## Geradores de analisadores sintáticos

Introdução ao Bison

## O que é Yacc?

- Yacc (Yet Another Compiler Compiler) é uma ferramenta para traduzir uma gramática independente de contexto em analisador sintático LALR
  - Ele cria uma tabela sintática como a descrita na última aula

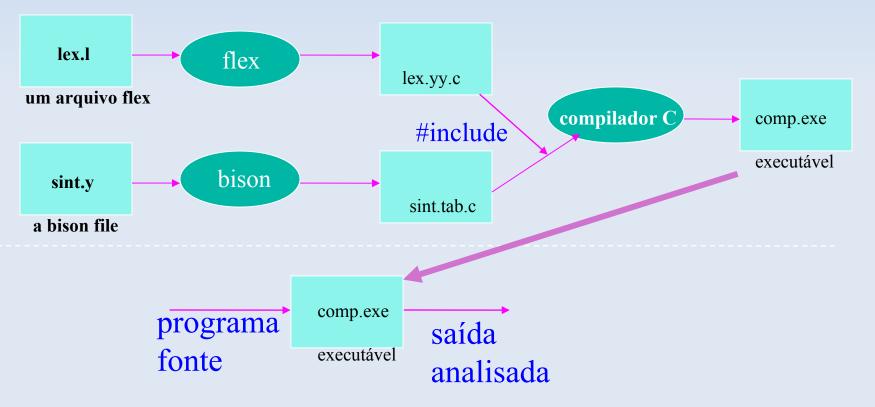
 Yacc é usado com lex para criar compiladores.

#### Bison

- Muitas pessoas usam o bison, que é uma versão aperfeiçoada do YACC
- bison trabalha em conjunto com flex (a versão mais rápida do lex).

### **Bison and Flex**

- \$ flex lex.1
- \$ bison sint.y
- \$ gcc lex.yy.c sint.tab.c -o comp.exe



\$ ./comp.exe < programa.txt</pre>

## Visão geral do bison

Propósito: gerar um analisador sintático para uma gramática escrita em BNF.

Uso: deve-se escrever um arquivo fonte bison contendo regras em BNF.

O bison cria um programa em C que analisa

## Visão geral do bison (2)

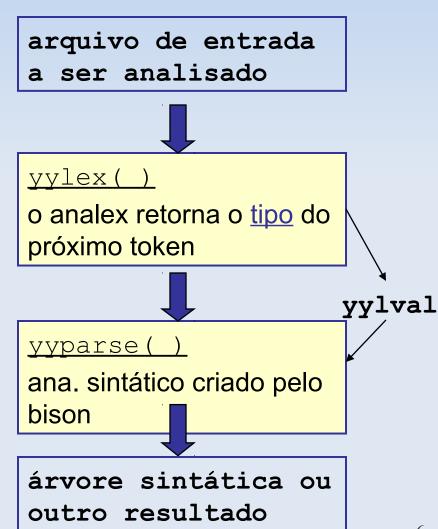
Em operação:

seu programa principal chama yyparse().

yyparse() chama yylex quando ele quer um token.

yylex retorna o tipo do token.

yylex coloca o valor do token em uma variável global chamada yylval



## Arquivo fonte do bison

O arquivo tem 3 seções separadas por "%%".

```
/* as declarações ficam aqui */
응응
/* as regras gramaticais ficam aqui */
응응
/* código C adicional fica aqui */
```

## Arquivo fonte do bison com declarações em C

Normalmente inclui-se código C na seção de declarações.

```
왕 {
  /* declaraçõos em C e as macros #define ficam aqui */
 #include <stdio.h>
                                   Declara que yylval será
 #define YYSTYPE double *
                                   do tipo "double".
왕}
/* as declarações do bison ficam aqui */
응응
/* as regras gramaticais ficam aqui */
응응
/* código C adicional fica aqui */
```

## Exemplo em bison

## Criar um analisador sintático para

```
axseguinte graffiáticatermo
            expressao - termo
            termo
termo => termo * fator
           termo / fator
           fator
fator => ( expressao )
           NUM
```

## Arquivo bison/Yacc para o exemplo (1)

#### Estrutura de uma entrada Bison ou Yacc:

```
왕 {
/* declarações em C e macros #DEFINE */
 #include <stdio.h>
 #define YYSTYPE double
용}
/* declarações do bison */
%token NUM /* define o tipo do token NUM */
%left '+' '-' /* + e - são associativos à esquerda */
%left '*' '/' /* * e / são associativos à esquerda */
응응
/* regras gramaticais ficam aqui */
응응
/* código C adicional fica aqui */
```

