

Fiola de SQL (21)

Un an după – *Marin Fotache*

Fiola de astăzi este una tipică de vacanță. După atâtea impozite, taxe și alte probleme care mai de care mai serioase, ne ocupăm luna aceasta de o chestiune care era de actualitate acum un an: alegerile prezidențiale. Nu de la noi, însă, că nu prea am avut de ales, ci sistemul electoral american ne roade pe noi acum. Bine, veți spune, am terminat cu problemele noastre și ne apucăm de probleme altora? Fiți fără grijă! Nu cred c-ar interesa pe cineva din SUA ceea ce discutăm noi în acest episod. În plus, alegerile prezidențiale din SUA au fost apropiate calendaristic de cele românești și marcate de oarecare dramatism, dar nu din același cauze. Oricum, gândindu-mă că C.V. Tudor (scuzați cacofonia, nu e din pricina mea) era să ajungă președinte, vă propun o secundă de reculegere. Mulțumesc!

În numărul din ianuarie 2001 al revistei *Intelligent Enterprise* Joe Celko formula o problemă pentru amatorii și profesioniștii de SQL: se dă un sistem electoral (american) în care la alegerile prezidențiale candidează patru oameni ai muncii: Gore, Bush, Nader și Celko. Știind că buletinele de vot pot fi preluate sub forma unei table de forma: `BALLOTS {B_Id, Bush, Gore, Nader, Celko}` să se scrie secvența SQL pentru aflarea câștigătorului.

Mai întâi însă să lămurim schema tablei `BALLOTS`:

```
CREATE TABLE BALLOTS (
  b_id INTEGER NOT NULL PRIMARY KEY,
  bush INTEGER CHECK (bush BETWEEN 1 AND 4),
  gore INTEGER CHECK (gore BETWEEN 1 AND 4),
  nader INTEGER CHECK (nader BETWEEN 1 AND 4),
  celko INTEGER CHECK (celko BETWEEN 1 AND 4)
)
```

Alegătorii completează buletinul indicând în dreptul fiecărui candidat o cifră între 1 și 4 ce arată ordinea preferințelor. O linie de genul (12345,

2, 1, 4, 3) are următoarea semnificație: alegătorul care a completat buletinul de vot cu identificatorul 12345 îl dorește drept „prezident” pe Gore. Dacă Gore nu întrunește numărul de opțiuni, atunci preferabil ar fi să iasă Bush. În cazul eliminării și lui Gore, și lui Bush, atunci Celko ar fi alesul, iar în ultimă instanță Nader (nu atât alesul, cât culesul).

Dacă alegătorul nu vrea cu nici un chip să dea vreo șansă vreunora dintre candidați, atunci nu completează nimic în dreptul lor, ceea ce pentru baza de date reprezintă o valoare NULL. De exemplu, dacă alegătorul consideră ca SUA nu trebuie să ajungă pe mâinile lui Celko sau Nader, poate completa un buletin de vot astfel: (12345, 2, 1, NULL, NULL).

Ei, și acum vine partea interesantă. Dacă după numărarea primelor opțiuni din buletinele de vot nici unul dintre candidați nu întrunește majoritatea, atunci se elimină din cursă candidatul cu cele mai puține prime opțiuni. În toate

Listing 1. Popularea tablei ce conține buletinele de vot – sintaxa Oracle/PostgreSQL

```
DELETE FROM ballots ;
INSERT INTO ballots VALUES (1001, 2, 1, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1002, 2, 1, NULL, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1003, 2, 1, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1004, 1, 2, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1005, 1, 2, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1006, 1, 2, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1007, 2, 1, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1008, 2, 1, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1009, 2, 1, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1010, 2, 1, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1011, 2, 1, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1012, 4, 2, 1, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1013, 4, 2, 1, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1014, 4, 2, 1, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1015, 4, 2, 1, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1016, 1, 2, NULL, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1017, 1, 2, NULL, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1018, 1, 2, NULL, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1019, 1, 2, NULL, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1020, 2, 4, 1, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1021, 2, 4, 1, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1022, 2, 4, 1, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1023, 4, 3, 2, 1) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1024, 2, 3, NULL, 1) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1025, 2, 3, NULL, 1) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1026, 4, 2, 3, 1) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1027, 2, 4, 1, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1028, 2, 1, 4, 3) ;
INSERT INTO ballots VALUES (1029, 2, 1, 4, 3) ;
COMMIT ;
```

buletinele de vot în care prima opțiune era candidatul eliminat se operează astfel: opțiunea 2 devine opțiunea 1, opțiunea 3 devine 2 și cea cu numărul 4 devine 3.

După această mașinațiune, se verifică dacă în urma redistribuirii voturilor, vreun candidat întrunește majoritatea din voturile rămase valabile (se elimină buletinele în care nici unul dintre candidații rămași nu au vreo opțiune nenulă).

