

Синтактично (parse) дърво на извод (за тип 2)

Едно наредено дърво на извод, което описва (за тип 2)  $S \stackrel{*}{\Rightarrow} w$  независимо от ред на заместванията.

Конструкция на извода

$$S = x_1 \Rightarrow x_2 \Rightarrow \cdots \Rightarrow x_n = x \in \Sigma^*$$
:

Kopeн S.

Ако на стъпка i правим заместването  $A \to z = z_1, \dots, z_k$ .  $\to$  възлите наследници на A са  $z_1, \dots, z_k$ .

Наблюдение: Листата са буквите на х.

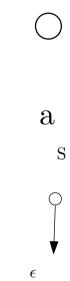
Синтактично дърво на извод

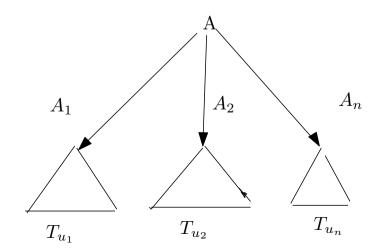
Дърво с резултат а

Дърво с резултат  $\boldsymbol{\varepsilon}$ 

Дърво с резултат  $u_1u_2...u_n$   $A o A_1A_2...A_n$ 







a



$E \Rightarrow$
$\Rightarrow \mathbf{E} + T$
$\Rightarrow T + T$
$\Rightarrow T * F + T$
$\Rightarrow T * F * F + T$
$\Rightarrow F * F * F + T$
$\Rightarrow a*F*F+T$
$\Rightarrow a*a*F + T$
$\Rightarrow a * a * (E) + T$
$\Rightarrow a*a*(E+T)+T$
$\Rightarrow a*a*(T+T)+T$
$\Rightarrow a*a*(F+T)+T$
$\Rightarrow a*a*(a+T)+T$
$\Rightarrow a*a*(a+F)+T$
$\Rightarrow a*a*(a+a)+T$
$\Rightarrow a*a*(a+a)+F$
$\Rightarrow a*a*(a+a)+a$

Cockoba: EAИ November 16, 2010

Най-ляв извод

На всяка стъпка в извода:

заместваме най-лявата променлива

Пример: от предната стр.

1-1 релация най-ляв извод  $\leftrightarrow$  синтактично дърво





Наблюдение (Твърдение) (за тип 2)

$$x \in L(G) \Leftrightarrow \exists$$
извод за  $x$ 

 $\Leftrightarrow \exists$  синтактично дърво за извода на x по листата

 $\Leftrightarrow$   $\exists$  най-ляв извод за x

Задача: Дефинирайте най-десен извод със съответните свойства.



Пример за нееднозначни изводи

$$G = (\{E\}, \{a, +, *, (,)\}, P, E),$$
 където  $P = \{E \to E + E, E \to E * E, E \to a, E \to a, E \to (E)\}$