## Exemplo do bison (2)

```
응응
         /* regras gramaticais no Bison */
entrada : /* produção vazia para permitir uma entrada
 vazia */
        I entrada linha
linha : expr '\n' { printf("O resultado é %f\n",
 $1); }
expr : expr '+' termo \{ \$\$ = \$1 + \$3; \}
        | expr'-' termo { $$ = $1 - $3; }
        | termo
                          \{ \$\$ = \$1; \}
termo : termo '*' fator { $$ = $1 * $3; }
        | termo '/' fator { $$ = $1 / $3; }
        | fator { $$ = $1; }
fator : '(' expr ')' { $$ = $2; }
                        \{ \$\$ = \$1; \}
        | NUM
```

### Exemplo do bison (3)

\$1, \$2, ... representam os valores reais dos tokens ou não-terminais (regras) que se casam com a produção.

#### Exemplo:

se a entrada casa com expr + termo então o resultado (\$\$) é igual à soma de expr com termo (\$1 + \$3).

Exemplo do bison (4) Q: por que podemos escrever "\$\$ = \$1 + \$3"?

A: porque declaramos "#define YYSTYPE double", assim todos os tokens e resultados são double.

```
padrão a casar
                                 ação
regra
        : expr '+' termo { $$ = $1 + $3; }
expr
         expr '-' termo \{ \$\$ = \$1 - \$3; \}
                           \{ $$ = $1; \}
         termo
```

### Regras

Formato das regras:

- · As ações são opcionais e são código em C.
- As ações são colocadas normalmente no final de um corpo de regra, mas podem ser colocadas em qualquer posição no corpo.

## Função de varredura: yylex()

 Deve-se fornecer um analisador léxico chamado yylex.

```
int yylex( void ) {
   int c = getchar();  /* leia de stdin */
   if (c < 0) return 0; /* fim da entrada*/</pre>
   if ( c == '+' || c == '-' ) return c;
   /* para tokens caracteres, TIPO = ao próprio caracter */
   if ( isdigit(c) ) {
      yylval = c - '0'; /* yylval é uma variável global */
      while( isdigit( c=getchar() ) )
          yylval = 10*yylval + (c - '0');
      if (c \ge 0) ungetc(c,stdin);
      return NUM; /* o tipo do token é NUM */
```

#### Onde está o valor do token?

 O <u>valor</u> do token está armazenado em uma variável global chamada yylval.

```
int yylex( void ) {
   int c = getchar();  /* leia de stdin */
   if (c < 0) return 0; /* fim da entrada*/</pre>
   if ( c == '+' || c == '-' ) return c;
   /* para tokens caracteres, TIPO = ao próprio caracter */
   if ( isdigit(c) ) {
      yylval = c - '0'; /* yylval é uma variável global */
      while( isdigit( c=getchar() ) )
          yylval = 10*yylval + (c - '0');
      if (c \ge 0) ungetc(c,stdin);
      return NUM; /* o tipo do token é NUM */
```

## Outras funções em C: yyerror

- Bison requer uma função de erro chamada de yyerror.
- yyerror é chamada pelo analisador sintático quando existir um erro.

```
/* exibe mensagens de erro */
int yyerror( char *msg ) {
    printf("%s\n", msg);
}
```

## Outras funções em C: main

- Deve-se escrever uma função main() que inicia o analisador sintático.
- Para um analisador sintático simples, main() somente chama yyparse().

```
/* função principal para executar o programa */
int main() {
    printf("Digite alguma entrada.\n");
    yyparse();
}
```

#### Executando Bison

Compile o arquivo simples.y

```
CMD> bison simples.y
```

A saída é "simples.tab.c", que é o código C para o analisador sintático.

## Exemplo simples: definições

#### Arquivo: simples.y

```
/* A seção de declarações do bison */
응 {
/* declarações em C e macros #DEFINE */
#include <math.h>
#define YYSTYPE double
용 }
%token NUM /* define o tipo do token para números
        \( '' '-' /* + e - s\( \tilde{a} \) associativos \( \tilde{a} \) esquerda
%token
 */
            Nenhuma associatividade (left/right) especificada
```

### Exemplo simples: regras gramaticais

```
/* regras gramaticais */
응응
entrada : /* permite entrada vazia */
       | entrada linha
linha : expr '\n' { printf("resposta: %d\n", $1); }
       : expr'+' termo { $$ = $1 + $3; }
expr
       | expr'-' termo { $$ = $1 - $3; }
       | termo { $$ = $1; }
                 \{ \$\$ = \$1; \}
termo
       : NUM
```

