

# Geração de Código





# Bom dia!

**Alexandre & Matheus**

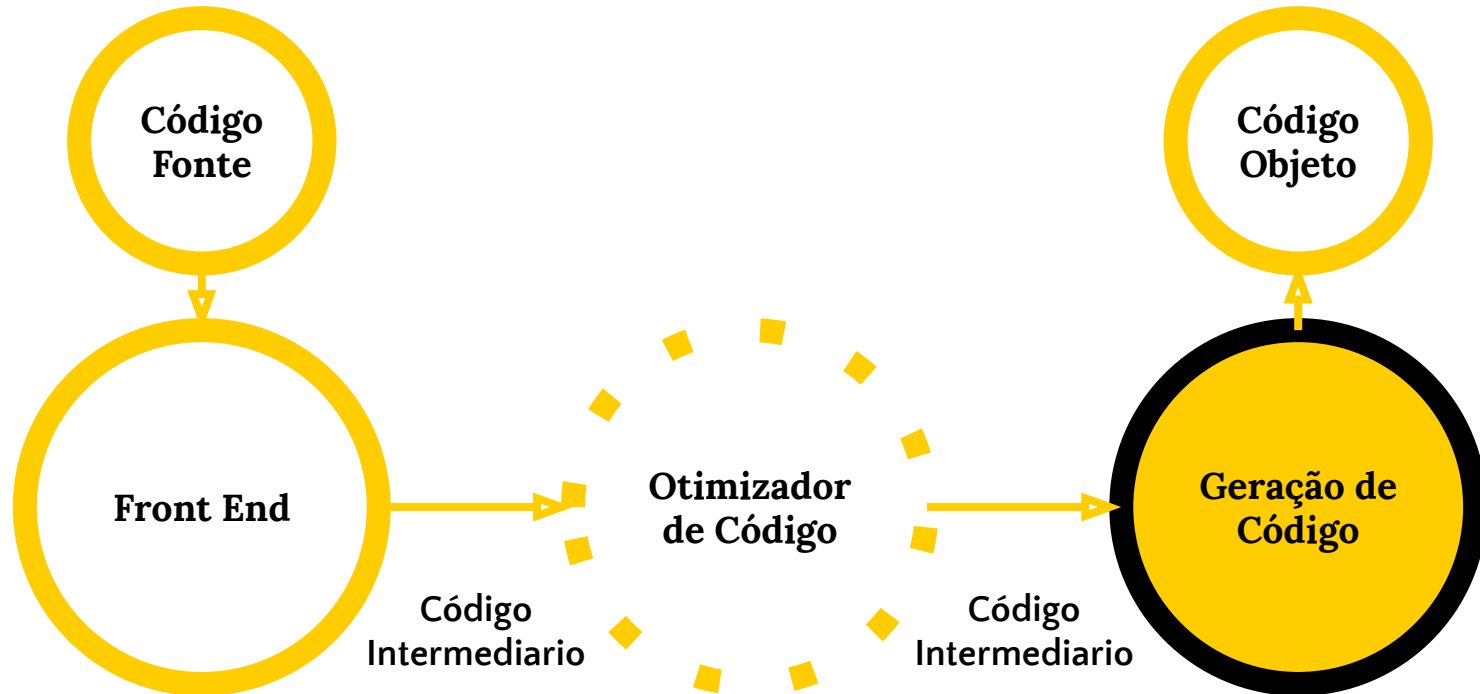
Pode nos encontrar em:

github/[pedrecal](#)

github/[matalmeida](#)



## Passos do Compilador



1

# Gerador de Código



## Gerador de Código

### Necessidades

Preservar o significado semântico do código fonte;

Fazer uso efetivo dos recursos disponíveis na máquina alvo;

O gerador de código tem que ser eficiente.

### Desafios

O problema de geração do código objeto otimizado é indecidível;

Muitos subproblemas encontrados na geração de código são computacionalmente intratáveis.



## Tarefas principais

- Seleção de Instrução: Escolher as instruções apropriadas para a implementar a RI;
- Alocação de registrados e atribuição: Decidir quais valores manter em cada registrador;
- Ordenar instruções: Planejamento da ordem em que as instruções serão executadas.

2

## Problemas de Design



## Entrada para o Gerador

---

- A não padronização da RI
  - Representações de três endereços
  - Representações de Máquina Virtual
  - Representações Lineares
  - Representações Gráficas





## Problemas de Design (Código Objeto)

---

- Arquitetura das instruções (RISC, CISC);
- Produção de programa absoluto em linguagem de máquina;
- Produção de programa relocável em linguagem de máquina;
- Produção de programa em linguagem de montagem.



