

---

# Alias Analysis

**Sandro Rigo**  
**sandro@ic.unicamp.br**

# Introdução

---

- Alias
  - Duas ou mais expressões que denotam o mesmo endereço de memória
- Complicam as análises de fluxo de dados
  - Causam incertezas sobre o que é definido e usado
  - Se não sabemos nada sobre onde o apontador p pode apontar
    - Uma atribuição através deste apontador pode mudar qualquer variável
    - Um uso pode usar qualquer variável

# Introdução

---

- Complicam as análises de fluxo de dados
  - Geram mais variáveis vivas e definições alcançantes do que o necessário
  - Geram menos expressões disponíveis do que o real
- Objetivo
  - Fazer uma análise para limitar os locais para onde os ponteiros podem estar apontando
  - Usar essa informação para tornar as outras análises mais precisas

# Introdução

---

- **Conservativo**

- O conjunto de valores que podem ser apontados tem que incluir todas que realmente são
- Porém, pode incluir algumas que não são
- Não podemos inserir erro no programa

# Linguagem

---

- Tipos de 1 palavra
  - Integer e reals
  - Arrays destes tipos
- Ponteiros
  - Para variáveis
  - Para arrays
  - Mas não para outros ponteiros
  - Sabemos que aponta para o array a, mas não para qual elemento de a
  - Declarados como ponteiros ou são temporários que receberam um ponteiro mais ou menos alguma constante

# Regras

---

## 1. S: $p = \&a$

- Imediatamente após s, p aponta apenas para a
- Se a é um array
  - S:  $p = \&a \pm c$
  - p aponta para um elemento de a

## 2. s: $p = q \pm c$ , onde q é ponteiro

- Depois de s, p pode apontar para qualquer array que q apontava antes de s, mas nada mais.

## 3. s: $p = q$

- Depois de s, p pode apontar para qualquer coisa que q apontava antes de s

# Regras

---

## 4. Após qualquer outra atribuição a $p$

- Não há objeto para o qual  $p$  possa apontar
- Instrução provavelmente inútil

## 5. Após qualquer outra atribuição a uma variável que não seja $p$

- $p$  continua apontando para onde apontava anteriormente
- Assume que não existe apontador para apontador

# Análise de Fluxo de Dados

---

- In[B]
  - Para cada apontador  $p$ 
    - Determina o conjunto de variáveis para as quais  $p$  pode apontar no início de B
  - Conjunto de pares  $(p, a)$ 
    - $p$  apontador
    - $a$  variável
    - $p$  pode apontar para  $a$
  - Na prática
    - Uma lista para cada apontador



# Análise de Fluxo de Dados

---

- $out[B]$ 
  - O mesmo para o final de B
- Funções  $trans_B$ :
  - Definem o efeito do bloco B
  - Argumentos: conjunto de pares S da forma  $(p,a)$
  - Resultado: outro conjunto de pares T
- Computamos  $trans$  para sentenças
  - $trans_B$  é a composição de  $trans_s$  para cada s do bloco B

# Computando Funções *trans*

---

1. Se  $s$  é  $p = \&a$  ou  $p = \&a \pm c$

$$trans_s(S) = (S - \{(p, b) \mid \text{any variable } b\}) \cup \{(p, a)\}$$

2. Se  $s$  é  $p = \&q \pm c$ ,  $q$  apontador

$$trans_s(S) = (S - \{(p, b) \mid \text{any variable } b\}) \cup \{(p, b) \mid (q, b) \text{ is in } S \text{ and } b \text{ is an array variable}\}$$

# Computando Funções *trans*

---

3. Se  $s$  é  $p = q$

$$\text{trans}_s(S) = (S - \{(p, b) \mid \text{any variable } b\}) \\ \cup \{(p, b) \mid (q, b) \text{ is in } S\}$$

4. Se  $s$  atribui a  $p$  qualquer outra expressão

$$\text{trans}_s(S) = S - \{(p, b) \mid \text{any variable } b\}$$

5. Se  $S$  não atribui apontador

$$\text{trans}_s(S) = S$$

# Análise de Fluxo de Dados

---

- Para um bloco B temos:

