Processamento de Linguagens (3º ano de Curso) **Trabalho Prático 2**

Relatório de Desenvolvimento

Jorge Miguel Sol Ferreira (a64293) Pedro José Freitas da Cunha (a67677) José Pedro Brito Pereira (a67680) Grupo 35

4 de Junho de 2015

Resumo

Este relatório documentará todos os passos tomados na realização do segundo trabalho prático da Unidade Curricular de Processamento de Linguagens. Neste projecto é requerida a implementação de um compilador de uma Linguagem de Programação Imperativa Simples e posteriormente gerador de código assembly para uma máquina de stacks virtual.

Conteúdo

T	11111	rodução	4
2	Ana	Análise e Especificação	
	2.1	Descrição informal do problema	3
	2.2	Especificação do Requisitos	3
3	Cor	ncepção/desenho da Resolução	4
	3.1	Gramática	4
	3.2	Estruturas de Dados	5
	3.3	Exemplos de Programas da Linguagem	6
		3.3.1 Programas com erros sintáticos	6
		3.3.2 Programas com erros semânticos	6
		3.3.3 Programas correctos	6
4	Cod	lificação e Testes	7
	4.1	Alternativas, Decisões e Problemas de Implementação	7
	4.2	Testes realizados e Resultados	7
5	Cor	nclusão	8
A	Cóc	ligo do Programa	9

Introdução

Enquadramento Um **compilador** é uma peça de software que transforma o código fonte numa dada linguagem de alto nível em instruções que a máquina entenda (Código Máquina). As fazes da compilação incluem:

Análise léxica Análise Sintática Análise Semântica Geração de Código

Conteúdo do documento Neste documento encontrar-se-ão as fases de resolução do problema especificado

Resultados – pontos a evidenciar O resultado do projecto a desenvolver será um gerador de códigoassembly para uma máquina de stacks virtual, partindo de uma Linguagem de Programação Imperativa Simples.

Estrutura do Relatório

No capítulo 2 iremos apresentar o caso de estudo em causa. No capítulo 3 iremos apresentar a estrutura de dados auxiliar à análise semântica e sua utilização no compilador a desenvolver, bem como fazer um esboço do que queremos que seja a nossa linguagem de programação (Gramática Independente do Contexto), para além de alguns exemplos de frases que tenham erros sintáticos, semânticos e frases correctas segundo a nossa especificação. No capítulo 4 iremos apresentar os passos utilizados para geração de código, se possível ou, em alternativa notificação de erro sintático. Finalmente, no capítulo 5 faremos uma apreciação crítica do trabalho realizado e trabalhos futuros. Em anexo iremos colocar o código desenvolvido que permitirá a geração de código máquina.

Análise e Especificação

2.1 Descrição informal do problema

Neste projecto é pretendido o desenho de uma Linguagem de Programação Imperativa Simples, para de seguida criar um compilador que gere pseudo-código Assembly de uma Máquina Virtual de Stacks

2.2 Especificação do Requisitos

Os requisitos para o compilador/linguagem a implementar são os seguintes:

- Permitir manusear variáveis do tipo inteiro(escalar ou array).
- Realizar as seguintes operações:
 - Atribuições de expressões a variáveis.
 - Ler do Standard Input.
 - Escrever para o Standard Output.
- Ciclos(for, while) e instruções Condicionais(if..else).
- Operações Aritméticas, Relacionais e Lógicas sobre inteiros.
- Indexação sobre arrays.
- As declarações de variáveis deverão ser no início do programa.
- Não deverá ser possível realizar redeclarações nem utilizações sem declaração prévia.
- Se não existirem atribuições a uma variável, o valor da mesma deverá ser indefinido

Concepção/desenho da Resolução

3.1 Gramática

Ao desenvolver a gramática tentámos fazer com que a mesma ficasse o mais próximo possível do C, funcionando como uma versão simplificada do C. Abaixo encontra-se a gramática desenhada para a Linguagem:

```
Else ->
    | 'else' '{' Instrs '}'
While -> 'while' '(' Cond ')' '{' Instrs '}'
For ->'for' '(' Atr ';' Cond ';' Atr ')' '{' Instrs '}'
Atr ->Var Array '='Exp
IO ->'print' Out
   | 'input' Var
Out ->Exp
   | '\"' id '\"'
Exp ->Termo
    | Exp OpA Termo
Termo ->Fator
      | Termo OpM Fator
Fator ->Var Array
      | num
      | '(' Exp ')'
      | '!' Exp
Comp ->Exp
     | Exp OpConp Exp
```

3.2 Estruturas de Dados

Para realizarmos a análise semântica temos uma tabela de Hash para guardar todos os identificadores de variáveis e seus tipos de dados.

A estrutura de dados da tabela de Hash é a seguinte:

```
struct list{
      char *key;
      char *type;
      int init;
      int ind;
      int tamanho;
      struct list* next;};
```

```
struct table{
    int size;
    int elems;
    struct list **list;
};
```

Com a estrutura acima referida podemos então informações sobre uma variável (Identificador, Tipo, Estado de Inicialização, Índice do Registo na Máquina e Tamanho, que será 1 caso se trate de uma variável escalar ou então será o tamanho do vector).

3.3 Exemplos de Programas da Linguagem

Abaixo irão estar apresentados vários programas, em que os dois primeiros não cumprem os requisitos sintáticos (3.3.1) e semânticos (3.3.2) da nossa linguagem. Posteriormente iremos apresentar um programa que esteja sintática e semanticamente correcto (3.3.3).

3.3.1 Programas com erros sintáticos

Programa 1:

O programa abaixo quebra uma das regras estipuladas para a Linguagem de Programação: "As declarações de variáveis deverão ser no início do programa."

```
int a;
int b;
for(b=0;b<10;b=b+1)
        int c=b;
print a;</pre>
```

3.3.2 Programas com erros semânticos

3.3.3 Programas correctos

Codificação e Testes

- 4.1 Alternativas, Decisões e Problemas de Implementação
- 4.2 Testes realizados e Resultados

Mostram-se a seguir alguns testes feitos (valores introduzidos) e os respectivos resultados obtidos:

Conclusão

Síntese do Documento. Estado final do projecto; Análise crítica dos resultados. Trabalho futuro.

Apêndice A

Código do Programa

aqui deve aparecer o código do programa, tal como está formato no ficheiro-fonte "darius.java"