...n-a, b, ... ,z, pentru afișarea informației-operator transmisă clientului în cadrul comunicației interactive om-calculator;
- B2 Unitatea Centrală este practic un calculator, care facilitează afișarea pe tablourile electronice, stocarea și prelucrarea informației-client;
- B3 cuplător-rețea - asigură legătura duplex la rețeaua locală și INTERNET;

- B4 cupluri Stații WS - operator1 și stațiile operator1, operator2 asigură comunicația duplex între operatorii departamentalni din rețeaua locală de calculatoare și consolei-client.

Rezultatele pentru cererile preluate în stații-operator, (denumite *operator-1* și *operator-2*), de tratare a cererilor se face pe canalul direct. Pe canalul invers, rezultatul tratării cererii este afișat pe monitorul consolei-client, dar și pe panoul electronic, aferent departamentului căruia îi este adresată cererea. Pentru oricare cerere, este alocat același interval reglabil de timp Δ (nu este vorba de timpul necesar tratării cererii !). Dacă cererea nu s-a rezolvat de către *operator - i* în intervalul Δ de timp, cererea respectivă este reinstalată prin canalul de invers la sfârșitul coziilor ce urmează a fi procesate.

Sistemul descris a fost testat în cadrul unei bănci comerciale. Informațiile culese prin stațiile operator 1 și operator 2 sunt disponibile inițial în memoria RAM a unității centrale, ele sunt disponibile pe și pot fi citite la cerere printr-un program ce funcționează sub Internet Explorer. La indicarea datei (spre exemplu 2006.07.07) sunt selectate cele două pagini (bagraful din figura 9 și tabelul din figura 10).

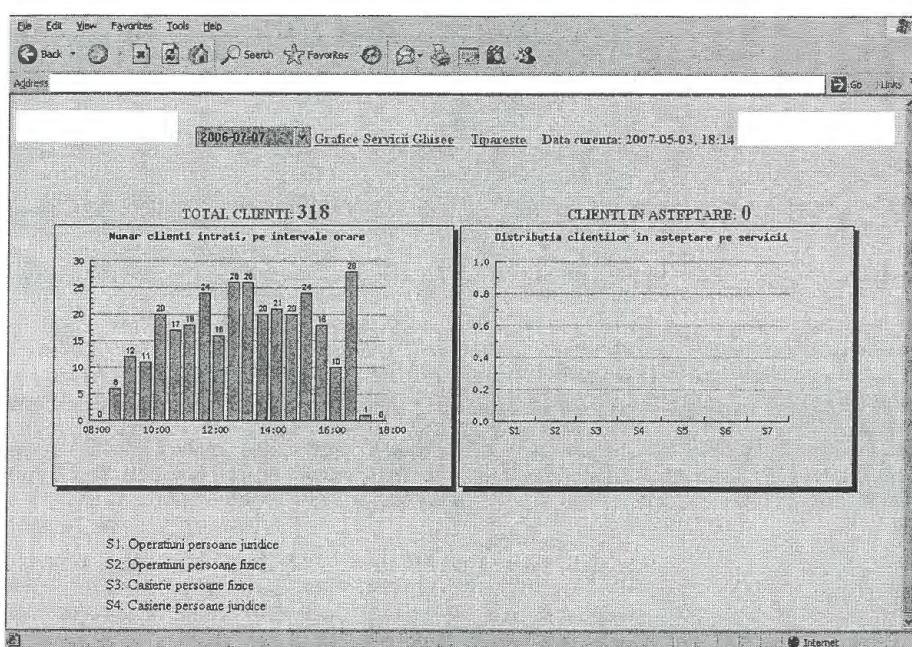


Figura 9. Construirea și afișarea bagrafurilor la cerere pentru ziua de 07-07-2006 (data citirii 05-03-2007)

La citire, este adăugată data și ora la care s-a produs cererea pentru obținerea acestor informații (de exemplu, în figura 7.5 este indicată data 2007/05/03 ora 18 și 14 min., iar în următoarea figura 7.6 este indicată data 2007/05/03 ora 18 și 16 min.).

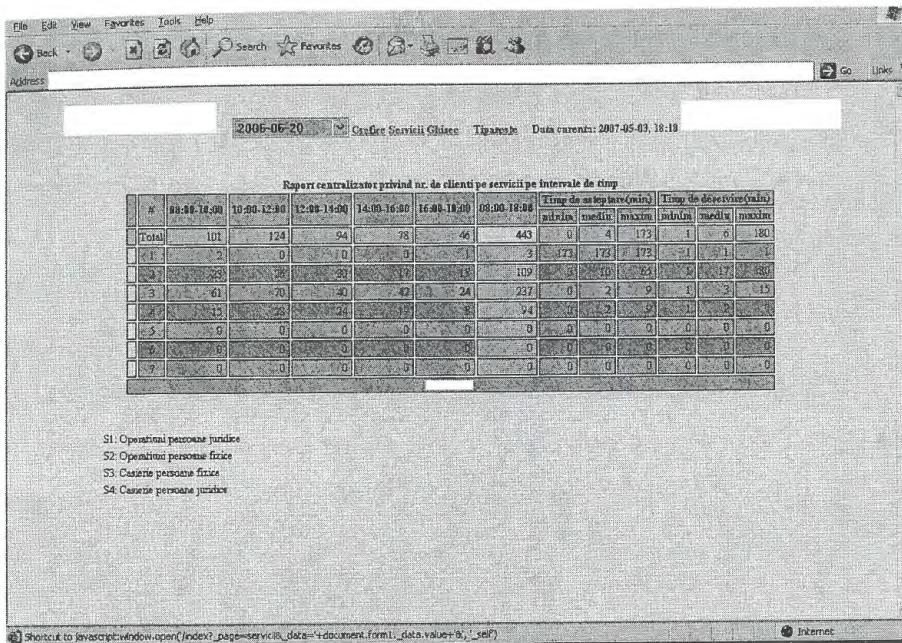


Figura 10. Stocarea și afișarea la cerere a datelor pentru ziua de 20-06-2006

În perioada testării experimentale, au fost urmăriți și stabiliți parametrii sistemului și condițiile de funcționare, rezultând valorile prezentate în figura 10.

6. Concluzii

Principalele contribuții ale lucrării se referă la modelarea și simularea unui sistem destinat managementului cozilor de așteptare ale clienților unei bănci comerciale. Prin introducerea acestui serviciu, se urmărește fluidizarea circuitului clientilor în interiorul unei sucursale și facilitarea accesului rapid al acestora la produsele și serviciile băncii respective. Soluția arhitecturală, propusă în lucrare, prezintă particularitatea integrării acestui subsistem în nucleul informatic central al băncii comerciale respective.

Bibliografie

1. ANGHEL, R.: Evaluarea parametrilor unor rețele complexe din domeniul finanțier bancar. Revista Română de Informatică și Automatică, vol. 15, nr. 4, 2005, pp. 43-56.
2. TERTIŞCO, M., P. STOICA: Identificarea sistemelor, Ed. Academiei Române, 1980.
3. STĂNCIULESCU, FL.: Modelling of High Complexity Systems With Applications, WIT-press, 2005.