



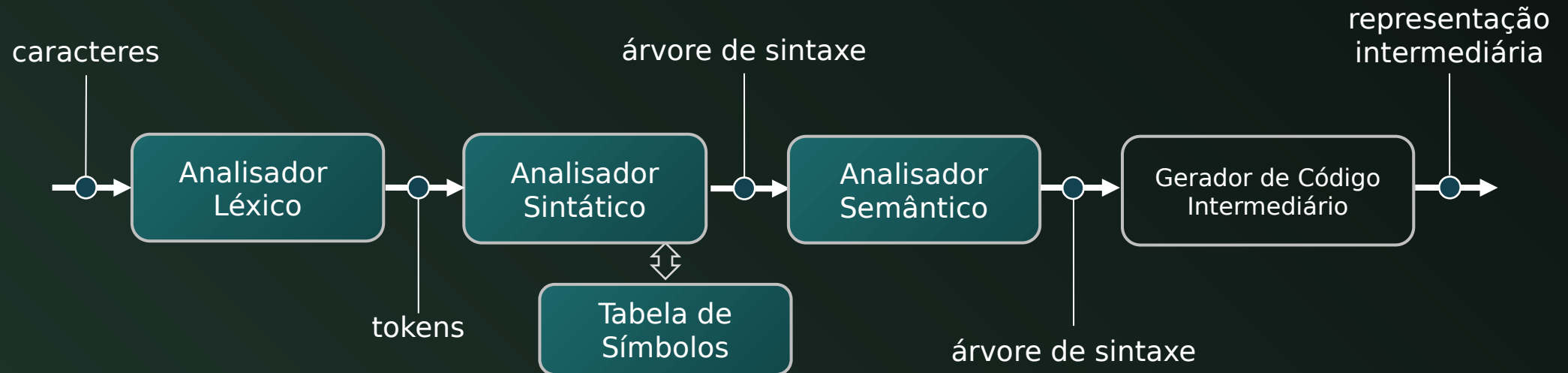
Judson Santos Santiago

Geração de Código Intermediário

Compiladores

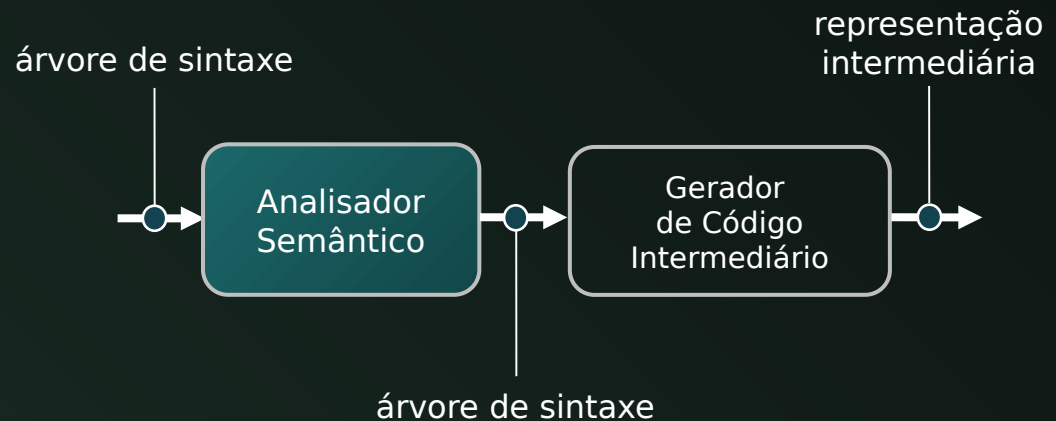
Introdução

- O **processador de linguagem** desenvolvido até o momento faz:
 - Análise léxica, sintática e semântica
 - Uso da tabela de símbolos



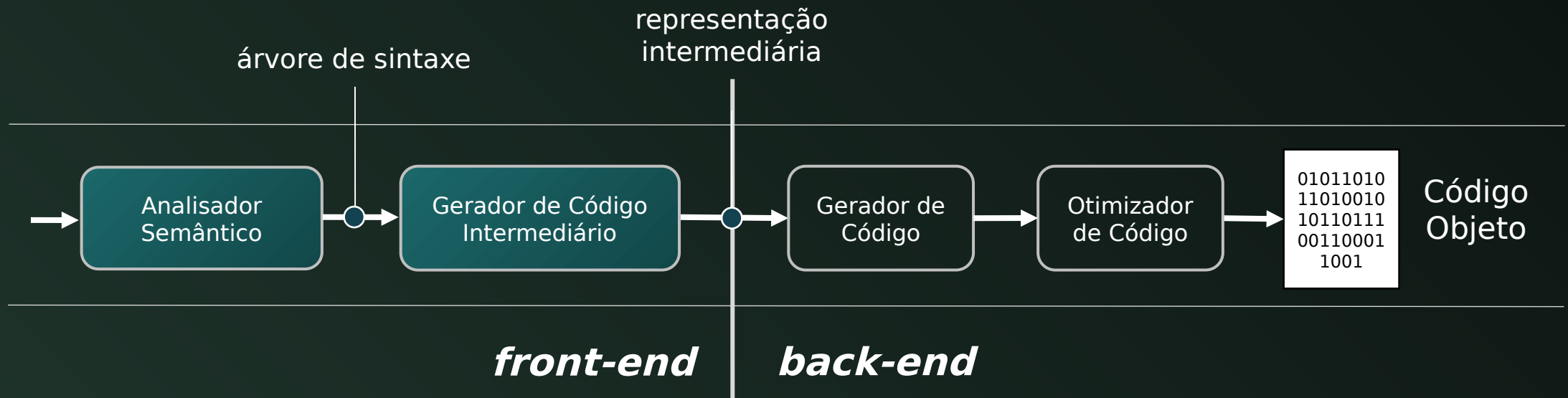
Introdução

- O *front-end* de um compilador verifica se um programa segue **as regras sintáticas e semânticas** da linguagem
 - Para isso ele constrói uma **representação** do código fonte
- As **mais importantes** são:
 - Árvores
 - Árvore de sintaxe abstrata
 - Representações lineares
 - Código de três endereços



Introdução

- As representações lineares atuam como **representações intermediárias** entre o *front-end* e o *back-end*



Código de Três Endereços

- O código de três endereços:
 - É uma **representação intermediária** do código fonte
 - Pode ser gerado percorrendo a árvore de sintaxe
 - Constituído por uma **sequência de instruções**:
 - Atribuição
 - Desvio
 - Repetição
 - Suporta **expressões** com:
 - Operadores (ARI, REL, LOG)
 - Arranjos

$x = y \text{ op } z$

Cada instrução trabalha com
no máximo **3 endereços**
de memória

Código de Três Endereços

- As **instruções** e **expressões** em código de três endereços tem o formato abaixo:

- Atribuição

$x = y$

- Operações

$x = y \text{ op } z$

- Arranjos

$x[y] = z$

$x = y[z]$

Sendo x, y e z identificadores
ou **temporários** gerados pelo
compilador

Código de Três Endereços

- Atribuições e expressões mais complexas precisam ser **decompostas** em partes mais simples para **não ultrapassar o limite** de três endereços

código fonte

```
x = y * z + w
```

código de
três endereços

```
t1 = y * z  
t2 = t1 + w  
x = t2
```

Nomes temporários
precisam ser gerados
pelo compilador

Código de Três Endereços

- As instruções de três endereços são **executadas em sequência**
 - A não ser que um **desvio** condicional (ou incondicional) seja **forçado**

```
ifFalse x goto L  
ifTrue x goto L  
goto L
```

