

Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk

1. Úvod	2
1. Skúška	3
A skupina.....	3
Prvý príklad.....	3
Druhý príklad	3
B skupina.....	3
Prvý príklad.....	3
Druhý príklad	4
2. Skúška	4
A skupina.....	4
Prvý príklad	4
Druhý príklad	5
B skupina.....	6
Prvý príklad	6
Druhý príklad	7
3. Skúška	8
A skupina.....	8
Prvý príklad	8
Druhý príklad	8
B skupina.....	8
Prvý príklad	8
Druhý príklad	10

V tomto dokumente sú príklady na skúškach z predmetu Prekladače v školskom roku
2002/2003 - letný semester

Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk

Úvod

Kedžže príklady z jednotlivých skúšok sú rovnaké, tak som z istých dôvodov riešil iba príklady z druhej skúšky. Sčasti je riešený aj jeden príklad z tretej skúšky, kde trebalo nakresliť derivačný strom.

doc. Kollár sa na skúške zameriaval hlavne na gramatiku v prvom príklade a na syntaktický analyzátor so zotavením v druhom. Na teóriu sa veľmi nezameral, bolo iba zopár vyvolených ľudí, ktorým dával aj teóriu. S toho čo som počul tak sa pýtal na: **derivačný strom, aktivačný záznam, definícia LL(1)** a iné o ktorých zatial neviem.

Mňa osobne sprdol zato, že sa neviem odborne vyjadrovať a že ak sa takto budem vyjadrovať na štátnejci tak.....potom ma vyhodil ;(

Robiť t'aháky nemá veľký zmysel, pretože doc. Kollár vymýšľa príklady na začiatku každej skúšky. **Stále sú iné!**

Za prípadne chyby ktoré som narobil sa ospravedlňujem a prosím čitateľa aby mi ich oznamil na frend@szm.sk

1. Skúška

A skupina

Prvý príklad

Navrhnut' gramatiku zátvorkovaných výrazov a prekladač do postfixného tvaru pre:

N +

L -

P *

$$p(+) > p(-) > p(*), \text{id: cdbcdd}$$

pozn. "id: cdbcdd" je tvar identifikátora, teda naznačuje nám to že identifikátor je zložený z písmen. "id" môže mať ľubovoľný tvar, napr. id: iadufai, id: a, id: abc, ...

"N +" znamená že operácia + je neasociatívna

"L - " znamená že operácia - je asociatívna zľava

"P * " znamená že operácia * je asociatívna sprava

napr. majme výraz a+b+c. Pri pravej asociatívnosti sa vyhodnotí ako (a+(b+c)), pri ľavej ((a+b)+c)

p(+), p(-), p(*) udávajú prioritu operácií

Na prepis tejto neformálnej špecifikácie na gramatiku existujú určité **pravidlá**:

Pravidlo	Asociatívnosť
$A \rightarrow B [\oplus B]$	žiadna
$A \rightarrow B [\oplus A]$	pravá
$A \rightarrow B \{ \oplus B \}$	ľavá

Postfixný tvar : operátor je za operandami

napr.

+ 5 5	prefixný tvar
5 + 5	infixný tvar
5 5 +	postfixný tvar

Druhý príklad

Navrhnut' syntaktický analyzátor so zotavením pre:

$$A \rightarrow a[B] (c | D)$$

B skupina

Prvý príklad

Navrhnut' gramatiku zátvorkovaných výrazov a interpretátor

P+

L *

N /

Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk

p(/) > p(*) > p(+), const: 125..

Druhý príklad

Navrhnúť syntaktický analyzátor so zotavením pre:

A → a[B] (c | D)

2. Skúška

A skupina

Prvý príklad

Navrhnúť gramatiku zátvorkovaných výrazov a prekladač do postfixného tvaru pre:

L >
P <
N =
p(>) > p(<) > p(=), id: cdbcdd

Riešenie:

A → B [= "B"]
B → C [< "B"]
C → D { > "D"}
D → string | "(" A ")"
string → (a|...|z){a|...|z}

PROCEDURE A

```
BEGIN
    B;
    if symbol=eq then
        BEGIN
            getsymbol;
            B;
            print("=");
        END
    END
END
```

PROCEDURE B

```
BEGIN
    C
    if symbol = small then
        BEGIN
            getsymbol;
            B;
            print("<");
        END
    END
END
```

PROCEDURE C

```
BEGIN
    D;
    while symbol=great then
        BEGIN
            getsymbol;
            D;
            print(">");
        END
    END
END
```

