

5.5 Aufsteigende Analyse (2)

5.5 Aufsteigende Analyse

- 5.5.1 Prinzip der aufsteigenden Analyse
- 5.5.2 Algorithmus der LR-Syntaxanalyse
- 5.5.3 Konstruktion der Syntaxanalysetabellen
- 5.5.4 Konflikte
- 5.5.5 Präzedenzen
- 5.5.6 Fehlerbehandlung

Konflikte

- oft durch mehrdeutige Grammatiken
 - d.h. Fehler des Benutzers
- selten durch Nicht-LALR(1)-Grammatiken
- jetzt: Typische Beispiele mit Auflösung
 - Ziel: in der Praxis diese Muster wiedererkennen

Typische Konflikte

- mehrdeutige Grammatik
 - Konflikt in Ausdrücken
 - Konflikt in if-then-else
 - Konflikt in verschachtelten Listen
 - Konflikt in überlappenden Alternativen
- Nicht-LALR(1)-Grammatik
 - Konflikt wegen begrenzter Vorschau
 - Konflikt wegen Nicht-LALR-Grammatik

Konflikt in Ausdrücken

- ein typischer Shift/Reduce-Konflikt

Demo



Konflikt in Ausdrücken (2)

- expr-minus-konfl.l

```
%{
#include "expr-minus-konfl.tab.h"
}%
%option noyywrap
%option nodefault
%%
"-" { return *yytext; }
[[:alpha:]][[:alnum:]]* { return ID; }
[ \t]+ /* ueberspringe White-Space */
\n { return 0; /* Nur eine Zeile lesen. */ }
. { return ILLEGAL_CHAR; }
```



Konflikt in Ausdrücken (3)

- expr-minus-konfl.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
}%
%verbose
%token '-' ID ILLEGAL_CHAR
%%
expr:          ID
            | expr '-' expr
            ;

%{
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```



Konflikt in Ausdrücken (4)

- Diskussion: siehe Buch „lex&yacc“, S. 229-230
 - herausarbeiten, wo das Problem liegt
 - expr-minus-konfl.output ansehen
 - split-screen benutzen für Grammatik / Zustand 5
 - Punkt an zwei verschiedenen Stellen derselben Regel
 - wie kann „-“ auf 2. Version folgen? 1. Version.
 - Problem ist „expr - expr - expr“
 - mehrdeutig, da Assoziativität unklar
 - Übung: Konflikt auflösen
 - erstmal ohne Präzedenzen
 - expr-minus-ok.y

Konflikt in if-then-else

- ein typischer Shift/Reduce-Konflikt durch optionalen Teil

Demo



Konflikt in if-then-else (2)

- if-then-else.l

```
%{
#include "if-then-else.tab.h"
%}
%option noyywrap
%option nodefault
%%
"if"                { return IF; }
"then"              { return THEN; }
"else"              { return ELSE; }
[[[:alpha:]][[:alnum:]]*
[\t]+               /* ueberspringe White-Space */
\n                  { return 0; /* Nur eine Zeile lesen. */ }
.                   { return ILLEGAL_CHAR; }
```



Konflikt in if-then-else (3)

- if-then-else.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
%}
%verbose
%token IF THEN ELSE EXPR ILLEGAL_CHAR
%%
statement:
    IF EXPR THEN statement
    | IF EXPR THEN statement ELSE statement
    | other
    ;
other:
    EXPR
    ;
%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```



Konflikt in if-then-else (4)

- Diskussion: siehe Buch „lex&yacc“, S. 231, 233-234
 - herausarbeiten, wo das Problem liegt
 - if-then-else.output ansehen
 - Wie kann auf *statement* ein ELSE folgen?
Als Teil von Regel 2:
IF EXPR THEN (IF EXPR THEN EXPR) ELSE EXPR
 - also bekanntes Dangling-Else-Problem
- Übung: Konflikt auflösen
 - erstmal ohne Präzedenzen
 - if-then-else-ok.y

Konflikt in verschachtelten Listen

- ein typischer Shift/Reduce-Konflikt

Demo



Konflikt in verschachtelten Listen (2)

