

Universidade Federal de Uberlândia Faculdade de Computação



Projeto da Disciplina

Curso de Bacharelado em Ciência da Computação GBC071 - Construção de Compiladores Prof. Luiz Gustavo Almeida Martins

Visão Geral do Projeto

- Características gerais:
 - A gramática da linguagem deve ser representada na notação EBNF
 - Uso de palavras reservadas no analisador léxico
- Foco no front-end do compilador
 - Não será implementada as etapas de otimização e geração de código
 - Será adotado algum back-end disponível no ambiente de compilação
- Uso do ambiente de compilação LLVM
 - Deve-se gerar uma IR compatível com o ambiente

• Semântica estática:

- Realizada em tempo de compilação
- Inserção de código no arquivo de especificação do *parser+lexer*

Compilador de um passo:

- Todas as fases entrelaçadas
- Compilador dirigido por sintaxe



Universidade Federal de Uberlândia Faculdade de Computação



Projeto: Especificação da Linguagem

- Estrutura principal:
 - Sintaxe:

programa

bloco

- *program* funciona similar ao *int main()* do C
- Bloco:
 - Sintaxe:

inicio

declaração

comandos

fim

- Declaração de variáveis:
 - Sintaxe:

tipo id;

- Cada variável deve ter seu tipo definido explicitamente
 - **Ex:** int x; int y;
- Inicialmente usaremos apenas o tipo int
 - Deve garantir constantes com valores entre -32768 e +32767 (semântica)
- Comando de seleção
 - Sintaxe:

se (cond**)** bloco

- Comando de repetição:
 - Sintaxe:

enquanto (cond) bloco

- Comando de atribuição:
 - Sintaxe:

id = *expressao*;

Condições:

- Permite operadores relacionais
 - Igual (==), diferente (<>), menor (<), maior (>), menor ou igual (<=), maior ou igual (>=)

Expressões:

- Permite operadores aritméticos
 - Soma (+), subtração (-), multiplicação (*), divisão (/)
- Permite constantes compatíveis com os tipos definidos na linguagem (int, char, real)

Variações

- Declaração de variáveis:
 - Declaração de estruturas homogêneas (vetores)
 - Sintaxe: tipo[tam] id;
 - Outros tipos de dados
 - char e real
 - Declaração implícita do tipo
 - **Sintaxe:** *tipo id1, id2, ..., idN;*
- Comando de seleção (if-then-else):

```
se (cond)
bloco
else
bloco
```

Variações

- Comandos de repetição:
 - Implementar o comando do-while
 - Sintaxe:

```
faça
bloco
enquanto (condição);
```

- Implementar o comando for
 - Sintaxe:

```
para (atribuição; condição; atribuição)
bloco
```

 Na análise semântica deve-se verificar se a variável do lado esquerdo de ambas as atribuições é a mesma

Variações

- Comando de atribuição:
 - Permite variáveis indexadas do lado esquerdo
 - Sintaxe:

- Condições:
 - Permitir operadores lógicos (not, and, or) aplicados em condições relacionais

Ambiente de Compilação

- Compilador LLVM (site: https://llvm.org/)
 - Execução dos componentes (toolchains) por linha de comando
 - Similar ao GCC
 - Usa *flags* para direcionar/personalizar a compilação
 - Ex: -lm para funções matemáticas
 - Plataformas suportadas (fonte: *llvm.org*):

os	Arquitetura	Compiladores
Linux	x861	GCC, Clang
Linux	amd64	GCC, Clang
Linux	ARM	GCC, Clang
Linux	PowerPC	GCC, Clang
Solaris	V9 (Ultrasparc)	GCC
FreeBSD	x861	GCC, Clang
FreeBSD	amd64	GCC, Clang
NetBSD	x861	GCC, Clang
NetBSD	amd64	GCC, Clang
MacOS2	PowerPC	GCC
MacOS	x86	GCC, Clang
Win32 (Cigwin)	x861, 3	GCC
Windows	x861	Visual Studio
Win64	x86-64	Visual Studio

Ambiente de Compilação

Compilação direta:

- Sintaxe: clang -o exeCode sourceCode.c

Compilação em etapas:

