## Seminar 14

## TRANSLATARE SI TRANSLATOARE

- 1. Definiti un translator finit M a.i.:  $T(M) = \{ (a^n, b^n) \mid n \ge 1 \}$
- 2. Definiti un translator finit M a.i.:  $T(M) = \{ (a^n, (ab)^n) \mid n > = 1 \}$
- 3. Definiti un translator finit M a.i.:  $T(M) = \{ (a^m, b^n) \mid n >= m >= 1 \}$
- 4. Sã se construiascã un translator push-down care transformã o expresie aritmeticã de la forma polonezã prefixatã în forma polonezã postfixatã. Presupunem cã expresia aritmeticã contine operatorii binari +, \*, si operanzii simbolizati prin a.
- 5. Sã se construiascã un translator push-down care translateaza limbajul  $\{a^n \mid n > = 1\}$  in  $\{a^n \mid n > = 1\}$ , dupa criteriul stivei vide.

## Probleme rezolvate

## Problema 4:

. Un translator push-down care functionează după criteriul stivei vide si care transformă o expresie aritmetică din forma poloneză prefixată în forma poloneză postfixată este

 $(q,+a*aa,E,\varepsilon)$  |  $(q,a*aa,EE+,\varepsilon)$  | (q,\*aa,E+,a) | (q,aa,EE\*+,a) | (q,a,E\*+,aa) | (q,a,A\*+,aa) |

```
M = (Q, \Sigma, \Gamma, D, \delta, q_0, Z_0, \emptyset) unde:
              Q = \{q\};
              \Sigma = \{a,+,*\};
              \Gamma = \{E, +, *\};
              D = \{a, +, *\};
              Z_0 = E;
              q_0 = q;
functia oldsymbol{\delta} este dată prin:
              \delta(q,a,E) = \{ (q, \varepsilon, a) \}
              \delta(q,+, E) = \{ (q, EE+, \varepsilon) \}
              \delta(q, *, E) = \{ (q, EE*, \varepsilon) \}
              \delta(q, \varepsilon, +) = \{ (q, \varepsilon, +) \}
              \delta(q, \varepsilon, *) = \{ (q, \varepsilon, *) \}
              \delta(.,.,.) = \emptyset
                                                                      ; în celelalte cazuri.
Exemplu:
              fie w=+a*aa, forma polonezã prefixatã a expresiei aritmetice: a+a*a.
```

 $(q, \varepsilon, *+, aaa) \mid ---(q, \varepsilon, +, aaa*) \mid ---(q, \varepsilon, \varepsilon, aaa*+)$ 

Perechea (+a\*aa , aaa\*+) este o translatare.