## **Problemas de Design (Seleção de Instruções)**

---

A complexidade de mapear a RI para uma sequência de código para a máquina alvo depende de:

- Nível da RI (Alto-nível ou Baixo-nível);
- Natureza do grupo de instruções (Suporte de tipos de dados);
- Qualidade desejada do código gerado (Velocidade e Tamanho).



## Problemas de Design (Seleção de Instruções)

### Código Fonte

$X = Y + Z$

### Código Gerado

LD R0, Y

ADD R0, R0, Z

ST X, R0



## Problemas de Design (Seleção de Instruções)

### Código Fonte

$A = B + C$

$D = A + E$

### Código Gerado

**LD R0, B**

**ADD R0, R0, C**

**LD R0, A**

**ADD R0, R0, E**

**ST D, R0**



## **Problemas de Design (Registradores)**

---

- Seleccionar um grupo de variáveis que será mantida nos registradores em cada ponto do programa;
- Escolher o registrador específico que aquela variável irá ficar.



## Problemas de Design (Ordem de Avaliação)

---

- Selecionar a ordem na qual ocorrerá computação;
- Afeta a eficiência do código objeto;
- Escolher a melhor ordem é NP-Completo;
- Algumas ordens usam menos registradores que outras.

3

## A Linguagem Objeto



## Modelo Simples de Máquina Alvo (Exemplo do livro)

- ◉ Carregar/armazenar
  - **LD** **dest**, **end**
  - **ST** **X**, **r0**
- ◉ Operações Computacionais
  - **OP** **dest**, **fonte1**, **fonte2**
- ◉ Desvios
  - Condicionais: **Bcond** **r0**, **L1**
  - Incondicionais: **BR** **L1**





## Modelo Simples de Máquina Alvo (Exemplo do livro)

- Modos de endereçamento
  - Nome de variável  $x$
  - $a(r)$  significa:
    - $\text{conteúdo}(a + \text{conteúdo}(r))$
  - $*a(r)$  significa:
    - $\text{conteúdo}(\text{conteúdo}(a + \text{conteúdo}(r)))$
  - Imediato:  $\#$ constante
    - ex: **LD R1, #100**



## Modelo Simples de Máquina Alvo (Exemplo do livro)

- Custo
  - Custo de uma instrução = 1 + custo do operando
    - Ex: **LD R0, R1** => Custo 1
  - Custo do operando de registro = 0
    - Ex: **a(r)** => Custo 0
  - Custo envolvendo memória e constantes = 1
    - Ex: **LD, 100(R2)** => Custo 2
  - Custo do programa = soma dos custos de instruções



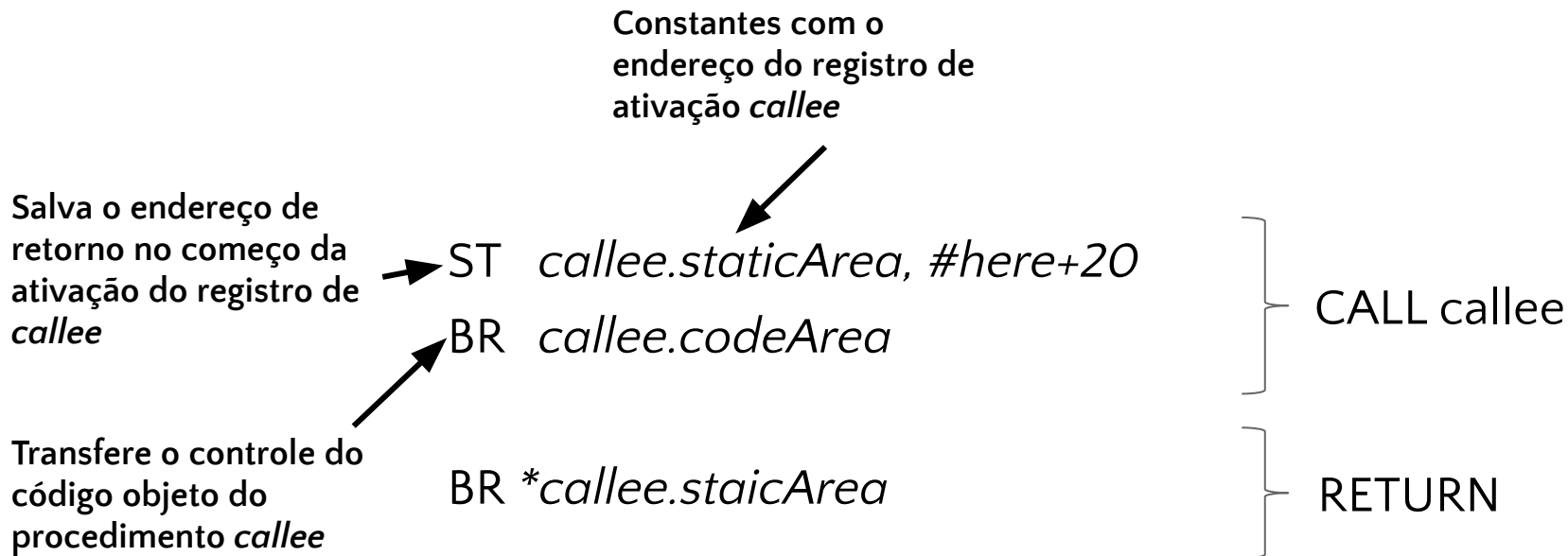
## **Geração de Código para lidar com a Pilha**