## yyerror e main

```
%% /* código C extra */
/* exibe mensagem de erro */
int yyerror( char *msg ) { printf("%s\n", msg); }

/* main */
int main() {
   printf("digite uma expressao:\n");
   yyparse();
}
```

## Exemplo simples: explorando a BNF

```
%% /* regras gramaticais */
entrada : /* entrada vazia */
       I entrada linha
linha : expr '\n' { printf("resposta: %d\n", $1); }
expr : expr '+' expr { $$ = $1 + $3; }
       | expr '-' expr { $$ = $1 - $3; }
       | termo { $$ = $1; }
                   \{ $$ = $1; \}
termo : NUM
       | '-' NUM  { $$ = -$2; }
```

```
%token NUM
%right '+' '-'
```

#### Exercício

Expandir a gramática para incluir estas operações:

```
4 * 5 multiplicação
2 / 3 divisão
10 + 3 * 4 – 1 / 2 ordem correta das operações
2 * (3 + 4) agrupamento
```

## Exemplo completo: definições

#### Arquivo: simples.y

```
/* A seção de declarações do Bison */
응 {
/* declarações em C e macros #DEFINE */
#include <math.h>
#define YYSTYPE double
응}
%token NUM /* define o tipo do token para números
 */
%left '+' '-' /* + e - são associativos à esquerda
 */
%left '*' '/' /* * e / são associativos à esquerda
 */
```

# Exemplo completo: regras gramaticais

```
%% /* regras gramaticais */
entrada : /* permite entrada vazia */
       | entrada linha
linha : expr '\n' { printf("Resultado = %f\n",
$1); }
expr : expr '+' termo \{ \$\$ = \$1 + \$3; \}
       | expr' - | termo { $$ = $1 - $3; }
       | termo
                         \{ \$\$ = \$1; \}
termo : termo '*' fator { $$ = $1 * $3; }
       | termo '/' fator { $$ = $1 / $3; }
       | fator { $$ = $1; }
fator : '(' expr ')' { $$ = $2; }
                    \{ $$ = $1; \}
       I NUM
         '-' NUM \{ \$\$ = -\$2; \}
```

### Erros comuns em Bison

- Esquecer de colocar os literais entre apóstrofes: termo '+' termo
- Não saltar espaço onde o espaço é permitido

# Desloca / Reduz e ordem de operadores

Bison usa uma pilha e também faz a antecipação de tokens (look-ahead). Ele desloca tokens para a pilha até que ele possa escolher qual regra usar para reduzir (substituir) os tokens com um não-terminal. Exemplo:

- Suponha que a entrada lida seja 10 -
- desloque estes tokens para a pilha pois nenhuma regra pode ser aplicada ainda.
- Suponha que o próximo token seja 2. O que o bison deveria fazer?

## Desloca / Reduz e ordem dos operadores

PILHA: 10 - TOKEN ATUAL: 2

- Esta gramática é ambígua. O Bison poderia usar "expr expr" ou poderia deslocar 2 para a pilha e procurar o próximo token, que talvez seja um \* como em: 10 2 \* 3
- Isto é chamado um "conflito desloca / reduz".
- A menos que você especifique uma regra de desambiguação (próx. slide), Bison prefere "deslocar" a "reduzir".
- □ Significado: se não é claro como resolver conflitos, espere.

ENTRADA	A AÇÃO	PILHA	ENTRADA	AÇÃO	PILHA
10	desloca	10	3	reduz	10 - 6
_	desloca	10 -		reduz	4
2	desloca	10 - 2			
*	desloca	10 - 2 *			2

## Depurando gramáticas

O bison pode gerar informações extras sobre conflitos, que poderão auxiliá-lo na depuração de sua gramática.

```
puse a opção -v
s bison gramatica.y
gramatica.y: conflicts: 4 shift/reduce
s bison -v gramatica.y
gramatica.y: conflicts: 4 shift/reduce
```

Ele cria um arquivo chamado gramatica.output com informações extras sobre conflitos

## Dentro de gramatica.output

```
State 9 conflicts: 2 shift/reduce
State 10 conflicts: 2 shift/reduce
```

estados 9 e 10 são os problemas

#### Grammar

As regras são numeradas

### Dentro de gramatica.output

quando bison está nestes tipos de estados

```
state 9
    1 expr: expr . '+' expr
           | expr '+' expr .
                                                bison faz isto
           | expr . '*' expr
    1 + 1
         shift, and go to state 6
                                       mas ele deveria fazer isto
    1 * 1
         shift, and go to state 7
    1 + 1
               [reduce using rule 1 (expr)]
    1 * 1
               [reduce using rule 1 (expr)]
    $default reduce using rule 1 (expr)
```