Instruções
de desvio

- Um **rótulo** L pode ser **conectado** a qualquer instrução
 - Uma instrução pode ter mais de um rótulo
- ```
1: i = 0
2: j = 1
soma: 3: t = i + j
```



# Código de Três Endereços

- As **construções complexas** são traduzidas usando desvios
  - O `if` é implementado usando o seguinte **fluxo de controle**

```
if (a > 2) c = a + b;
```

```

1: t1 = a > 2
2: ifFalse t1 goto 5
3: t2 = a + b
4: c = t2
5:
```

```
if (expr) inst
```

código para calcular  
*expr* e armazená-lo  
em *t*

ifFalse *t* goto  
after

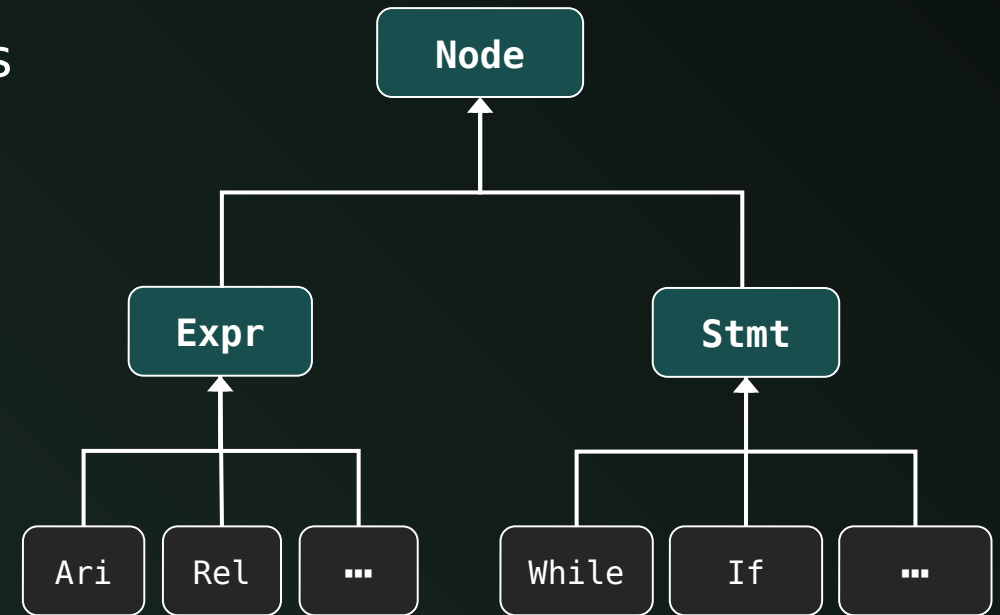
código para *inst*

after:

Outras  
construções são  
traduzidas de  
forma similar

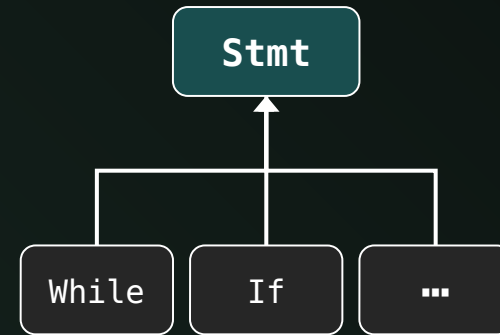
# Geração de Código Intermediário

- A geração é feita a partir da **árvore de sintaxe abstrata**
  - É preciso gerar código de três endereços para **cada nó da árvore sintática** que represente uma **instrução** ou **expressão**
  - Nenhum código é gerado para declarações de variáveis e constantes

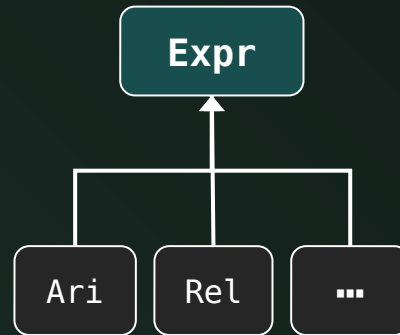


# Geração de Código Intermediário

- Para instruções:
  - Cada classe derivada de Stmt possui um construtor e um método Gen() para gerar código de três endereços



- Para expressões:
  - São utilizadas duas funções chamadas de Lvalue() e Rvalue()



# Geração de Código Intermediário

- A geração de código para **instruções**

```
class If : public Stmt
{
private:
 Expr E;
 Stmt S;

public:
 If(Expr e, Stmt s) : E(e), S(s) { after =NewLabel(); }
 void Gen()
 {
 Expr n = E.Rvalue();
 Print("ifFalse " + n.ToString() + " goto " + after);
 S.Gen();
 Print(after + ":");
 }
}
```

```
if (a > 2) c = a + b;

1: t1 = a > 2
2: ifFalse t1 goto 5
3: t2 = a + b
4: c = t2
5:
```

**if** (*expr*) *stmt*

código para calcular  
*expr* e armazená-lo  
em *t*

ifFalse *t* goto  
after

código para *stmt*

after:

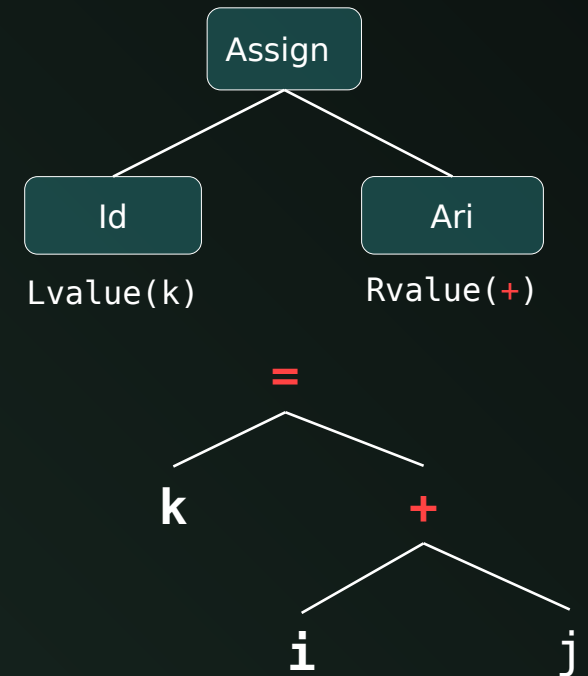
-----

# Geração de Código Intermediário

- A geração de código para **expressões**
  - Usa funções que quando aplicadas a um **nó n**:
    - **Rvalue()**: gera instruções para calcular n em um temporário e retorna um novo nó representando o temporário  
 $t1 = i + j$
    - **Lvalue()**: gera instruções para traduzir as subárvores abaixo de n e retorna um nó representando o "local de armazenamento" para n  
 $k = t1$

