

Projeto de Compilador E2 de Análise Sintática

Prof. Lucas Mello Schnorr
schnorr@inf.ufrgs.br

1 Introdução

A segunda etapa consiste em construir um analisador sintático utilizando a ferramenta de geração de reconhecedores `bison`. O arquivo `tokens.h` da etapa anterior desaparece, e deve ser substituído pelo arquivo `parser.y` (fornecido, mas que deve ser modificado para atender a esta especificação) com a declaração dos tokens. A função principal deve estar em um arquivo `main.c`, separado do arquivo `scanner.l` (léxico, da etapa 1) e do `parser.y` (sintático, por codificar na etapa 2). A solução desta etapa deve ser composta de arquivos tais como `scanner.l`, `parser.y`, e outros arquivos fontes que o grupo achar pertinente (devem ser compilados usando o `Makefile` que deve executar `flex` e `bison`). No final desta etapa o analisador sintático gerado pelo `bison` a partir da gramática deve verificar se a sentença fornecida – o programa de entrada a ser compilado – faz parte da linguagem ou não.

2 Funcionalidades Necessárias

2.1 Definir a gramática da linguagem

A gramática da linguagem deve ser definida a partir da descrição geral da Seção "A Linguagem", abaixo. As regras gramaticais devem fazer parte do `parser.y`, arquivo este que conterá a gramática usando a sintaxe do `bison`.

2.2 Relatório de Erro Sintático

Se a análise sintática tem sucesso, o programa retorna zero. Esse é o comportamento padrão da função `yyparse()`, chamada pela função `main` do programa. Caso contrário, deve-se retornar o valor retornado pela função `yyparse()` e imprimir uma mensagem de erro informando a linha do código da entrada que gerou o erro sintático e informações adicionais que auxiliem o programador que está utilizando o compilador a identificar o erro sintático identificado. Não encerre o programa de maneira não estruturada (evite chamar `exit`). O compilador deve parar ao encontrar o primeiro erro sintático. Use

`%define parse.error verbose` no cabeçalho do arquivo `parser.y` para obter a mensagem de erro com mais detalhamento.

2.3 Remoção de conflitos gramaticais

Deve-se realizar a remoção de conflitos `Reduce/Reduce` e `Shift/Reduce` de todas as regras gramaticais. Estes conflitos devem ser resolvidos através da reescrita da gramática de maneira a evitá-los. Os conflitos podem ser melhor identificados e compreendidos através de uma análise cuidadosa do arquivo `parser.output` gerado automaticamente quando o `bison` é executado com a opção `--report-file`. Sugere-se fortemente um processo construtivo da especificação em passos, verificando em cada passo a inexistência de conflitos. Por vezes, a remoção de conflitos exige uma revisão mais profunda da gramática.

3 A Linguagem

Um programa na linguagem é composto por uma lista de funções, sendo esta lista opcional.

3.1 Definição de Funções

Cada função é definida por um cabeçalho e um corpo. O cabeçalho consiste no nome da função, o caractere igual '=', uma lista de parâmetros, o operador maior '>' e o tipo de retorno. O tipo da função pode ser `float` ou `int`. A lista de parâmetros é composta por zero ou mais parâmetros de entrada, separados por `TK_OC_OR`. Cada parâmetro é definido pelo seu nome seguido do caractere menor '<', seguido do caractere menos '-', seguido do tipo. O corpo da função é um bloco de comandos.

3.2 Bloco de Comandos

Um bloco de comandos é definido entre chaves, e consiste em uma sequência, possivelmente vazia, de comandos simples cada um **terminado** por ponto-e-vírgula. Um bloco de comandos é considerado como um comando único simples, recursivamente, e pode ser utilizado em qualquer construção que aceite um comando simples.

3.3 Comandos Simples

Os comandos simples da linguagem podem ser: declaração de variável, atribuição, construções de

fluxo de controle, operação de retorno, um bloco de comandos, e chamadas de função.

Declaração de Variável: Consiste no tipo da variável seguido de uma lista composta de pelo menos um nome de variável (identificador) separadas por vírgula. Os tipos podem ser `int` e `float`. Uma variável pode ser opcionalmente inicializada caso sua declaração seja seguida do operador composto `TK_OC_LE` e de um literal.

Comando de Atribuição: O comando de atribuição consiste em um identificador seguido pelo caractere de igualdade seguido por uma expressão.

Chamada de Função: Uma chamada de função consiste no nome da função, seguida de argumentos entre parênteses separados por vírgula. Um argumento pode ser uma expressão.

Comando de Retorno: Trata-se do token `return` seguido de uma expressão.

Comandos de Controle de Fluxo: A linguagem possui uma construção condicional e uma iterativa para controle estruturado de fluxo. A condicional consiste no token `if` seguido de uma expressão entre parênteses e então por um bloco de comandos obrigatório. O `else`, sendo opcional, deve sempre aparecer após o bloco do `if`, e é seguido de um bloco de comandos, obrigatório caso o `else` seja empregado. Temos apenas uma construção de repetição que é o token `while` seguido de uma expressão entre parênteses e de um bloco de comandos.

3.4 Expressões

Expressões tem operandos e operadores, sendo este opcional. Os **operandos** podem ser (a) identificadores, (b) literais e (c) chamada de função ou (d) outras expressões, podendo portanto ser formadas recursivamente pelo emprego de operadores. Elas também permitem o uso de parênteses para forçar uma associatividade ou precedência diferente daquela tradicional. A associatividade é à esquerda (portanto implemente recursão à esquerda nas regras gramaticais). Os **operadores** são os seguintes:

- Unários prefixados
 - `-` inverte o sinal
 - `!` negação lógica
- Binários infixados
 - `+` soma
 - `-` subtração
 - `*` multiplicação
 - `/` divisão
 - `%` resto da divisão inteira
 - operadores compostos

As regras de associatividade e precedência de operadores matemáticos são aquelas tradicionais de linguagem de programação e da matemática. Pode-se usar esta referência da Linguagem C. Para facilitar, abaixo temos uma tabela com uma visão somente com os operadores de nossa linguagem. Recomenda-se fortemente que tais regras sejam incorporadas na solução desta etapa através de construções gramaticais, evitando as diretivas `%left` `%right` do manual do bison.

Precedência	Op.	Aridade
1	<code>-</code>	Unária
	<code>!</code>	Unária
2	<code>*</code>	Binária
	<code>/</code>	Binária
	<code>%</code>	Binária
3	<code>+</code>	Binária
	<code>-</code>	Binária
4	<code><</code>	Binária
	<code>></code>	Binária
	<code>TK_OC_LE</code>	Binária
	<code>TK_OC_GE</code>	Binária
5	<code>TK_OC_EQ</code>	Binária
	<code>TK_OC_NE</code>	Binária
6	<code>TK_OC_AND</code>	Binária
7	<code>TK_OC_OR</code>	Binária