- nested-lists.l

```
%{
#include "nested-lists.tab.h"
%}
%option noyywrap
%option nodefault
%%
";" { return *yytext; }
[[:alpha:]][[:alnum:]]* { return ID; }
[ \t]+ /* ueberspringe White-Space */
\n { return 0; /* Nur eine Zeile lesen. */ }
. { return ILLEGAL_CHAR; }
```



Konflikt in verschachtelten Listen (3)

- nested-lists.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
%}
%verbose
%token ';' ID ILLEGAL_CHAR
%%
list:          outerList ';'
              ;
outerList:    /* empty */
              | outerList outerListItem
              ;
outerListItem: innerList
              ;
innerList:    /* empty */
              | innerList innerListItem
              ;
innerListItem: ID
              ;
%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```



Konflikt in verschachtelten Listen (4)

- Diskussion: siehe Buch „lex&yacc“, S. 232-233
 - herausarbeiten, wo das Problem liegt
 - nested-lists.output ansehen
 - Zustand 2: wie kann *outerListItem* mit „;“ anfangen? indem *innerList* leer ist
 - also gibt es zwei Wege, wie auf das erste *outerList* ein „;“ folgen kann: mehrdeutig!
 - entweder gar kein *outerListItem* oder ein leeres
- Übung: Konflikt auflösen
 - nested-lists-ok.y

Konflikt in überlappenden Alternativen

- ein typischer Reduce/Reduce-Konflikt

Demo

Konflikt in überlappenden Alternativen (2)

- jungen-maedchen.l

```
%{
#include "jungen-maedchen.tab.h"
}%
%option noyywrap
%option nodefault
%%
"Jan"           { return JAN; }
"Ulrich"        { return ULRICH; }
"Kirsten"       { return KIRSTEN; }
"Birgit"        { return BIRGIT; }
"Eike"          { return EIKE; }
"Kai"           { return KAI; }
[ \t]+          /* ueberspringe White-Space */
\n              { return 0; /* Nur eine Zeile lesen. */ }
.               { return ILLEGAL_CHAR; }
```

Konflikt in überlappenden Alternativen (3)

- jungen-maedchen.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YERROR_VERBOSE
void yyerror(char *):
%}
%verbose
%token JAN ULRICH KIRSTEN BIRGIT EIKE KAI ILLEGAL_CHAR
%%
kinder:      maedchen
            | jungen
            ;
maedchen:    KIRSTEN
            | BIRGIT
            | EIKE
            | KAI
            ;
jungen:     JAN
            | ULRICH
            | EIKE
            | KAI
            ;

%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```

Konflikt in überlappenden Alternativen (4)

- Diskussion: siehe Buch „lex&yacc“, S. 238-240
 - herausarbeiten, wo das Problem liegt
 - jungen-maedchen.output ansehen
 - Zustand 5: EIKE kann *maedchen* oder *jungen* sein: mehrdeutig!
 - Zustand 6: für KAI ebenso
- Übung: Konflikt auflösen
 - jungen-maedchen-ok.y

Konflikt wegen begrenzter Vorschau

- Grammatik ist nicht LALR(1), sondern LALR(2)
 - daher Shift/Reduce-Konflikt bei yacc
 - solche Grammatik nicht zu empfehlen
 - auch schwer für Menschen lesbar

Demo



Konflikt wegen begrenzter Vorschau (2)

- opt-keyword.l

```
%{
#include "opt-keyword.tab.h"
}%
%option noyywrap
%option nodefault
%%
"(" { return '('; }
"command" { return COMMAND; }
"keyword" { return KEYWORD; }
[[[:alpha:]][[:alnum:]]* { return ID; }
[ \t]+ /* ueberspringe White-Space */
\n { return 0; /* Nur eine Zeile lesen. */ }
. { return ILLEGAL_CHAR; }
```

- Beispiel für „command“: „print“
- Beispiel für „keyword“: „color“



Konflikt wegen begrenzter Vorschau (3)

- opt-keyword.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
}%
%verbose
%token COMMAND ID KEYWORD ILLEGAL_CHAR
%%
rule:          COMMAND optional_keyword '(' ID ')'
              ;
optional_keyword: /* empty */
                 | '(' KEYWORD ')'
                 ;
%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```



Konflikt wegen begrenzter Vorschau (4)