Árvore sintática

$k = i + j$



# Geração de Código Intermediário

- Em **acessos a arranjos** é preciso distinguir entre valores-l e valores-r
  - A expressão  $2 * a[i]$  pode ser traduzida em código de três endereços colocando  $a[i]$  em um temporário
    - $t1 = a[i]$
    - $t2 = 2 * t1$
  - No entanto se  $a[i]$  aparecer **no lado esquerdo** da expressão
    - $a[i] = 2 * k$
    - não se pode usar um temporário no lugar do arranjo

# Geração de Código Intermediário

- A função **Lvalue**:

- Retorna  $n$  se ele for um simples identificador
- Retorna um novo nó **Access** se ele for um arranjo

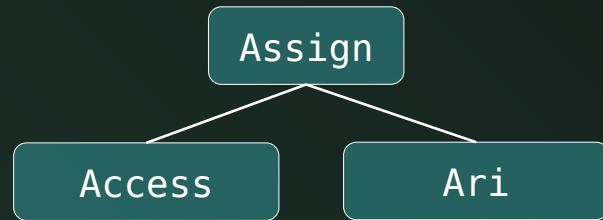
```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}
```

se  $n$  representa  $a[2*k]$ ,  
a função gera  $t = 2*k$  e  
retorna um novo nó  
para  $a[t]$



# Geração de Código Intermediário

- A função **Rvalue**



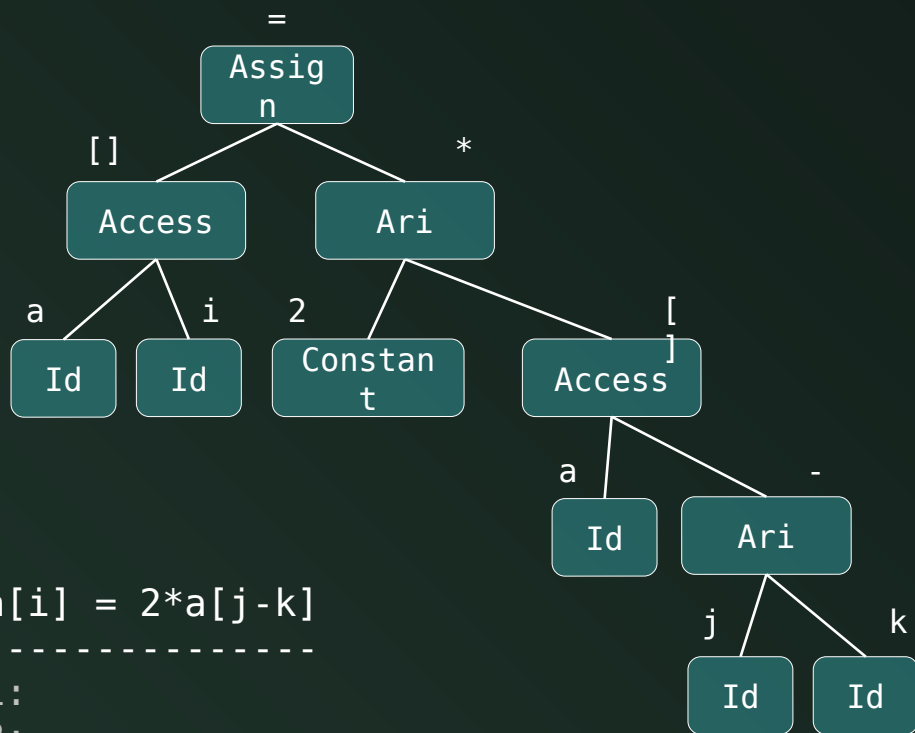
$a[i] = 2 * a[j - k]$

O método `Gen()` de `Assign` vai emitir a string:

`Lvalue([]) "=" Rvalue(*)`

```
Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Assign(y,z)) {
 emite string para Lvalue(y) = Rvalue(z);
 return z';
 }
}
```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
 1:  
 2:  
 3:  
 4: Lvalue([]) = Rvalue(\*)

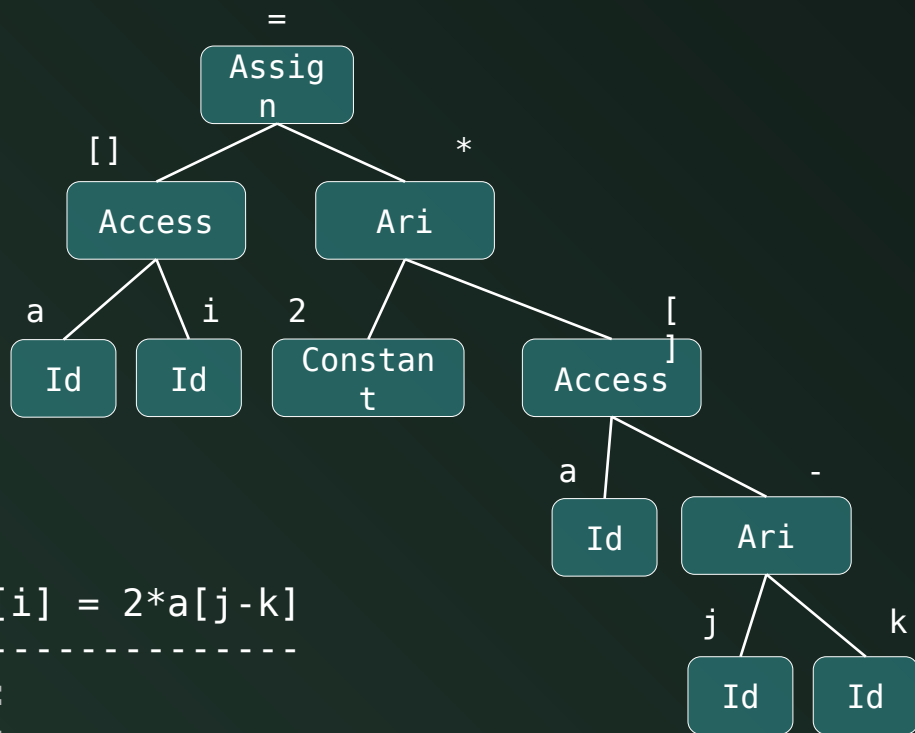
```

Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}

```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
 1:  
 2:  
 3:  
 4: Access(a,Rvalue(i)) = Rvalue(\*)