Popularea tablei `BALLOTS`

În partea de răspunsuri a articolului din *Intelligent Enterprise*, Joe prezintă clauza `CHECK` pentru ca un buletin să nu conțină erori de genul repetării unei opțiuni. Trecem discret peste acest aspect și ne vom concentra pe cel mai incitant aspect al problemei: aflarea câștigătorului. Pentru a putea testa soluția pe care o vom discuta în continuare, luăm în discuție 29 de buletine de vot – vezi *listing 1*.

Verticalizarea orizontalității

Este foarte dificil de formulat o soluție pe structura tablei `BALLOTS`. Iar dacă se va întâmpla vreodată ca pe la noi, să fie vreo zece candidați la gloria neamului, atunci situația devine insuportabilă (mă refer la problema SQL...). Astfel încât este de preferat verticalizarea datelor după o structură de genul `VOTURI {b_id, nume, opt}`, unde `b_id` „rămâne” identificatorul buletinului de vot, `nume` reprezintă candidatul iar `opt` – opțiunea – este numărul între 1 și 4 sau NULL. Iată comanda (PostgreSQL/Oracle) de creare a tablei `VOTURI` și primele 20 de linii (din cele 116 ale exemplului nostru) ale acesteia în *figura 1*.

```
CREATE TABLE voturi AS
SELECT b_id, 'BUSH' AS nume, bush AS opt
FROM ballots UNION SELECT b_id, 'GORE', gore
FROM ballots UNION SELECT b_id, 'NADER', nader
FROM ballots UNION SELECT b_id, 'CELKO', celko
FROM ballots ;
```

Figura 1. Primele 20 de linii din `VOTURI`

b_id	nume	opt
1001	BUSH	2
1001	CELKO	3
1001	GORE	1
1001	NADER	4
1002	BUSH	2
1002	CELKO	3
1002	GORE	1
1002	NADER	
1003	BUSH	2
1003	CELKO	3
1003	GORE	1
1003	NADER	4
1004	BUSH	1
1004	CELKO	3
1004	GORE	2
1004	NADER	4
1005	BUSH	1
1005	CELKO	3
1005	GORE	2
1005	NADER	4

Listing 2. Popularea tabelii ce conține buletinele de vot – sintaxa Oracle/PostgreSQL

```

UPDATE voturi
SET
/* daca buletinul are toate optiunile NULL, id-ul sau se
   NULL-izeaza */
   b_id =
      CASE WHEN (SELECT SUM(NVL(opt,0)) FROM voturi v2 WHERE
                 v2.b_id=voturi.b_id) = 0
      THEN NULL
      ELSE b_id
      END,
/* urmeaza partea cea mai dificila - modificarea atributului OPT
   */
   opt =
/* daca OPT sau B_ID sunt nule, nu se face mai nimic */
      CASE WHEN opt IS NULL OR b_id IS NULL
      THEN NULL
      ELSE
/* este un buletin de vot in care optiunea 1 este a
   candidatului ce trebuie eliminat */
      CASE WHEN b_id IN
        (SELECT b_id FROM voturi v2 WHERE opt = 1 AND nume
         IN
          (SELECT nume FROM voturi WHERE b_id IS NOT NULL
           AND opt=1
           GROUP BY nume HAVING COUNT(opt)
            = (SELECT MIN(Nr) FROM
              (SELECT COUNT(opt) AS Nr FROM voturi
               WHERE b_id IS NOT NULL AND opt=1
               GROUP BY Nume) YY1
              )
          )
        THEN /* se decrementeaza OPT */
          CASE WHEN opt - 1 = 0
          THEN NULL
          ELSE opt - 1
          END
        ELSE
/* linia curenta nu priveste un buletin la care optiunea 1
   reprezinta un candidat de eliminat (nr minim de optiuni 1).
   Daca insa linia se refera la un candidat eliminat, optiunea
   sa se NULL-izeaza */
          CASE WHEN nume IN
            (SELECT nume FROM voturi
             WHERE b_id IS NOT NULL AND opt=1
             GROUP BY nume HAVING COUNT(opt) =
              (SELECT MIN(Nr) FROM
               (SELECT COUNT(opt) AS Nr FROM voturi
                WHERE b_id IS NOT NULL AND opt=1
                GROUP BY Nume) YY2
               )
            )
          THEN NULL
          ELSE opt
          END
        END
      END
WHERE
  NOT EXISTS
    (SELECT nume FROM voturi WHERE opt = 1
     GROUP BY nume
     HAVING COUNT(DISTINCT b_id) >=
      (SELECT COUNT(DISTINCT b_id) / 2 FROM voturi
       )
    )
;

/* daca nu exista optiunea 1 intr-un pachet, se decrementeaza
   optiunea 2 (sau 3)*/
UPDATE voturi
SET opt = opt - (SELECT MIN(opt)
                 FROM voturi v2
                 WHERE opt IS NOT NULL AND b_id IS NOT NULL
                 AND voturi.b_id = v2.b_id )
      + 1
WHERE b_id IS NOT NULL
AND opt IS NOT NULL
AND b_id IN
  (SELECT b_id
   FROM voturi WHERE b_id IS NOT NULL AND opt IS NOT NULL
   GROUP BY b_id
   HAVING MIN(opt) > 1)
;

