

# 第十三章 Shape Analysis

冯洋





# 为什么要用Shape Analysis



- Sagiv, Mooly, Thomas Reps, and Reinhard Wilhelm. "Shape analysis." In *Proc. Int. Conf. CC'* 2000, LNCS 1781, pp. 1-17. 2000.
- 一种用于分析堆属性的静态程序分析方法



# 为什么要用Shape Analysis



- Null pointers: 在某个程序点上指针表达式是否为null
- May-Alias: 两个指针表达式是否指向堆上同一块内存空间
- Must-alias: 两个指针表达式始终指向堆上同一块内存空间
- Sharing: 是否存在多余一个指针表达式指向堆上同一块内存空间
- Reachability: 堆上某一块内存区域是否能够被某一个变量访问(或者是否存在某一个变量能够访问?)
- Disjointness: 两个不同的数据结构是否存在任何相同的元素
- Cyclicity: 一块堆内存区域是否包含环





- Shape Analysis 是一种流敏感分析技术
  - 目标:为每一个程序点,计算一个"有限的,较为保守的栈数据结构表示从入口到程序点的一条路径"
  - "有限的"表示即近似的结果 通常会丢失一些精度信息(请思考我们前面课程的内容,为什么要用过程间分析里面inline的例子)





- Shape Analysis通过三值逻辑(3-valued logic) 实现
  - 谓词(Predicate):看作一系列情况陈述的集合,陈述某事情是不是事实(真假)。如weight,表示一些人的体重
  - 此处我们用事实(fact)来表示某个程序点谓词的特定值组合
  - Shape Analysis通过确定堆描述谓词(Predicate)进行实例化
  - 在实际执行过程中,这些谓词是要么真,要么假
  - 静态分析中,通过三值逻辑完成谓词结果的近似分析
    - True, False, Don't Know





- Shape Analysis通过三值逻辑(3-valued logic)
   实现
  - 什么是逻辑(Logic)?本质上就是一堆规则(Rules)
  - 规则用于逻辑推导,举例
    - Adult(person) <- Age(person, age), 如果 age >= 18





Shape Analysis通过三值逻辑(3-valued logic)
 实现

And	0	ı	上
0	0	0	0
I	0	_	1
	0		

OR	0	I	上
0	0		丄
I		_	-





Shape Analysis通过三值逻辑(3-valued logic)
 实现

And	0	1/2	ı
0	0	0	0
1/2	0	1/2	1/2
I	0	1/2	I

OR	0	1/2	I
0	0	1/2	_
1/2	1/2	1/2	ı
I			I



# 个体与谓词(Individuals and Predicates)



- 个体的全局空间 U (Universe of individuals)
  - u∈U表示某个抽象的位置
    - 可以用于表示某个,或某几个,具体的位置
    - 每个具体的位置只能被一个抽象位置表示
  - 一些谓词
    - pointed-to-by-variable-x(u): 指栈变量 x 指向 u 表示的一个具体位置
    - pointer-component-f-points-to(u1, u2): 指对象u1存在一个属性f, f指向u2表示的一个具体对象
    - sm(u): u指一个summary 节点,通常表示多于一个具体位置



#### 谓词的意义



- ⟨U,ı⟩ 中 I 表示一个三值结构
  - U表示某个抽象的位置的集合
  - 表示评估谓词的结果
- 一个三值结构通常表示0个或多个具体的状态
  - 如果公式 $\phi$  通过谓词评估之后表达值为1,则  $\phi$  对U 表示的所有状态均成立
  - 如果公式 $\phi$  通过谓词评估之后表达值为0,则  $\phi$  对U 表示的所有状态均不成立
  - 如果公式φ 通过谓词评估之后表达值为1/2,则 φ 对U 表示的状态下成立结果不确定



#### 谓词的意义



- ⟨U,ı⟩ 中 I 表示一个三值结构
  - U表示某个抽象的位置的集合
  - 表示评估谓词的结果
  - $\iota : p: Pred \times U^{arity(p)} \rightarrow \{0, 1/2, 1\}$
- 一个三值结构通常表示0个或多个具体的状态
  - 如果公式 $\phi$  通过谓词评估之后表达值为1,则  $\phi$  对U 表示的所有状态均成立
  - 如果公式 $\phi$  通过谓词评估之后表达值为0,则  $\phi$  对U 表示的所有状态均不成立
  - 如果公式φ 通过谓词评估之后表达值为1/2,则 φ 对U 表示的状态下成立结果不确定