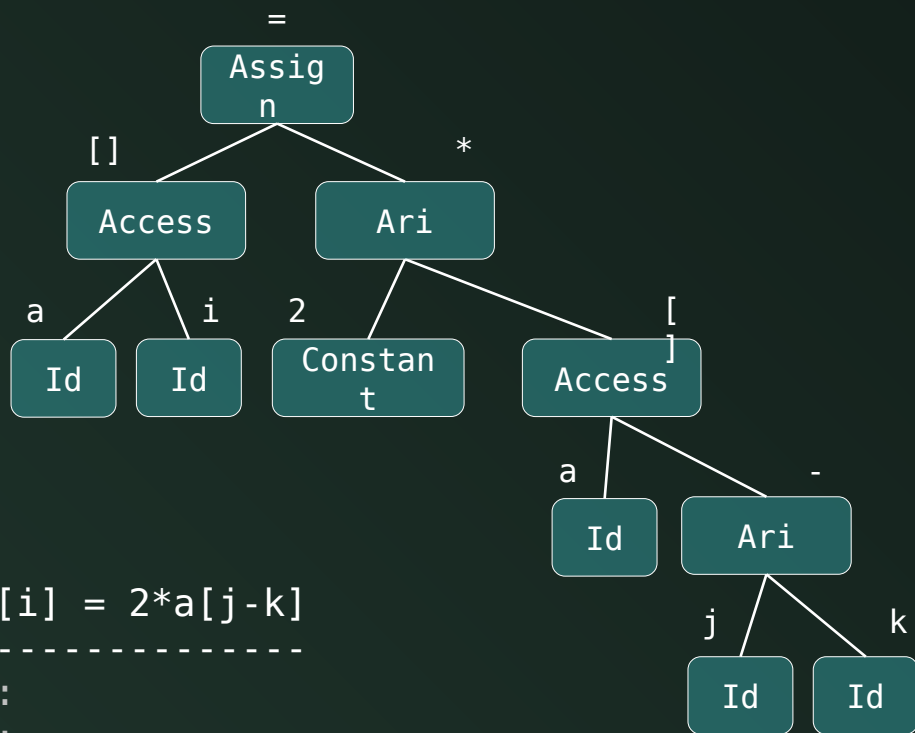
```

Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}

```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

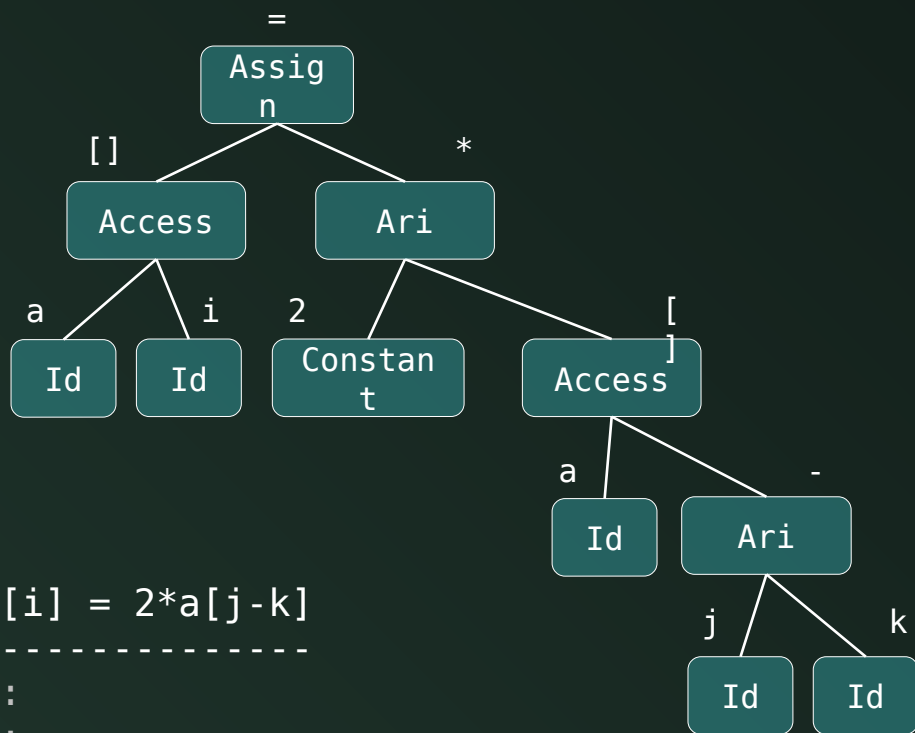
-----

1:  
2:  
3:  
4: Access(a,i) = Rvalue(\*)

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

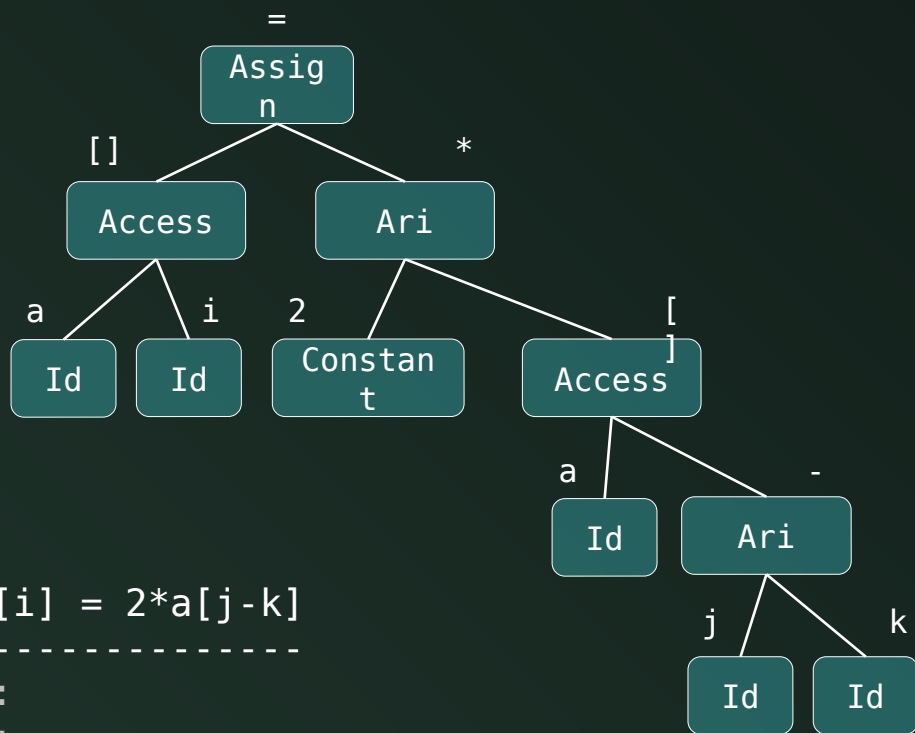
-----

1:  
2:  
3:  
4: a[i] = Rvalue(\*)

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Exemplo de Geração



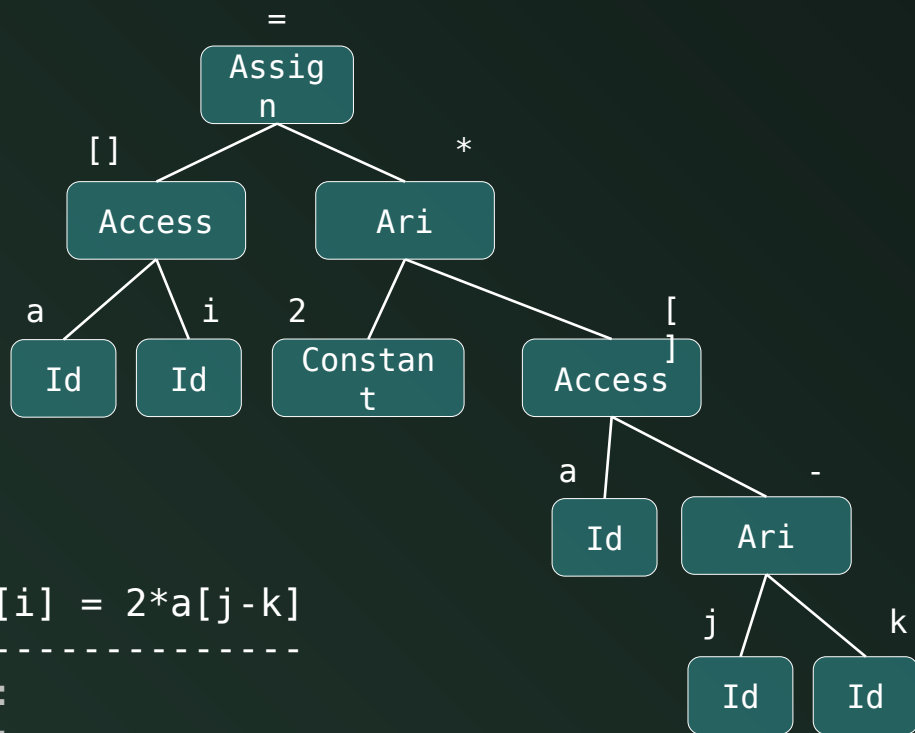
a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
1:  
2:  
3: t1 = Rvalue(2) \* Rvalue([])  
4: a[i] = Rvalue(\*)