- Diskussion: siehe Buch „lex&yacc“, S. 237-238
 - herausarbeiten, wo das Problem liegt
 - opt-keyword.output ansehen
 - wie kann *optional_keyword* mit „(“ anfangen?
 - mit Regel 3
 - indem es leer ist (Regel 2)
 - **nicht** mehrdeutig: Lookahead von 2 löst Problem!
 - mit yacc nicht möglich
 - Lösung: Regel flachklopfen (s.u.)
 - dann stellt sich Frage nicht, ob Reduzieren oder nicht
 - Nachteil: wenn viele Regeln beteiligt, dann Ergebnis groß und unübersichtlich



Konflikt wegen begrenzter Vorschau (5)

- opt-keyword-ok.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
%}
%verbose
%token COMMAND ID KEYWORD ILLEGAL_CHAR
%%
rule:
    COMMAND '(' KEYWORD ')' '(' ID ')'
    | COMMAND '(' ID ')'
;

%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```

Konflikt wegen Nicht-LALR-Grammatik

- Grammatik ist nicht LALR(1), aber LR(1)
 - daher Reduce/Reduce-Konflikt bei yacc
 - zwei Zustände werden fälschlich identifiziert, weil die Kerne gleich sind
 - solche Grammatik ebenfalls nicht zu empfehlen

Demo



Konflikt wegen Nicht-LALR-Grammatik (2)

- param-return.l

```
%{
#include "param-return.tab.h"
%}
%option noyywrap
%option nodefault
%%
' ' |
':' { return *yytext; }
[[[:alpha:]][:alnum:]]* { return ID; }
[ \t]+ /* ueberspringe White-Space */
\n { return 0; /* Nur eine Zeile lesen. */ }
. { return ILLEGAL_CHAR; }
;
```



Konflikt wegen Nicht-LALR-Grammatik (3)

- param-return.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
%}
%verbose
%token ID ILLEGAL_CHAR
%%
def:
    param_spec return_spec ','
;
param_spec:
    type
    | name_list ':' type
;
return_spec:
    type
    | name ':' type
;
type:
    ID
;
name:
    ID
;
name_list:
    name
    | name ',' name_list
;

%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```

Konflikt wegen Nicht-LALR-Grammatik (4)

- Diskussion: siehe bison-Manual, S. 69-71 („Mysterious reduce/reduce conflicts“)
 - herausarbeiten, wo das Problem liegt
 - param-return.output ansehen
 - Wie kann auf *type* oder *name* ein „*,*“ folgen?
 - *type*: am Ende von *def* (Regeln 1, 4/5)
 - *name*: Regel 9: in *name_list*
 - das sollten verschiedene Zustände sein!
 - Wo können *type* und *name* beide zusammen vorkommen?
 - in *return_spec* und *param_spec* (via *name_list*)
 - nach Lesen von ID haben zugehörige Zustände gleichen Kern:
 - 6 *type* → ID .
 - 7 *name* → ID .
 - Lösung: gleiche Kerne künstlich verschieden machen durch Regel, die nie passen kann (s.u.)

Konflikt wegen Nicht-LALR-Grammatik (5)