一种以理清内存堆分配形态(布局)的过程内分析方法

An intraprocedural analysis aimed to figure out the eshape of an heap-allocated memory

- 为什么需要shape analysis
  - 内存可能变得非常大
  - 我们的分析过程需要一种**有限的表示方式**
  - 通过抽象表达,来合并很多语义上的重复形态





一种以理清内存堆分配形态(布局)的过程内分析方法

An intraprocedural analysis aimed to figure out the eshape of an heap-allocated memory

- 为什么需要shape analysis
  - 内存可能变得非常大
  - 我们的分析过程需要一种**有限的表示方式**
  - 通过抽象表达,来合并很多语义上的相似位置与形态 (为什么?)





- Shape Graphs:用于表示堆及其状态的一种抽象表示,主要由以下部分构成:
  - S: 抽象状态(abstract state)
  - H: 抽象堆 (abstract heap)
  - Is: 共享信息 (sharing information)





#### ■ 一个很小的例子:

```
1:  [y := nil];

2:  while [not is-nil(x)] do

3:   ([z := y];

4:   [y := x];

5:   [x := x.cdr];

6:   [y.cdr := z]);

7:  [z := nil]
```

```
x \longrightarrow \xi_1 \xrightarrow{cdr} \xi_2 \xrightarrow{cdr} \xi_3 \xrightarrow{cdr} \xi_4 \xrightarrow{cdr} \xi_5 \xrightarrow{cdr} \diamondsuit
y \longrightarrow \diamondsuit
```



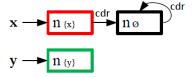
 $\mathbf{z}$ 





#### ■ 一个很小的例子:

```
    | [y := nil];
    | while [not is-nil(x)] do
    | ([z := y];
    | [y := x];
    | [x := x.cdr];
    | [y.cdr := z];
    | [z := nil]
```







#### ■ 一个很小的例子:

```
1:  [y := nil];

2: while [not is-nil(x)] do

3:  ([z := y];

4:  [y := x];

5:  [x := x.cdr];

6:  [y.cdr := z]);

7:  [z := nil]
```

```
x \longrightarrow \xi_3 \xrightarrow{cdr} \xi_4 \xrightarrow{cdr} \xi_5 \xrightarrow{cdr} \langle x \longrightarrow \xi_2 \xrightarrow{cdr} \xi_1 \xrightarrow{cdr} \Diamond x \xrightarrow{cdr}
```

```
x \longrightarrow n_{\{x\}} \qquad n_{\emptyset}
y \longrightarrow n_{\{y\}} \qquad n_{\{z\}}
z \longrightarrow n_{\emptyset}
```



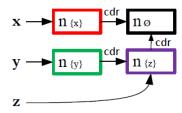
7:

## **Shape Analysis**



#### 一个很小的例子:

```
1:
          [y := nil];
          while [not is-nil(x)] do
2:
                     ([z := y];
3:
                     [y := x];
4:
                     [x := x.cdr];
5:
                     [y.cdr := z]);
6:
          [z := nil]
```







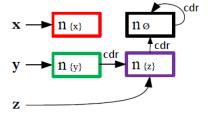
#### ■ 一个很小的例子:

```
1:  [y := nil];

2: while [not is-nil(x)] do

3:  ([z := y];

4:  [y := x];  x → ξ<sub>4</sub> cdr → ξ<sub>3</sub> cdr → ξ<sub>2</sub> cdr → ξ<sub>1</sub> cdr → ξ<sub>2</sub> cdr → ξ<sub>3</sub> cdr → ξ<sub>2</sub> cdr → ξ<sub>3</sub> c
```







#### ■ 一个很小的例子:

```
1:  [y := nil];

2:  while [not is-nil(x)] do

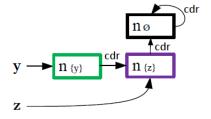
3:   ([z := y];

4:   [y := x];

5:   [x := x.cdr];   x → ◊

6:   [y.cdr := z]);   y → ξ<sub>3</sub> cdr → ξ<sub>4</sub> cdr → ξ<sub>2</sub> cdr → ξ<sub>1</sub> cdr → ◊

7:   [z := nil]
```







$$x = 3;$$
  
 $y = 1/(x-3);$ 

$$x = 3;$$
  
 $px = &x$   
 $y = 1/(*px-3);$ 

#### 需要追踪堆分配空间

#### 除以0的异常?

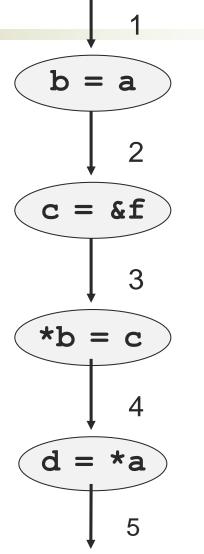
#### 指针的不确定性?