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Exemplo de Geração



$a[i] = 2 * a[j - k]$

-----  
 1:  
 2:  
 3:  $t1 = \text{Rvalue}(2) * \text{Rvalue}([])$   
 4:  $a[i] = t1$

```

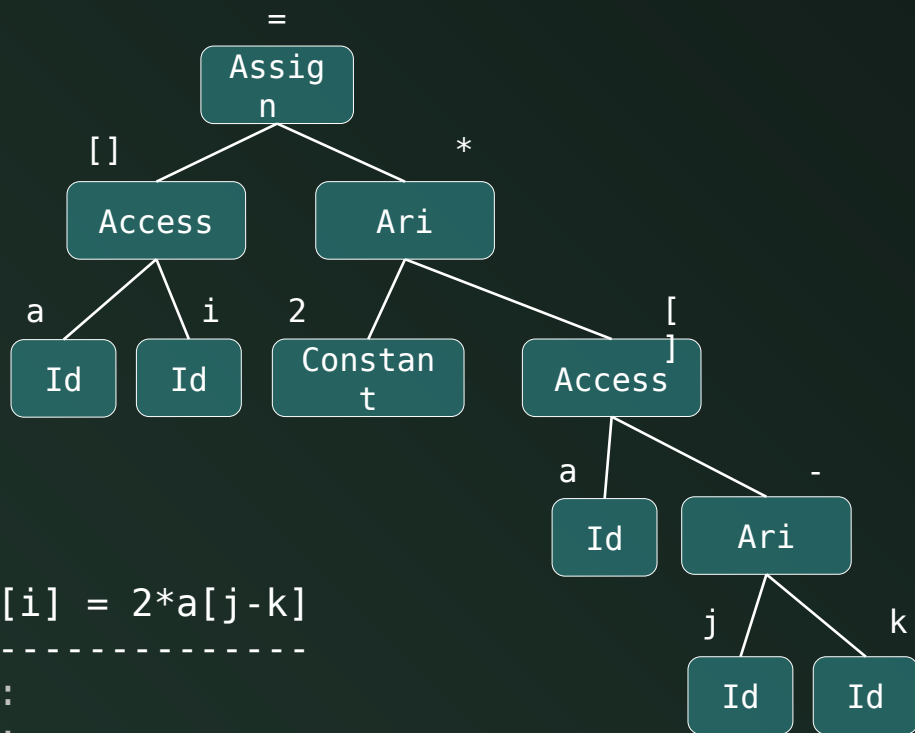
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}

```



# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

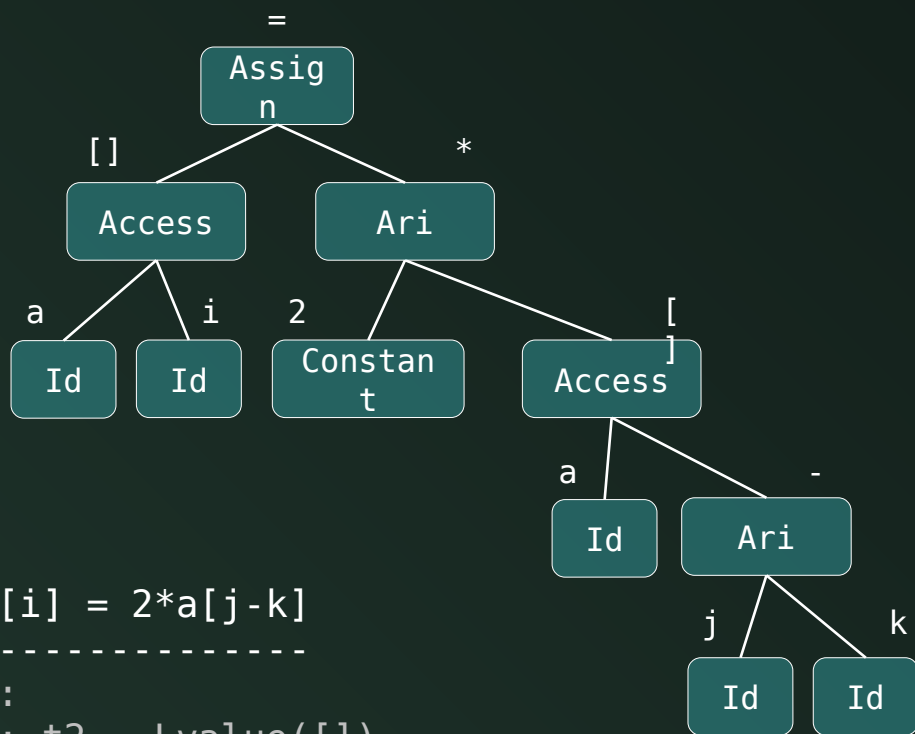
-----

```
1:
2:
3: t1 = 2 * Rvalue([])
4: a[i] = t1
```

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

-----

```

1:
2: t2 = Lvalue([])
3: t1 = 2 * Rvalue([])
4: a[i] = t1

```

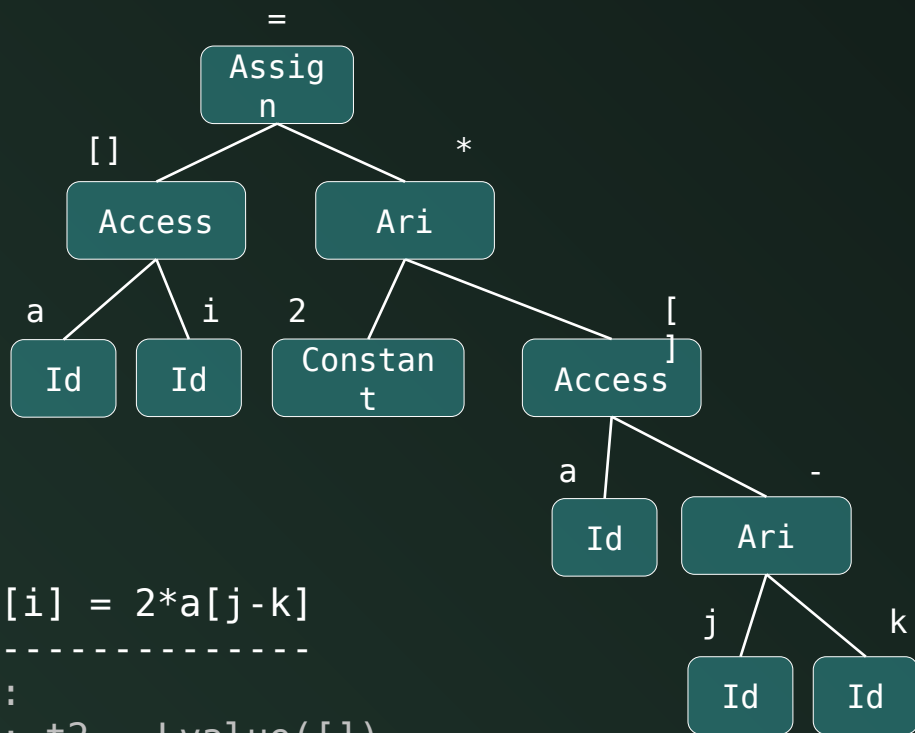
```

Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}