PROCEDURE D

```
BEGIN
    case symbol
        in string:
            BEGIN
                print(TID[ival]);
                getsymbol;
            END
        in lpar:
            BEGIN
                getsymbol;
                A;
                getsymbol;
            END
    END
END
```

**Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk**

END

END

Translačná schéma:

Lex[=] = eq
Lex[>] = great
Lex[<] = small
Lex[()] = lpar
Lex[c1....cn] = string<ival>
 $n \geq 1$
ci patri do {a,...,z}
pričom TID[ival] = "c1...cn"

pozn. premenná **symbol** obsahuje kód symbola načítaného procedurou **getsymbol**. Procedúra **getsymbol** predstavuje lexikálny analyzátor. **TID[]** predstavuje pole identifikátorov. Bunky tohto poľa sú bud' prázdne, alebo sú naplnené reťazcom. Naplnenie poľa **TID[]** zabezpečuje procedúra **getsymbol**.

Druhý príklad

Navrhnúť syntaktický analyzátor so zotavením pre:
$$X \rightarrow (Sa[D] | c) B$$

Riešenie:

PROCEDURE X(K:symbolset)

BEGIN

check(1,H(S) U H(c) U H(B) U K);

case symbol:

in H(S):

BEGIN

S(H(a) U H(D) U H(B) U K);

if symbol = 'a' then getsymbol;

else error(2, H(D) U H(B) U K);

if symbol IN H(D) then D(H(B) U K);

END

in H(C):

BEGIN

if symbol='c' then getsymbol;

else error(3,H(B) U K);

END

else error(4, H(S) U H(c) U H(B) U K); /* tento error patri ku case */

B(K);

END

PROCEDURE error(n:INTEGER, K:symbolset)

BEGIN

printerr(n); /* vypise chybu na obrazovku/do súbora */

Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk

while NOT symbol IN K then getsymbol;
END

PROCEDURE check(n:INTEGER, K:symbolset)
BEGIN
 if symbol NOT IN K then error(n,K);
END

pozn. množiny H(S),H(D), H(B) nie sú známe, pre tento príklad nie sú podstatné. Pre množiny H(c), H(a) platí H(c)={c}, H(a)={a}
Procedúra **printerr(n)** vypisuje na obrazovku chybovú hlášku. Typ hlášky závisí od čísla **n**. napr. "Chyba 3: Očakával sa identifikátor!"

B skupina

Prvý príklad

Navrhnut' gramatiku zátvorkovaných výrazov a interpretátor pre celé čísla

P +
N -
N /
p(-) = p(/) > p(+), const: 123..

Riešenie:

A → B ["+"A]
B → C [("-"|"/")C]
C → const | "(" A ")"
const → (0|...|9){ 0|...|9}

PROCEDURE A

VAR h1,h2:INTEGER
BEGIN
 B;
 if symbol = **plus** then
 BEGIN
 getsymbol;
 A;
 h2=pop;
 h1=pop;
 push(h1+h2);
 END
 END

END

PROCEDURE B

VAR h1,h2:INTEGER
BEGIN
 C;
 case symbol
 in **minus**:
 BEGIN
 getsymbol;

C;
h2=pop; h1=pop;
push(h1-h2);
END

in **div**:
BEGIN
 getsymbol;
 C;
 h2=pop; h1=pop;
 push(h1/h2);
END

END

PROCEDURE C

BEGIN
 case symbol
 in **const**:
 BEGIN
 push(TC[ival]);
 getsymbol;
 END
 in **lpar**:

Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk

```
BEGIN  
    getsymbol;  
    A  
    getsymbol;  
END
```

Translačná schéma:

Lex[+] = plus
Lex[-] = minus
Lex[/] = div
Lex[()] = lpar rpar
Lex[c₁....c_n] = const<ival>
n ≥ 1
ci patri do {0,..,9}
pričom TC[ival]= c₁...c_n

pozn. premenná **symbol** obsahuje kód symbola načítaného procedúrou **getsymbol**. Procedúra **getsymbol** predstavuje lexikálny analyzátor. **TC[]** predstavuje pole konštant. Bunky tohto poľa sú buď prázdne, alebo sú naplnené konštantou. Naplnenie poľa **TC[]** zabezpečuje procedúra **getsymbol**.