a = &e

e

■ 右图示例



e b f

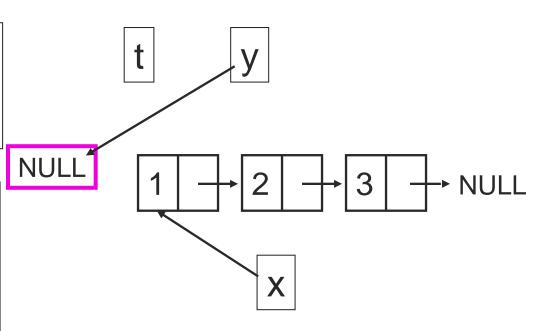
e f





```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

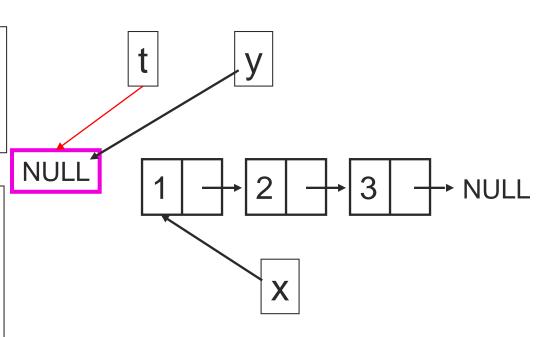






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

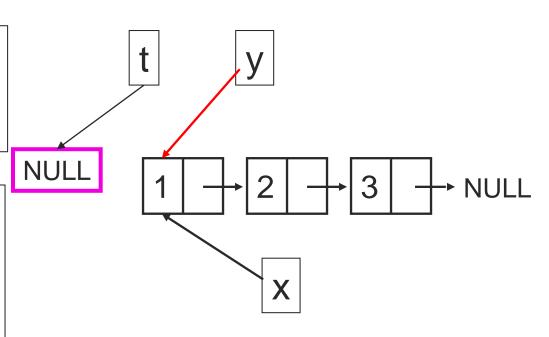






```
typedef struct list_cell {
  int val;
  struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