```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

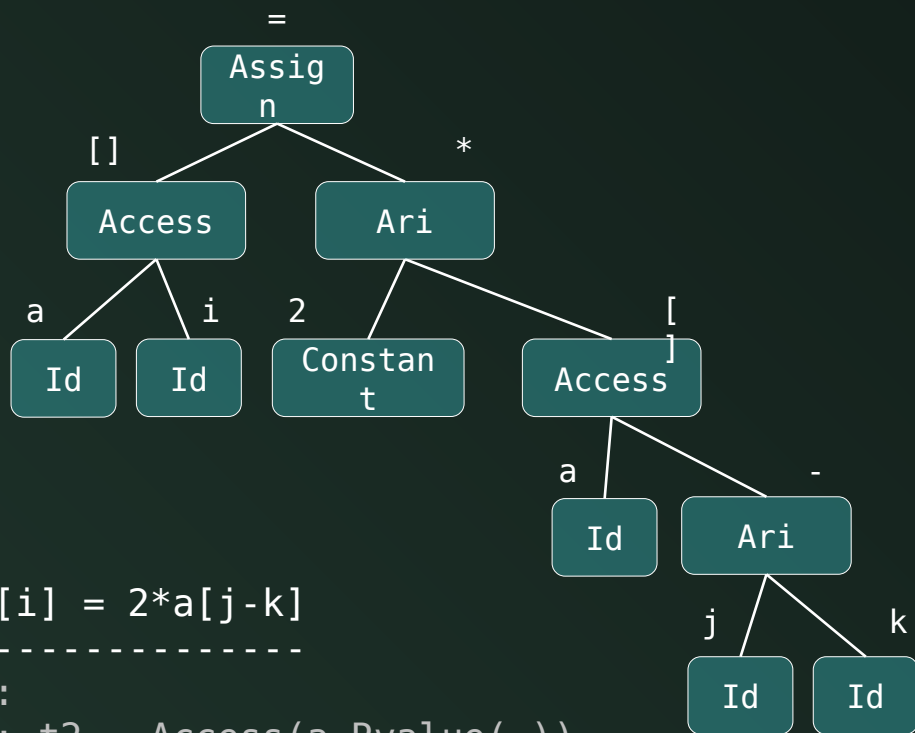
-----

```
1:
2: t2 = Lvalue([])
3: t1 = 2 * t2
4: a[i] = t1
```

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Exemplo de Geração



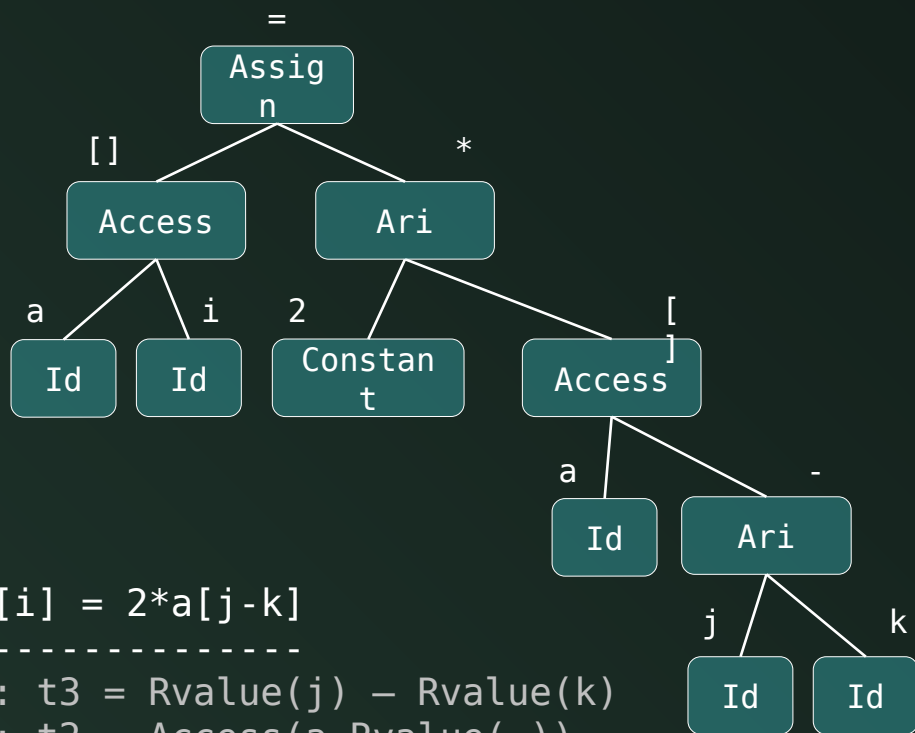
a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
1:  
2: t2 = Access(a,Rvalue(-))  
3: t1 = 2 \* t2  
4: a[i] = t1

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
 1: t3 = Rvalue(j) - Rvalue(k)  
 2: t2 = Access(a, Rvalue(-))  
 3: t1 = 2 \* t2  
 4: a[i] = t1

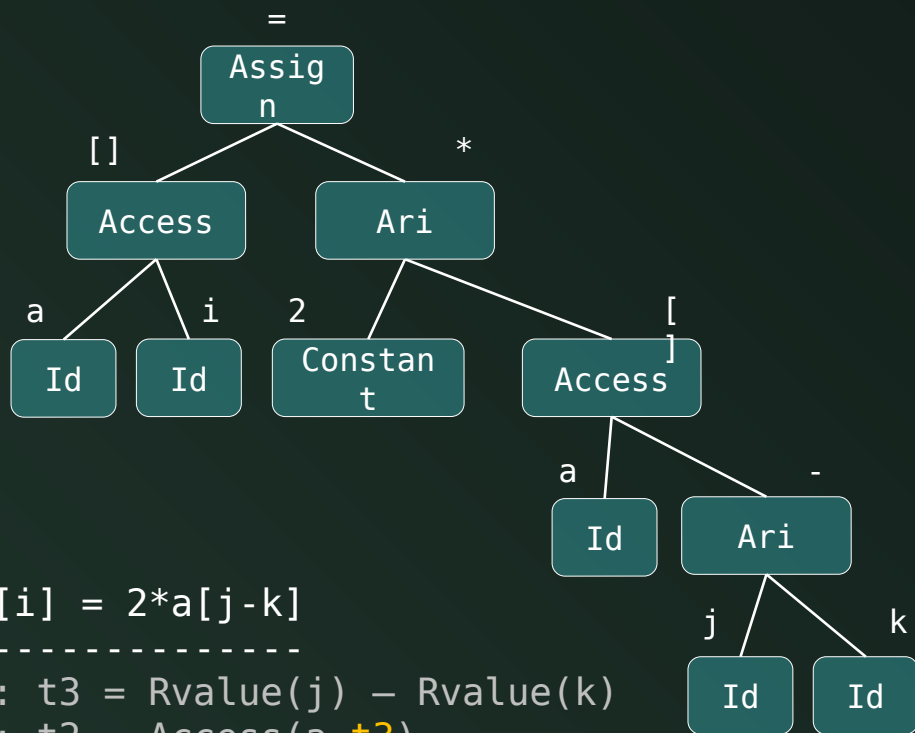
```

Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}

