

Procedūrinio programavimo pagrindai

Gramatikos

lekt. Irmantas Radavičius

irmantas.radavicius@mif.vu.lt

Informatikos institutas, MIF, VU

Turiny

Formaliosios gramatikos

Reguliarūs reiškiniai

Bekaus-Nauro forma

Formaliosios gramatikos

Gramatikos naudojamos kalboms (pvz. C) apibrėžti.

Gramatika – tai ketvertas $G = (N, T, P, S)$, kuriame

N – „kintamieji“ (neterminalinių simbolių aibė)

T – apibrėžiamos kalbos (terminaliniai) simboliai, $N \cap T = \emptyset$

P – generavimo (produkcijos) taisyklės, kurių kiekviena

$$P : (N \cup T)^* N (N \cup T)^* \rightarrow (N \cup T)^*$$

S – pradinis (starto) simbolis

Žodžiui gauti, taikomos generavimo taisyklės (nuo S)
kol nebelieka neterminalinių simbolių.

Žodis priklauso kalbai $L(G)$, jei jį galima gauti iš S taikant taisykles iš P .

Chomskio hierarchija

Rekursyviai skaičios gramatikos (kalbas atpažįsta Turingo mašina)

Kontekstui jautrios gramatikos

$$p : \alpha A \beta \rightarrow \alpha \gamma \beta$$

Bekontekstės gramatikos

$$p : A \rightarrow \gamma$$

Reguliariosios gramatikos (kalbas atpažįsta baigtinis automatas)

$$p : A \rightarrow a$$

$$p : A \rightarrow aB \text{ (dešinioji) arba } p : A \rightarrow Ba \text{ (kairioji)}$$

Reguliarūs reiškiniai

Regularūs reiškiniai/išraiškos (angl. regular expression, regex, regexp) – būdas teksto šablonui apibrėžti

Baigtinei simbolių aibei Σ regexp nusako:

tuščia aibė \emptyset ,

aibė iš tuščio žodžio $\{ \epsilon \}$

aibė $\{ a \in \Sigma \}$

Jei R ir S yra regexp, kiti regexp gaunami operacijomis:

R^* (kartojimas),

RS (prijungimas),

$R|S$ (alternatyva)

Grupavimui, naudojami skliaustai.

Variantai... /http[s]?: **VV**\w+\.com/

Bekaus-Nauro forma

Būdas užrašyti bekontekstę gramatiką.

Susideda iš taisyklių, turinčių pavidalą:

```
<symbol> ::= __expression__
```

Terminaliniai simboliai – tie, kurių nėra kairėje,
kiti neterminaliniai,
pradinis simbolis – pirmos taisyklės kairėje.

Pavyzdžiai:

```
<expr> ::= <term> | <expr><addop><term>
```

```
<integer> ::= <digit> | <integer><digit>
```

BNF in BNF

```
<syntax>          ::= <rule> | <rule> <syntax>
<rule>             ::= <opt-whitespace> "<" <rule-name> ">" <opt-whitespace> "::=" <opt-
whitespace> <expression> <line-end>
<opt-whitespace>  ::= " " <opt-whitespace> | ""
<expression>      ::= <list> | <list> <opt-whitespace> "|" <opt-whitespace>
<expression>
<line-end>        ::= <opt-whitespace> <EOL> | <line-end> <line-end>
<list>            ::= <term> | <term> <opt-whitespace> <list>
<term>            ::= <literal> | "<" <rule-name> ">"
<literal>         ::= "'" <text1> "'" | '"' <text2> '"'
<text1>           ::= "" | <character1> <text1>
<text2>           ::= "" | <character2> <text2>
<character>       ::= <letter> | <digit> | <symbol>
<letter>          ::= "A" | "B" | "C" | "D" | "E" | "F" | "G" | "H" | "I" | "J" | "K" |
"L" | "M" | "N" | "O" | "P" | "Q" | "R" | "S" | "T" | "U" | "V" | "W" | "X" | "Y" | "Z"
| "a" | "b" | "c" | "d" | "e" | "f" | "g" | "h" | "i" | "j" | "k" | "l" | "m" | "n" |
"o" | "p" | "q" | "r" | "s" | "t" | "u" | "v" | "w" | "x" | "y" | "z"
<digit>           ::= "0" | "1" | "2" | "3" | "4" | "5" | "6" | "7" | "8" | "9"
<symbol>          ::= "|" | " " | "-" | "!" | "#" | "$" | "%" | "&" | "(" | ")" | "*"
| "+" | "," | "." | "/" | ":" | ";" | "<" | "=" | ">" | "?" | "@" | "[" | "\" |
"]" | "^" | "_" | "`" | "{" | "|" | "}" | "~"
<character1>      ::= <character> | "'"
<character2>      ::= <character> | '"'
<rule-name>       ::= <letter> | <rule-name> <rule-char>
<rule-char>       ::= <letter> | <digit> | "-"
```

<lecture> ::= end