- param-return-ok.y

```
#{
#include <stdio.h>
#define YERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
}
%verbose
%token ID ILLEGAL_CHAR BOGUS
/* Das Token BOGUS wird niemals benutzt. */
%%
def:      param_spec return_spec ','
param_spec:  type
           | name_list ':' type
           ;
return_spec: type
           | name ':' type
           | ID BOGUS
           ;
type:     ID
         ;
name:     ID
         ;
name_list: name
           | name ',' name_list
           ;
%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```

5.5 Aufsteigende Analyse

- 5.5.1 Prinzip der aufsteigenden Analyse
- 5.5.2 Algorithmus der LR-Syntaxanalyse
- 5.5.3 Konstruktion der Syntaxanalysetabellen
- 5.5.4 Konflikte
- 5.5.5 Präzedenzen
- 5.5.6 Fehlerbehandlung

Präzedenzen: Idee

- manchmal umständlich:
Grammatik eindeutig bzw. LALR(1) machen
 - Beispiel: Ausdrücke
- Alternative:
Konflikt bleibt in Grammatik,
aber Parser nimmt immer „richtige“ Wahl
 - explizit definieren,
welche Wahl „richtig“ ist:
Präzedenz

Zwei Arten von Präzedenzen

- Assoziativität
- Priorität

Assoziativität in Ausdrücken

- Minus in Ausdrücken: links-assoziativ

- $7 - 5 - 1 = (7 - 5) - 1$
nicht: $7 - (5 - 1)$

Demo



Assoziativität in Ausdrücken (2)

- %left statt %token
- expr-minus-assoc.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
}%
%verbose
%left '-' ID ILLEGAL_CHAR
%%
expr:
    ID
    | expr '-' expr
    ;
%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```

Rechtsassoziativität in Ausdrücken

- Zuweisungen in C

- $v1 = v2 = v3 = 0;$
- interpretiert als:
 $v1 = (v2 = (v3 = 0));$

Demo



Rechtsassoziativität in Ausdrücken (2)

- %right statt %token

- expr-assign-assoc.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
%}
%verbose
%right '=' ID ILLEGAL_CHAR
%%
expr:
    ID
    | expr '=' expr
    ;

%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```

Prioritäten in Ausdrücken

- „Punktrechnung vor Strichrechnung“

– $7 + 5 * 2$

– interpretiert als:

$7 + (5 * 2)$

- eindeutige Grammatik möglich, aber umständlich

Demo



Prioritäten in Ausdrücken (2)

- expr-unambig.y

- expr-prio.l

```
%{
#include "expr-prio.tab.h"
%}
%option noyywrap
%option nodefault
%%
" +" | |
" - " | |
" * " | |
" / " | |
" < " | |
" > " | |
" ( " | |
" )" | |
" = " { return *yytext; }
" <=" { return EQ; }
" <" { return LE; }
" >" { return GE; }
" !=" { return NE; }
[[:alpha:]][[:alnum:]]* { return ID; }
[ \t]+ /* ueberspringe White-Space */
\n { return 0; /* Nur eine Zeile lesen. */ }
. { return ILLEGAL_CHAR; }
```



Prioritäten in Ausdrücken (3)

- expr-prio.y

```
%{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
%}
%verbose
%token '(' ')' ID ILLEGAL_CHAR
%nonassoc '<' '>' EQ LE GE NE
%left '+' '-'
%left '*' '/'
%%
e:
    e '+' e
    e '/' e
    e '*' e
    e '-' e
    e '<' e
    e '>' e
    e EQ e
    e LE e
    e GE e
    e NE e
    '(' e ')'
    ID
    ;

%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```



Prioritäten in Ausdrücken (4)

- Operatoren auf gleicher Zeile `%left`, `%right`: gleiche Priorität
- spätere Zeilen: höhere Priorität
- ohne Prioritätsrelation: `%token`

- nichtassoziative Operatoren: `%nonassoc`
 - verboten:
 $2 < 3 < 4$

Präzedenzstufen

- Terminal
 - durch Reihenfolge der Zeilen mit `%left`, `%right`, `%nonassoc`
- Regel
 - gleich Präzedenzstufe des letzten Terminals in Regel

Algorithmus für Präzedenzen

- Auflösung Shift/Reduce-Konflikt:
 - vergleiche Präzedenzstufe der Regel mit Präzedenzstufe des Vorschausymbols
 - Vorschausymbol höher: Schieben
 - Regel höher: Reduzieren
 - gleich: falls Assoziativität dieser Stufe
 - links: Reduzieren
 - rechts: Schieben
 - nichtassoziativ: Fehler
 - ohne Stufe: Schieben + Warnung

Kontextabhängige Präzedenz

- falls Token in verschiedenen Regeln verschiedene Präzedenz
 - Beispiel: Minus als Subtraktion / als Vorzeichen

Demo



Kontextabhängige Präzedenz (2)

- explizites präzedenzgebendes Symbol für Regel
 - Symbol muß sonst nicht verwendet werden
- `expr-prio-uminus.y`

```

#include <stdio.h>
#define YERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
}
%verbose
%token '(' ')' ID ILLEGAL_CHAR
%nonassoc '<' '>' EQ LE GE NE
%left '*' '/'
%left '+' '-'
%right UMINUS
%%
e '*' e
e '/' e
e '+' e
e '-' e
e '<' e
e '>' e
e EQ e
e LE e
e GE e
e NE e
'(' e ')' %prec UMINUS
ID
}
%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}