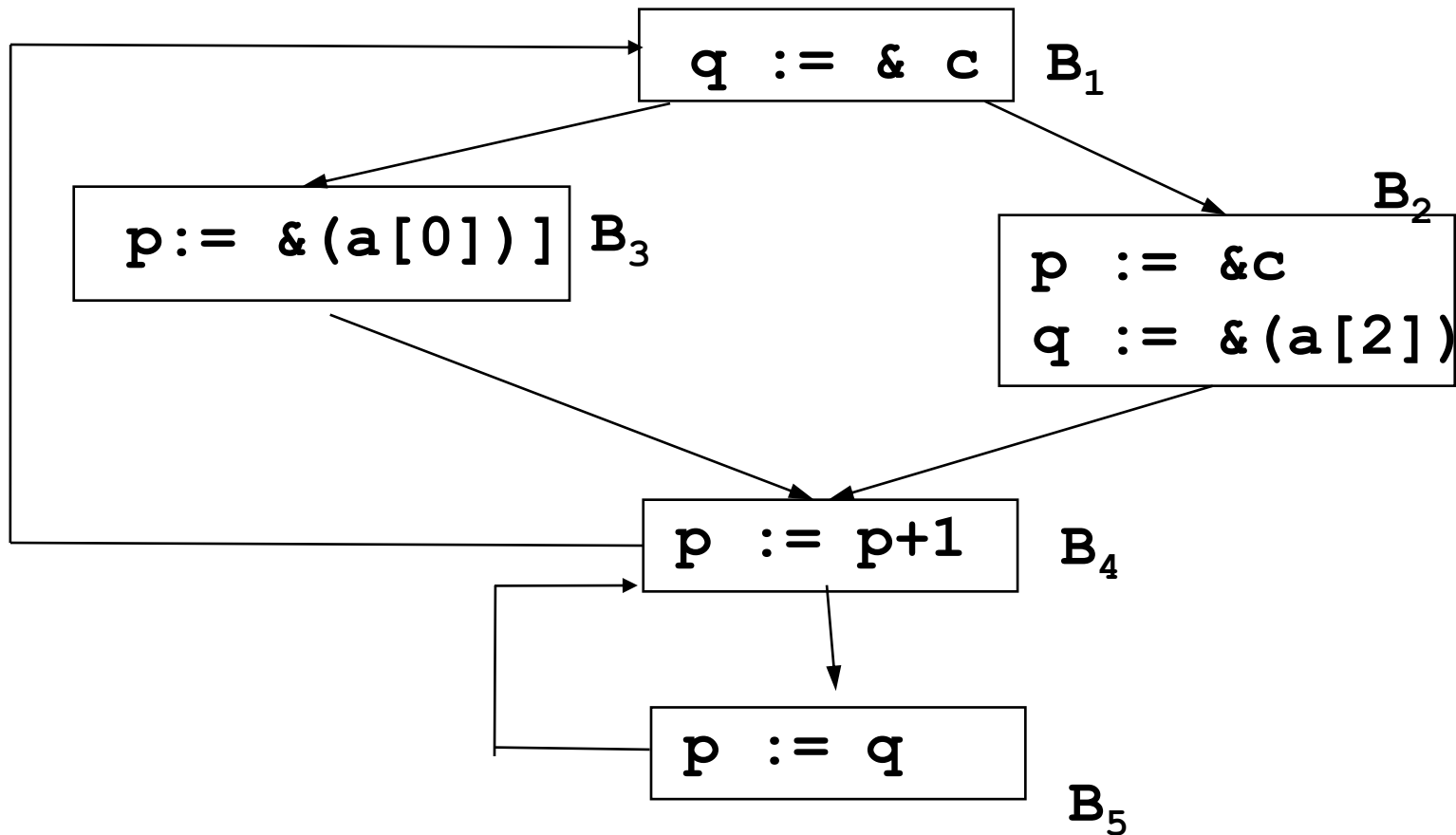
$$trans_B(S) = trans_{s_k}(trans_{s_{k-1}}(...trans_{s_2}(trans_{s_1}(S))...))$$

- Equações DFA:

$$out[B] = trans_B(in[B])$$

$$in[B] = \bigcup_{P \in Pred(B)} out[P]$$

# Exemplo



# Como usar essa informação?

---

- $\text{in}[B]$  é o conjunto de variáveis apontadas por cada ponteiro em  $B$
- usando  $\text{trans}$  podemos propagar essa informação a cada sentença
- Devemos usar essa informação de maneira conservativa

# Reaching Definitions

---

- Usa o mesmo algoritmo
- Gen e Kill os mesmo para sentenças que não usam ponteiros
- $s: *p = a$ 
  - gera definição de toda variável  $b$  tal que  $p$  possa apontar para  $b$
  - mata definições de  $b$  somente se  $b$  não é um array e é a única variável que  $p$  pode apontar
    - permite que definições de  $b$  passem por  $s$  a menos que tenha certeza da redefinição de  $b$

# Variáveis Vivas

---

- Usa o mesmo algoritmo
- def e use precisam considerar:
  - $s:p=a$ 
    - usa a e p
    - define a variável b se b é a única variável que p pode apontar
      - permite que usos de b passem por s a menos que tenha certeza da redefinição de b



# Variáveis Vivas

---

- def e use precisam considerar:
  - s: a=\*p
    - define a
    - usa p
    - usa toda variável b para qual p pode apontar
      - maximizando os usos possíveis estamos sendo conservativos