

CYK-algoritam

- Za kontekstno slobodne gramatike $\mathbb{G} = (\Gamma, \Sigma, S, \mathcal{P})$ u normalnoj formi Čomskog postoji jednostavan algoritam kojim se rešava problem pripadanja: za zadatu reč $w \in \Sigma^*$ ispitati da li $w \in L(\mathbb{G})$ ili ne.
- Poželjno bi bilo da ukoliko $w \in L(\mathbb{G})$ algoritam proizvede i odgovarajuće drvo izvodjenja.
- Prikazaćemo tzv. CYK-algoritam (Kuk-Janger-Kasami algoritam).
 - Ako je $w = \varepsilon$, treba samo proveriti da li $S \rightarrow \varepsilon \in \mathcal{P}$.
 - Neka je $w = s_1 \cdots s_n \in \Sigma^+$ i $w[i, j] = s_i \cdots s_j$, $1 \leq i \leq j \leq n$. Pomenuti algoritam je zasnovan na sledećem zapažanju: provera da li je $X \rightarrow^* w[i, j]$ svodi se na sledeće slučajeve:
 - ako je $i = j$, treba proveriti da li $X \rightarrow s_i \in \mathcal{P}$;
 - ako je $i < j$, prvi korak odgovarajućeg izvodjenja mora biti $X \rightarrow YZ$, za neke promenljive Y i Z , što dalje znači da postoji k , $i \leq k < j$ takvo da $Y \rightarrow^* w[i, k]$ i $Z \rightarrow^* w[k + 1, j]$.

CYK-algoritam

CYK-algoritam

INPUT: $(\Gamma, \Sigma, S, \mathcal{P})$ – gramatika u normalnoj formi Čomskog;

$w = s_1 \cdots s_n$ – reč iz Σ^*

for $i := 1$ to n do

$U[i, i] := \{X \in \Gamma \mid X \rightarrow s_i \in \mathcal{P}\}$

for $d := 1$ to $n - 1$ do;

for $i := 1$ to $n - d$ do

$j := i + d$

$U[i, j] := \emptyset$

for $k := i$ to $j - 1$ do

$U[i, j] := U[i, j] \cup$

$\{X \in \Gamma \mid X \rightarrow YZ \in \mathcal{P}, Y \in U[i, k], Z \in U[k + 1, j]\}$

OUTPUT: $U[i, j]$ ($U[i, j]$ sadrži sve promenljive X takve da $X \rightarrow^* s_i \cdots s_j$)

if $S \in U[1, n]$ then

return TRUE

else

return FALSE

Svojstva kontekstno-slobodnih jezika

Teorema

Skup kontekstno-slobodnih jezika nad istim alfabetom zatvoren je za uniju, nadovezivanje i Klinijevu zvezdicu.

Teorema

Za svaki kontekstno-slobodan jezik L , postoji prirodan broj n takav da se svaka reč w , čija je dužina bar n ($|w| \geq n$), može rastaviti na pet delova $w = xuyvz$ takvih da važi:

- $|uv| \geq 1$;
- $|uyv| \leq n$;
- $xu^k yv^k z \in L$, za svako $k \geq 0$.

Teorema

Skup kontekstno-slobodnih jezika nad istim alfabetom nije zatvoren za presek i komplementiranje.