```

Numărăm situația inițială a primelor opțiuni:

```

SELECT nume, COUNT(*) AS NrPO
FROM voturi WHERE opt=1 GROUP BY nume

```

Iată și rezultatul: Bush – 7, Celko - 4, Gore - 10 și Nader – 8. Nici unul dintre cei patru candidați nu întrunește majoritatea simplă. Celko are cele mai puține voturi, așa că trebuie eliminat. Cele patru voturi ale sale (buletinele 1023, 1024, 1025 și 1026) trebuie redistribuite astfel: 1023 lui Nader, 1024 lui Bush, 1025 lui Bush și 1026 lui Gore.

Repetabilul script

Beneficiind de noua structură, formulăm o soluție alcătuită din două comenzi UPDATE de lungime considerabilă – vezi listing 2. Sintaxa este cea din PostgreSQL 7.1.3, dar funcționează identic și în Oracle 8i înlocuind funcția COALESCE cu NVL.

Prima dintre cele două comenzi UPDATE are ca efect eliminarea din cursă a candidatului cu cel mai mic număr de voturi. Se NULL-izează toate liniile corespunzătoare buletinelor în care prima opțiune aparține candidatului de eliminat (cu cele mai puține prime opțiuni), iar celelalte opțiuni corespunzătoare acestor buletine de vot se decrementează cu 1. Dacă după lansarea repetată a scriptului celor două comenzi, este posibil ca să nu mai existe nici o opțiune valabilă, iar buletinul respectiv trebuie scos de la numărătoare, lucru realizat prin chiar primul SET care NULL-izează identificatoarele acestor buletine.

Prin prezența opțiunii EXISTS în WHERE-ul primei fraze UPDATE se asigură prelucrarea liniilor din VOTURI numai atât timp cât nici un candidat nu are majoritatea voturilor valabile. Așa încât scriptul se poate lansa de oricâte ori fără a afecta corectitudinea rezultatului.

Al doilea UPDATE are un rol mai degrabă corector. Să presupunem că suntem la a doua execuție a scriptului. Pot exista buletine la care prima opțiune aparține candidatului tocmai eliminat, iar a doua a candidatului eliminat la prima execuție a scriptului. În această situație ar exista riscul ca buletinul respectiv să rămână după cele două execuții

fără o primă opțiune, deși alegătorul a completat toate „căsuțele” cu numere de la 1 la 4. Astfel încât acest UPDATE va decrementa opțiunea cea mai mică până se va ajunge la 1.

Comentarii dezinteresate

După prima execuție a celor două comenzi, obținem următoarea configurație a primelor opțiuni: Bush – 9, Gore - 11 și Nader – 9. Aici apare un impas, deoarece Joe nu evocă nici un criteriu de balotaj. Atunci când numărul buletinelor de vot este mare, șansele apariției a doi candidați cu același număr de voturi este infim, deci putem considera soluția acceptabilă.

Următoarea lansare a scriptului va NULL-iza primele opțiuni ale lui Nader și ale lui Bush și va pasa lui Bush patru voturi care reprezintă a doua opțiune a voturilor lui Nader, astfel încât victorios este Gore. Cer suze administrației americane, dar n-a fost cu intenție.

După execuția repetată a scriptului (număr execuțiilor poate fi cel mult egal cu numărul candidaților minus 1), obținem victoriosul prin interogarea:

```

SELECT nume, COUNT(*) AS Voturi
FROM voturi WHERE OPT=1 GROUP BY NUME
HAVING COUNT(*) >= ALL
  (SELECT COUNT(*) FROM voturi WHERE OPT=1 GROUP BY NUME)

```

Ca o concluzie, soluția prezentată ar putea fi ușor modificată pentru a funcționa perfect dacă am ști criteriul de balotaj aplicabil la eliminarea unuia dintre candidați cu număr egal de opțiuni, atunci când acest număr este cel mai mic prin comparație cu cele ale celorlalți candidați (it sounds well, n'est pas?). Cu oarecare îngăduință, vom presupune că asemenea situații sunt aproape imposibile. Plus faptul că sunt și detectabile, pentru a evita fraudă electorală SQL-istă.

Marin Fotache este conferențiar dr. la Catedra de Informatică Economică, UAIC Iași, Facultatea de Economie și Administrarea Afacerilor. Poate fi contactat pe email la: fotache@uaic.ro. ■ 78