1. cvika

Σ

↖ množina symbolů

- řetězec – konečná posl. symbolů nad danou abc
- ε ("λ") (prázdný řetězec), není součástí abc! (meta symbol)
- jazyk – podmnožina všech možných řetězců nad abc
  ↳ C++, zdrojáky
- prázdný jazyk – žádný řetězec $\{\}, \emptyset$
- neprázdný jazyk – alespoň 1 $\{\varepsilon\}$
- gramatika – $G = (N, T, P, S)$

$Y \in (N \cup T)^*$ "cokoliv"

$X \to Y$

$X \in (N \cup T)^* . N . (N \cup T)^*$

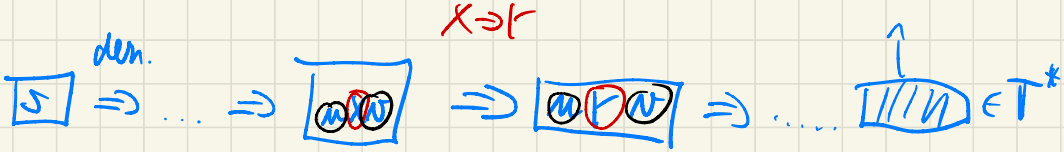
množina lib. d. s lib. symboly min 1. N

↳ z neterminální abc $S \in N$

vnitřní mechanismus, aby nám G vynechala co chceme

↳ $N \cap T = \emptyset$

abc nad kterou tvoříme



$u, v \in (N \cup T)^*$

X

CHOP. Hie A formální jazyk FJ

víc a víc se omezuje

TŘÍDA	JAZYK	GRAMATIKA	PRAVIDLA
"*" nejvyšší třída		nic se neomezuje	
0	RSJ	NG	$\alpha X \beta \to \gamma$; $X \in N$, $\alpha, \beta, \gamma \in (N \cup T)^*$
	∪		
1	KJ	KG	$\alpha X \beta \to \alpha \delta \beta$; $X \in N$, $\alpha, \beta \in (N \cup T)^*$, $\delta \in (N \cup T)^{\oplus}$
			$S \to \varepsilon$ ....
	∪		
2	BJ	BG	$X \to \gamma$; $X \in N$, $\gamma \in (N \cup T)^*$
	∪		
3	J	RG	$X \to a$, $X \in N$, $a \in T$; $X \to aY$, $Y \in N$; $S \to \varepsilon$ ....

nezkracující kůli

kontext

se mění

N

X není může

je

sko ≠ pravé straně

není prázdný řet.

něco navíc

vlastní podm.

musí být RG

jestli se potíví vytvořit

T, tak se ho již nezbavíme

sko se už nesmí vysk. na pravé straně

AUTOMAT

0 TS

1 lin. omezený TS

2 ZA (zásobníkový)

3 KA (konečný automat)

PŘÍKLAD

HP

$a^a b^n c^n$

$a^n b^n$ → nesmí se proměnná vaz "závorky"

a^n, $n \in N$ ar. výraz