```

# Exemplo de Geração



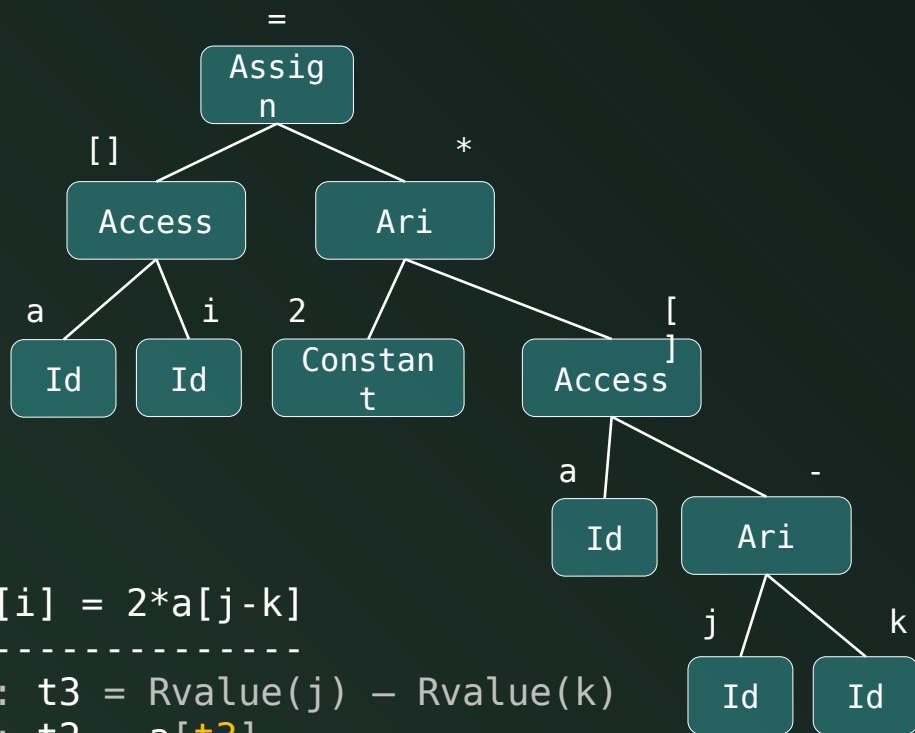
a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
1: t3 = Rvalue(j) - Rvalue(k)  
2: t2 = Access(a, t3)  
3: t1 = 2 \* t2  
4: a[i] = t1

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

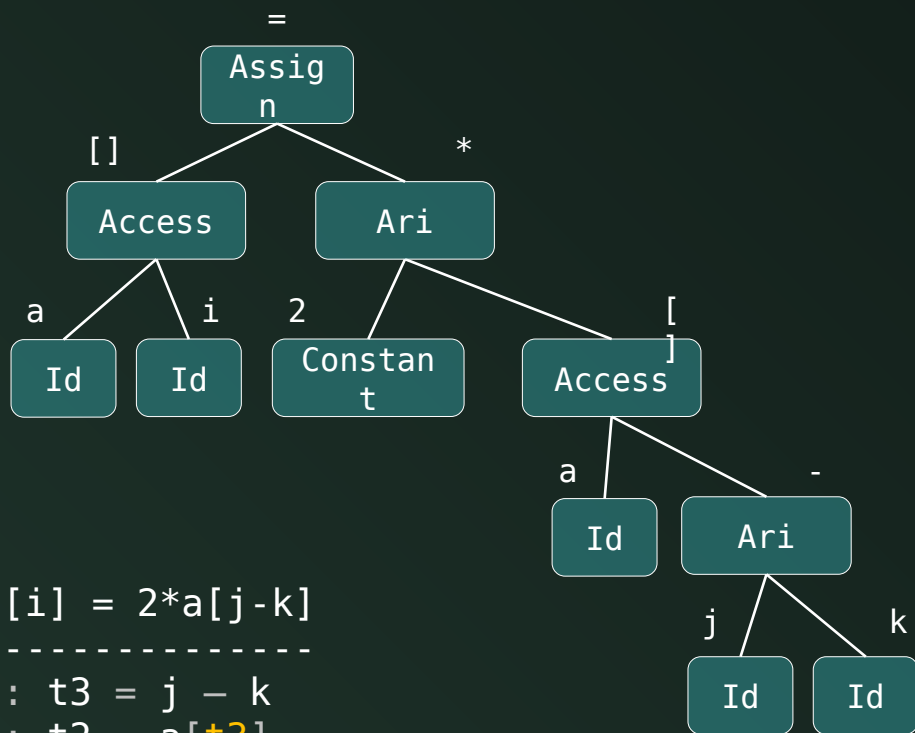
-----  
1: t3 = Rvalue(j) - Rvalue(k)  
2: t2 = a[t3]  
3: t1 = 2 \* t2  
4: a[i] = t1

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```



# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
 1: t3 = j - k  
 2: t2 = a[t3]  
 3: t1 = 2 \* t2  
 4: a[i] = t1

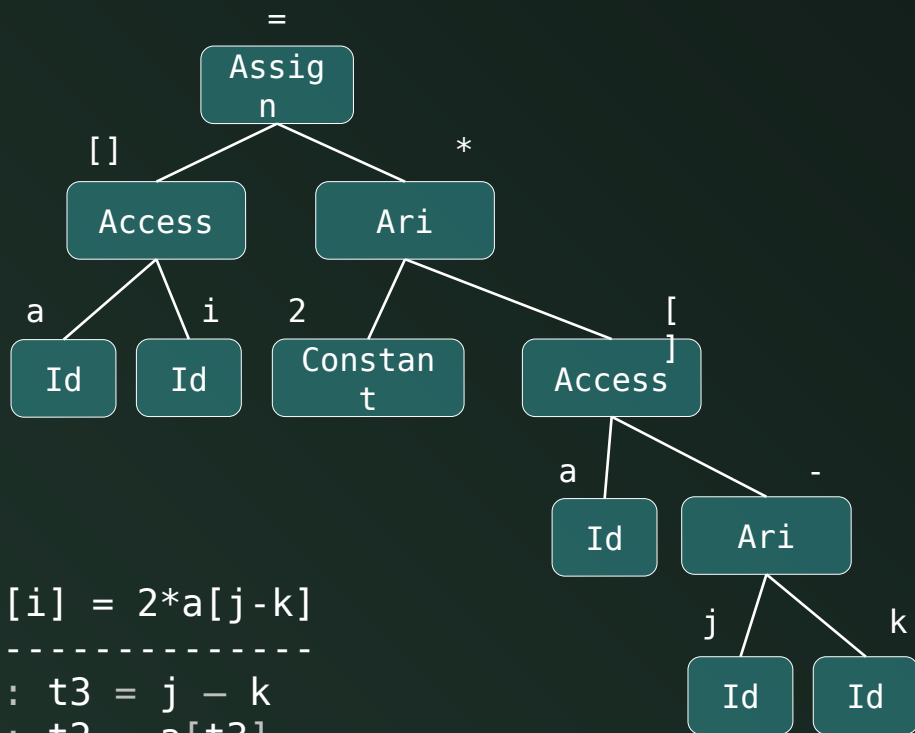
```

Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}