### Dentro de gramatica.output

quando bison está nestes tipos de estados

state 10

```
1 expr: expr . '+' expr
       | expr . '*' expr
                                         bison faz isto
       expr '*' expr .
1 + 1
    shift, and go to state
                                mas ele deveria fazer isto
1 * 1
     shift, and go to state
1 + 1
           [reduce using rule 2 (expr)]
1 * 1
```

[reduce using rule 2 (expr)]

\$default reduce using rule 2 (expr)

## A seção de declarações

- A seção de declarações pode conter diretivas do Bison e também do C.
- Já vimos o uso de %left, %right, etc.

```
왕 {
/* valor semântico dos tokens é um tipo de dados do C */
   #define YYSTYPE double
   #include <math.h>
   /* por que temos que declarar as linhas abaixo? */
   int yylex (void);
   void yyerror (char const *);
응 }
%token NUM
%left '+' '-'
%left '*' '/'
```

## Especificando a ordem dos operadores

Na seção de declarações você pode escrever:

- '+' e '-' são associativos à esquerda e possuem a mesma precedência.
- '\*', '/', e '%' são associativos à esquerda e possuem a mesma precedência; entretanto, eles tem precedência mais alta.
- '^' é assocativo à direita e tem precedência mais alta que + \*
- □ 'NEG' não possui associatividade: "- 3" é um erro

## Pontos principais da função de varredura

- Os tokens tem um TIPO e um VALOR.
- O analisador léxico (yylex) retorna o TIPO do próximo token
- Para tokens de um caracter como '+', '=', "(' o próprio caracter pode ser usado como o tipo.
- Defina nomes simbólicos para os tipos dos tokens em Bison usando %token NOME
- Retorne o VALor de um token usando a variável global yylval.
- Por default, yylval é do tipo "int". Altere-o usando:
   #define YYSTYPE double

# Pontos principais da função de varredura (1)

```
응 {
   #include <ctype.h>
   #include <math.h>
   #define YYSTYPE double 		— Os valores dos tokens são double
왕}
%token NUM
                               Token para a função raiz quadrada
%token SQRT
%left '+' '-'
%left '*' '/'
응응
linha : expr '\n' { printf("%g\n", $$); }
       : expr * expr { $$ = $1 + $3; }
expr
        SQRT '(' expr ')' { $$ = sqrt( $2 ); }
       /* mais regras */
```

# Pontos principais da função de varredura (2)

```
응응
int yylex(void) {
   int c = getchar();
   while ( c == ' ' | c == ' t' ) c = getchar();
   if ( isdigit(c) ) { ungetc(c,stdin);
      scanf("%f", &yylval);
                                     Token é um número
      return NUM;
   if ( isalpha(c) ) {
      char *word = getword(c); /* get next word */
      if ( strcmp(word, "sqrt") ) return SQRT;
                                        Token é a função sqrt
```

## Tratando tipos de dados múltiplos

- Para uma gramática mais geral, o analex deveria poder retornar diferentes tipos de dados como o valor de yylval.
- Na seção de definições, defina "%union" como a união de todos os tipos de dados que yylval (e assim \$1, \$2, ...) podem ter.

Defina todos os tipos de dados que os valores dos tokens podem ter

Para cada tipo de token, defina o tipo de dado de seu <u>valor</u>.

Para tokens que representam seu próprio valor não é necessário definir um tipo de dados.

```
%union {
    double number;
    char* string;
    }
%token <number> NUM
%token <string> IDENT
%type <number> expr
%type <number> termo
%left '+' '-'
%left '*' '/'
```

# Tratando tipos de dados múltiplos (2)

```
응응
int yylex(void) {
  int c = getchar();
  while ( c == ' ' || c == '\t' ) c = getchar();
  if ( isdigit(c) ) { ungetc(c,stdin);
     double x;
     scanf("%f", &x);
                               o valor do token é double
     yylval.number = x;
     return NUM;
  if ( isalpha(c) ) {
     char *pal = getword(c);/* obtem a próx. palavra */
     return IDENT;
```

# Usando um arquivo separado para yylex

- Pode-se colocar o analex (yylex) em um arquivo separado.
- MAS, yylex precisa de valores que são definidos em Bison, tais como NUM, IDENT, yylval.
- Solução: adicionar a opção "%defines" nas suas regras
- Bison criará um arquivo de cabeçalho chamado
   "simples.tab.h".