- Análise (front-end):
 - Sintaxe: clang sourceCode.c -emit-llvm -S -o IRCode.ll
 - -emit-llvm deve ser usado com as opções -S para gerar IR (.ll) ou -c para gerar bitcode (.bc)

- Otimização (middle-end):

- Sintaxe: opt <seq> IRCode.II -S -o IRCodeOptim.II
- <seq> representa a sequência de otimização que deve ser aplicada na IR
 - Ex: -O1, -O2, -O3, "-tti -tbaa -verify -domtree -sroa -early-cse -basicaa -aa -gvn-hoist"

Síntase (back-end):

Código Assembly: Ilc IRCode.II -o asmCode.s

Código de máquina: clang -o exeCode IRCode.II
 OU

clang -o exeCode asmCode.s OU

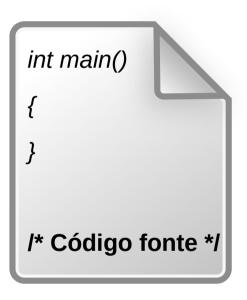
gcc asmCode.s -o exeCode (alterativa com GCC)

Primeira Etapa do Projeto

- Para cada elemento estrutural da linguagem, verificar como seria a IR no LLVM
 - 1º passo: construir um programa vazio em C (sem declarações e comandos na main()) e executar o front-end CLANG e analisar a IR gerada
 - 2º passo: incluir cada estrutura pretendida e verificar as mudanças na IR

 Gerar um relatório apresentando os códigos testados, as IR obtidas e uma descrição das observações (mapeamento entre os códigos)

Primeira Etapa do Projeto



```
: ModuleID = 'teste.c'
target datalayout = "e-m:e-i64:64-f80:128-n8:16:32:64-S128"
target triple = "x86 64-unknown-linux-gnu"
; Function Attrs: nounwind uwtable
define i32 @main() #0 {
 ret i32 0
attributes #0 = { nounwind uwtable "disable-tail-calls"="false" "less-
precise-fpmad"="false" "no-frame-pointer-elim"="true" "no-frame-pointer-
elim-non-leaf" "no-infs-fp-math"="false" "no-nans-fp-math"="false"
"stack-protector-buffer-size"="8" "target-cpu"="x86-64" "target-
features"="+sse,+sse2" "unsafe-fp-math"="false" "use-soft-
float"="false" }
!llvm.ident = !{!0}
!0 = !{!"clang version 3.7.1 (tags/RELEASE_371/final)"}
   /* Código intermediário (SSA) */
```

Primeira Etapa do Projeto

```
int main()
{
  int x;
}
I* Código fonte */
```

```
: ModuleID = 'teste.c'
target datalayout = "e-m:e-i64:64-f80:128-n8:16:32:64-S128"
target triple = "x86 64-unknown-linux-gnu"
; Function Attrs: nounwind uwtable
define i32 @main() #0 {
 %x = alloca i32, align 4
 ret i32 0
attributes #0 = { nounwind uwtable "disable-tail-calls"="false" "less-
precise-fpmad"="false" "no-frame-pointer-elim"="true" "no-frame-pointer-
elim-non-leaf" "no-infs-fp-math"="false" "no-nans-fp-math"="false" "stack-
protector-buffer-size"="8" "target-cpu"="x86-64" "target-features"="+sse,
+sse2" "unsafe-fp-math"="false" "use-soft-float"="false" }
!llvm.ident = !{!0}
!0 = !{!"clang version 3.7.1 (tags/RELEASE_371/final)"}
```

/* Código intermediário (SSA) */

Segunda Etapa do Projeto

Especificação da linguagem:

- Definição das palavras reservadas
- Definição da gramática com as estruturas da linguagem
- Definição das expressões regulares para a identificação dos lexemas aceitos pela linguagem
- Incluir ao relatório da etapa anterior, a lista de palavras reservadas, a gramática da linguagem e as expressões regulares para a identificação dos lexemas aceitos

Terceira Etapa do Projeto

Tradução direcionada por sintaxe:

- Implementação do analisador léxico
- Implementação do analisador sintático
- Implementação do analisador semântico
- Geração do código intermediário
- Esta etapa será definida ao decorrer do curso