```

# Exemplo de Geração



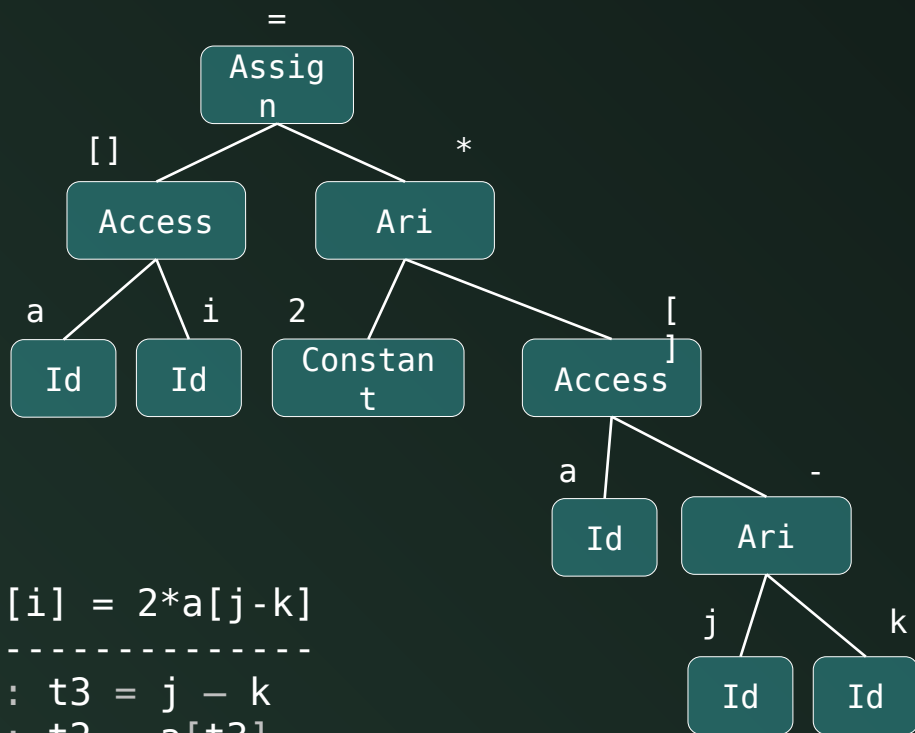
a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
1: t3 = j - k  
2: t2 = a[t3]  
3: t1 = 2 \* t2  
4: a[i] = t1

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
 1: t3 = j - k  
 2: t2 = a[t3]  
 3: t1 = 2 \* t2  
 4: a[i] = t1

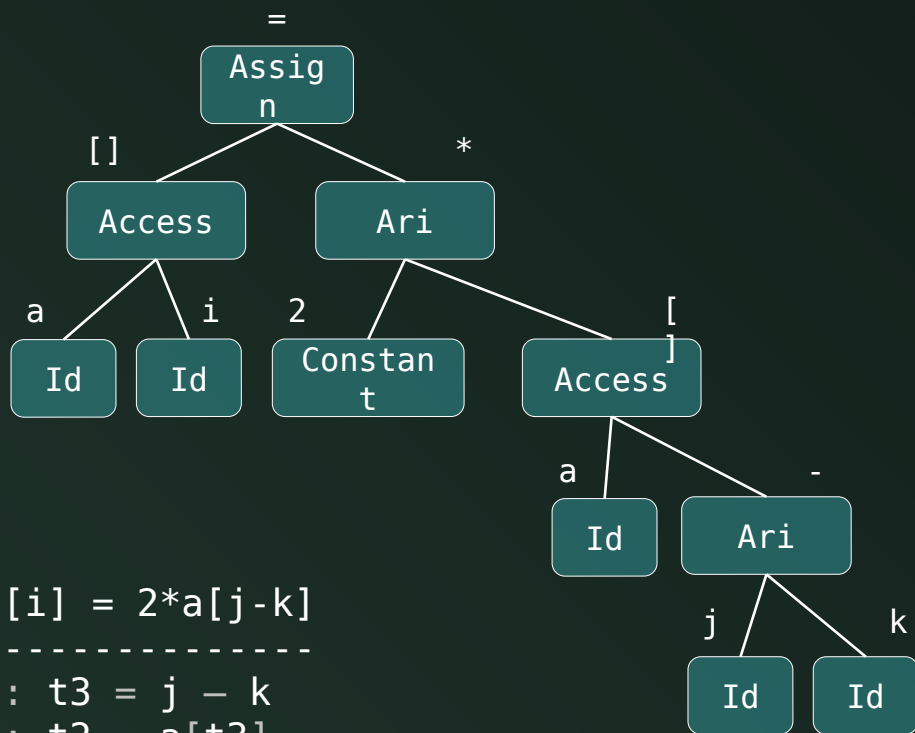
```

Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}

```

# Exemplo de Geração



a[i] = 2\*a[j-k]

-----  
1: t3 = j - k  
2: t2 = a[t3]  
3: t1 = 2 \* t2  
4: a[i] = t1

```
Expr Lvalue(n: Expr)
{
 if (n é um nó Id) return n;
 else if (n é um nó Access(y,z) e y é um nó Id)
 return new Access(y, Rvalue(z));
 else
 SyntaxError();
}

Expr Rvalue(n: Expr)
{
 if (n é um Id ou Constant) return n;
 else if (n é um nó Ari(op,y,z) ou um nó Rel(op,y,z)) {
 t = novo temporário;
 emite string para t = Rvalue(y) op Rvalue(z);
 return um novo nó para t;
 }
 else if (n é um nó Access(y,z)) {
 t = novo temporário;
 chame Lvalue(n), que retorna Access(y,z');
 emite string para t = Access(y,z');
 return um novo nó para t;
 }
}
```

# Resumo

- A construção de **representações auxiliares** para o código fonte permite a realização de tarefas de **análise e síntese**:
  - Árvores de sintaxe
    - Permitem a execução de **verificações estáticas** sobre o programa:
      - Verificações sintáticas
      - Verificações de tipo
  - Códigos de três endereços
    - Criados a partir das árvores de sintaxe
      - Fornecem uma representação de mais baixo nível do programa
      - Permitem a **otimização** antes da geração de código objeto