---

Tamanho e layout dos registros de ativação são determinados pelo gerador de código usando informações da tabela de symbolo.



## Geração de Código para lidar com a Pilha



```

100: ACTION1      // Código para action1
action1
120: ST 364, #140 // Salva e retorna o endereço 140 na
localização 364
call p
132: BR 200      // Chama p
action2
140: ACTION2
160: HALT       // Retorna para o Sistema Operacional
halt
...
200: ACTION3
action3
220: BR *364    // Retorna para o endereço salvo em 364
...
retorno
300:            // 300-364 mantém o registro de ativação para c
...
364:            // 364-451 mantém o registro de ativação para p

```



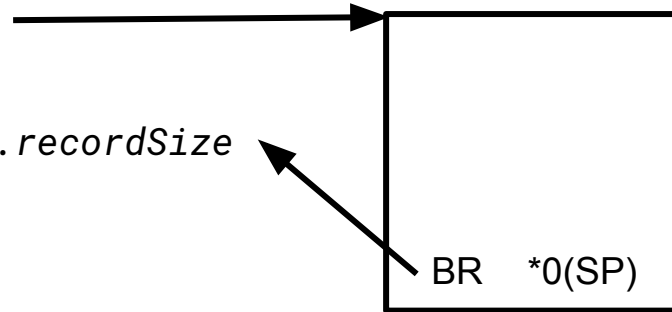
## Alocação de Pilha

---

- Não se tem a posição do registro de ativação até a hora de execução
- Se faz necessário o uso de endereço relativo para acessar os elementos do registro de ativação
- Precisamos de um registrador apontando para o topo da pilha

```
LD  SP, #stackStart
ADD SP, SP, #callee.recordSize
ST   *SP, #here + 16
BR   callee.codeArea

SUB  SP, SP, #callee.recordSize
HALT
```



4

# Blocos Básicos e Grafos de Fluxo





## Blocos Básicos - Regras

---

- O fluxo de controle só pode entrar no bloco básico pela primeira instrução deste bloco
- O controle sairá do bloco somente na última instrução



## Gerando Blocos Básicos

---

- A primeira instrução é um líder
- A primeira instrução, dada por um desvio, é um líder
- A primeira instrução, imediatamente após um desvio, é um líder



## Código Fonte

```
for i from 1 to 10 do
  for j from 1 to 10 do
    a[i,j] = 0.0;
for i from 1 to 10 do
  a[i,j] = 1.0;
```



## Código Intermediário

```
1) i = 1
2) j = 1
3) t1 = 10 * i
4) t2 = t1 + j
5) t3 = 8 * t2
6) t4 = t3 - 88
7) a[t4] = 0.0
8) j = j + 1
9) if j <= 10 goto (3)
10) i = i + 1
```

```
11) if i <= 10 goto (2)
12) i = 1
13) t5 = i - 1
14) t6 = 88 * t5
15) a[t6] = 1.0
16) i = i + 1
17) if i <= 10 goto (13)
```

---

5

# Loops



## Loops

---

- A maioria dos programas gasta a maior parte do seu tempo executando loops
- É muito importante gerar bons códigos para loops



**Obrigado!**