```

Übung: Konflikt in if-then-else mit Präzedenz auflösen

- ein Shift/Reduce-Konflikt
 - überlegt Euch eine mögliche Lösung

Demo



Konflikt in if-then-else mit Präzedenz auflösen: Lösungen

- `if-then-else.y`
- `if-then-else-prec1.y`
- `if-then-else-prec2.y`

5.5 Aufsteigende Analyse

- 5.5.1 Prinzip der aufsteigenden Analyse
- 5.5.2 Algorithmus der LR-Syntanalyse
- 5.5.3 Konstruktion der Syntanalysetabellen
- 5.5.4 Konflikte
- 5.5.5 Präzedenzen
- 5.5.6 Fehlerbehandlung

Behandlung von Syntaxfehlern

- schlecht:
 - Abbruch bei erstem Fehler
- besser:
 - fehlerhafte Stelle überspringen
 - Analyse wieder aufsetzen
 - nach weiteren Fehlern suchen
- Annahme:
 - es gibt Stellen, wo die Analyse wieder aufsetzen kann
 - Beispiel: Semikolon (Ende einer Anweisung)
 - nur Heuristik

Fehlerbehandlung mit yacc

- spezielle Fehler-Regeln
 - spezifizieren Stelle zum Wiederaufsetzen
 - benutzen irgendwo Terminalsymbol `error`
- Terminalsymbol `error`
 - eingebaut, reserviert
 - bei Fehler vom Parser als Eingabesymbol generiert
 - muß normal in einer Regel passen
 - Probleme:
 - noch zu viel Angefangenes auf Stack
 - noch etliche Symbole vor Aufsetzstelle in Eingabe

Algorithmus zur Fehlerbehandlung bei yacc

- melde Fehler
- lege Symbol `error` vorne in Eingabe
- baue Stack ab, bis Symbol `error` paßt
- Schiebe `error`
- solange Vorschausymbol nicht paßt, wirf es weg
- normale Bearbeitung
 - aber: melde keine Fehler, bis drei aufeinanderfolgende Symbole gepaßt haben

Demo



Algorithmus zur Fehlerbehandlung bei yacc (2)

- err-handling.l

```
%{
#include "err-handling.tab.h"
}%
%option noyywrap
%option nodefault
%%
"="          |
"+"         |
"*"         |
"("         |
")"         |
";"         |
[[[:alpha:]]][[:alnum:]]* { return *yytext; }
[ \t]+      { return ID; }
\n         /* ueberspringe White-Space */
.          { return 0; /* Nur eine Zeile lesen. */ }
.          { return ILLEGAL_CHAR; }
```



Algorithmus zur Fehlerbehandlung bei yacc (3)

- err-handling.y

```
{
#include <stdio.h>
#define YYERROR_VERBOSE
void yyerror(char *);
}
%verbose
%token '(' ')' ID ';' ILLEGAL_CHAR
%right '+'
%left '*'
%%
prog:
    /* empty */
    prog stmt
stmt:
    expr ';'
    error ';'
expr:
    ID
    expr '=' expr
    expr '+' expr
    expr '*' expr
    '(' expr ')'
    '(' error ')'
%%
void yyerror(char *msg) {
    printf("\n%s\n", msg);
}
int main() {
    return yyparse();
}
```



Algorithmus zur Fehlerbehandlung bei yacc (4)

- Vorsicht:

- Fehler-Regeln sollten ein Synchronisationszeichen nach error haben
 - sonst Folgefehler möglich
 - deswegen haben moderne Sprachen Semikolon nach Anweisung
- semantische Operationen können durch das Abräumen „außer Tritt“ geraten

Inhalte der Vorlesung

1. Einführung
2. Lexikalische Analyse
3. Der Textstrom-Editor sed
4. Der Scanner-Generator lex
5. Syntaxanalyse und der Parser-Generator yacc
- 6. Syntaxgesteuerte Übersetzung
7. Übersetzungssteuerung mit make