Druhý príklad

Navrhnutý syntaktický analyzátor so zotavením pre: Y → { a B } b B
--

Riešenie:

```
PROCEDURE Y(K:symbolset)  
BEGIN  
    check(1, H(a) U H(b) U K);  
    case symbol  
    in H(a):  
        BEGIN  
            check(2, H(a) U H(B) U K)  
            while symbol IN [H(a) U H(B)]  
            BEGIN  
                if symbol='a' then getsymbol;  
                else error(3, H(a) U H(B) U K);  
                B(H(a) U H(B) U K); /* tento riadok je správny !! */  
                check(2, H(a) U H(B) U K);  
            END  
        END  
    in H(b):  
        BEGIN  
            if symbol='b' then getsymbol;  
            else error(4, H(B) U K);  
            B(K);  
        END
```

**Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk**

```
else error(5, H(a) U H(b) U K); /* tento error patri ku case */
END
```

PROCEDURE error(n:INTEGER, K:symbolset)

BEGIN

```
printerr(n); /* vypise chybu na obrazovku/do súbora */
while NOT symbol IN K then getsymbol;
```

END

PROCEDURE check(n:INTEGER, K:symbolset)

BEGIN

```
if symbol NOT IN K then error(n,K);
```

END

pozn. množina $H(B)$ nie je známa, pre tento príklad je nepodstatná. Pre množiny $H(a)$, $H(b)$ platí $H(a)=\{a\}$, $H(b)=\{b\}$

3. Skúška

A skupina

Prvý príklad

Interpretátor jazyka zátvorkovaných výrazov, kt. obsahuje operandy a operácie:
Neformálna špecifikácia:

```
"abcd" ++ "ef" => "abcdef" /* zreteženie*/
"abcd" = "abef" => "ab"    /* spoločný podvýraz */
```

L ++
N =
p(=) > p(++)

pozn. Tento príklad, tak ako aj predošlé pozostáva s návrhu gramatiky zátvorkovaných výrazov a návrhu interpretátora.

Druhý príklad

Navrhnúť syntaktický analyzátor so zotavením pre:
$$A \rightarrow aB \{ cD \} d$$

B skupina

Prvý príklad

Navrhnite prekladač do jazyka zátvorkovaných výrazov a nakreslite derivačný strom pre výraz $a+b+c=d=e$

P +
L =
N *
p(+) > p(=) > p(*), id: abcd..

Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk

Riešenie:

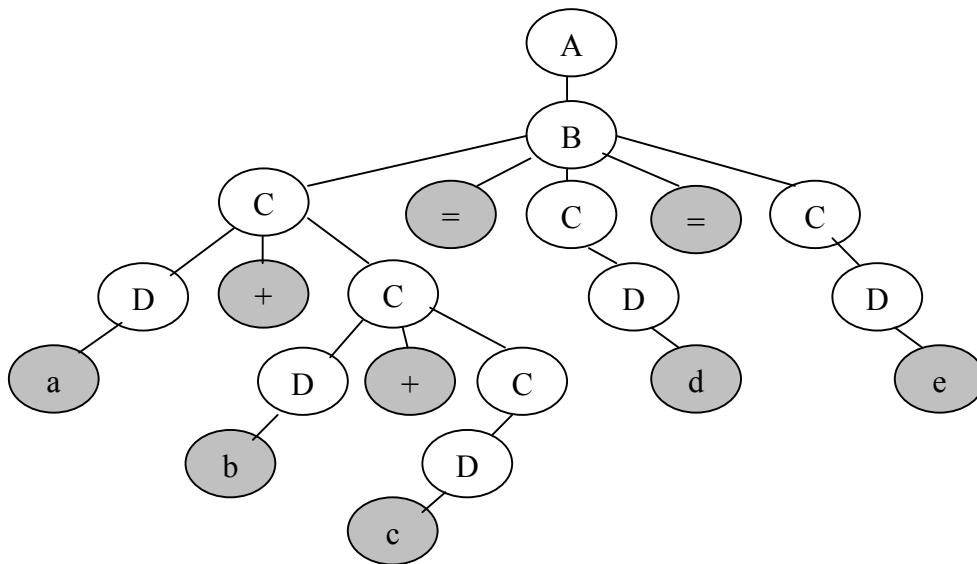
Ked'že je tento príklad predsa trošku iný (derivačný strom), tak ho s časti vyriešim:

A → B ["*" B]
B → C {"=" C}
C → D ["+" C]
D → string | "(" A ")"
string → (a|...|z){ a|...|z }

Štartovací symbol gramatiky je symbol A. Teda koreňom stromu bude symbol A!

Príklady na skúškach z predmetu Prekladače
18.6.2003 by Frend, frend@szm.sk

Derivačný strom pre výraz: $a + b + c = d = e$



Druhý príklad

Navrhnúť syntaktický analyzátor so zotavením pre:
 $B \rightarrow (Ca \mid Bb) d$