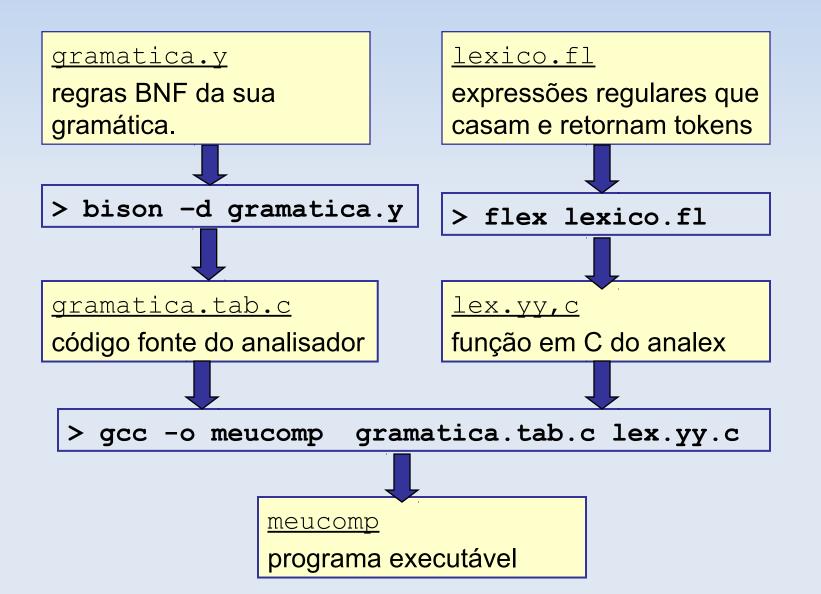
```
%defines
%{
    #include <math.h>
    #define YYSTYPE double
%}
token NUM
....
```

#### Usando flex com bison

- Execute "bison -d arquivo.y" to create arquivo.tab.h
- #include "arquivo.tab.h" no arquivo fonte do flex.
- 3. Atribua cada yylval ao valor do token.
- 4. Execute flex.
- 5. Compile e ligue lex.yy.ce arquivo.tab.c

```
% {
    #include <math.h>
    #include "arquivo.tab.h"
% }
LETRA [A-Za-z] /* mesmo que [[:alpha:]] */
% %
-?[0-9]+ yylval.itype = atoi(yytext); return INT;
{LETRA}+ yylval.ctype = yytext; return IDENT;
"+"|"-" yylval.ctype = yytext; return OP;
"=" return ASSIGN;
```

#### Usando Flex e Bison



### Recuperação de erro

- Quando um erro ocorre, bison chama yyerror() e depois termina.
- Uma melhor abordagem é chamar yyerror(), e depois tentar continuar
  - Isto pode ser feito usando a palavra reservada error nas regras gramaticais

## Exemplo

Se existir um erro na regra cmd, então ignore o restante dos tokens da entrada até que ';' ou '}' sejam vistos, depois continue como antes:

## Ações encaixadas

As ações podem ser colocadas em qualquer lugar em uma regra, não somente no final:

```
par: item1 { trata_item1($1); }
   item2 { trata_item2($3); }
```

A variável de ação no segundo bloco de ação é \$3 pois o primeiro bloco de ação é contado como parte da regra

### Onde encontrar o Bison?

- · No Linux
  - sudo apt-get install bison
- No Windows
  - http://gnuwin32.sourceforge.net/packages/bison.htm
- · As mesmas referências bibliográficas que o Flex

## Geradores sintáticos disponíveis para Java

- CUP: gerador de analisadores sintáticos do tipo LALR
  - http://www2.cs.tum.edu/projects/cup/
  - Livro Computer Language Implementation disponível em http://www.
  - cs.auckland.ac.nz/~bruceh/lectures/330ChaptersPDF/, cap. 4.
- JavaCC: gerador de analisadores sintáticos do tipo LL(k)
  - http://javacc.java.net/
- · ANTLR: gerador de analisadores sintáticos do tipo LL(k)
  - http://www.antlr.org/
  - Pode gerar analisadores em várias linguagems: Ada95, ActionScript, C, C#, Java, JavaScript, Objective-C, Perl, Python, and Ruby.

# Geradores sintáticos disponíveis para Haskell

- Happy: gerador de analisadores sintáticos do tipo LALR
  - http://haskell.org/happy/
- Mesmas referências bibliográficas do Alex