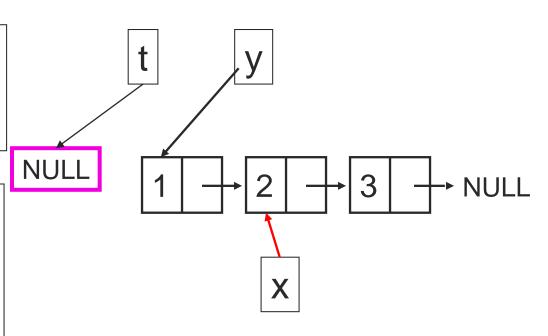






```
typedef struct list_cell {
  int val;
  struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

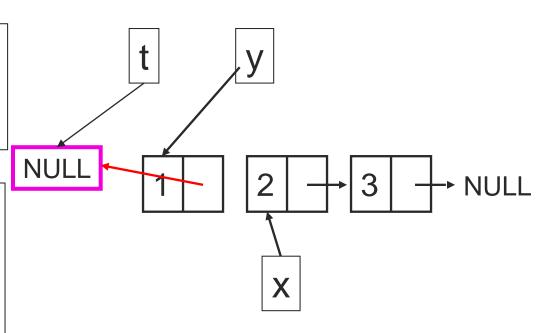






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

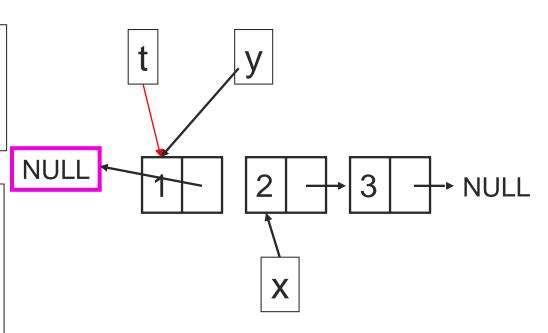






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

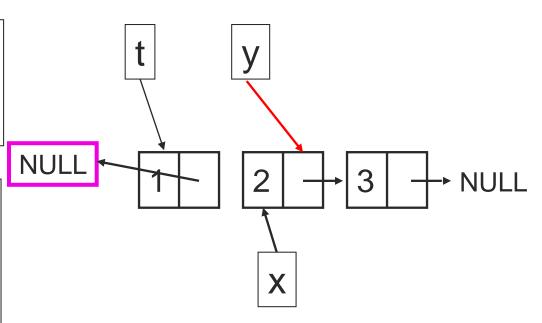






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

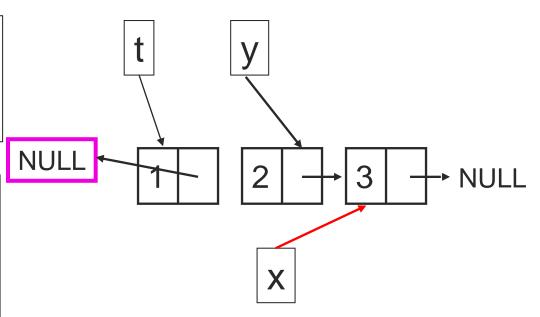






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

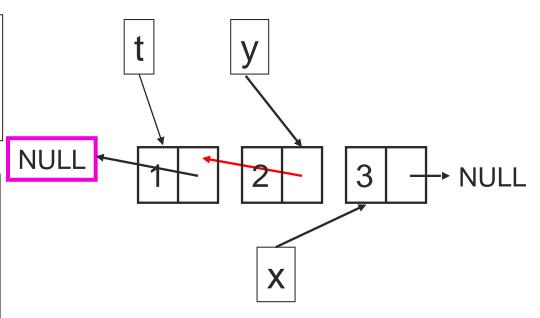






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

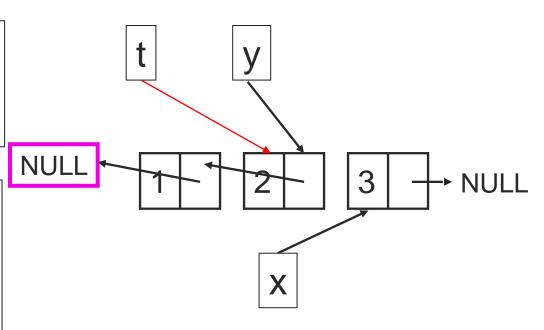






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

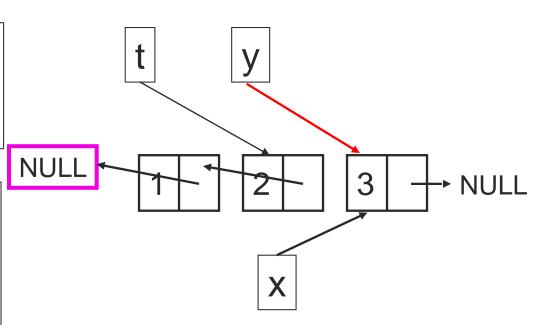






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

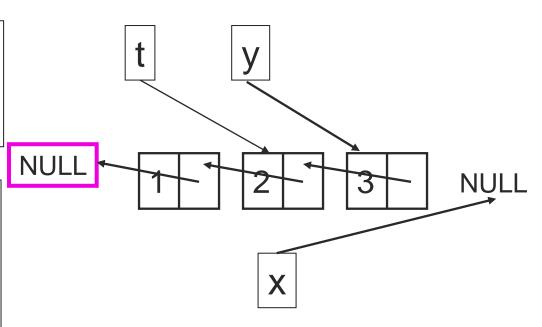






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

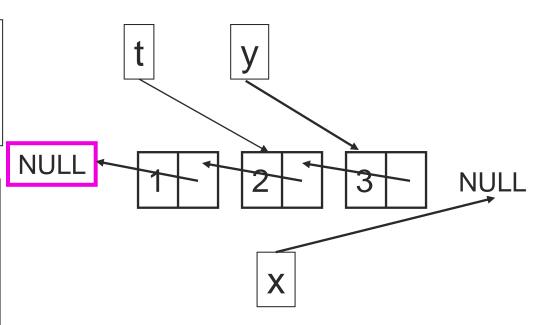






```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```



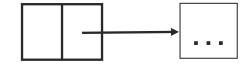




```
typedef struct list_cell {
   int val;
   struct list_cell *next;
} *List;
```

```
List reverse (List x) {
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x → next;
        y → next = t;
    }
    return y;
}
```

t

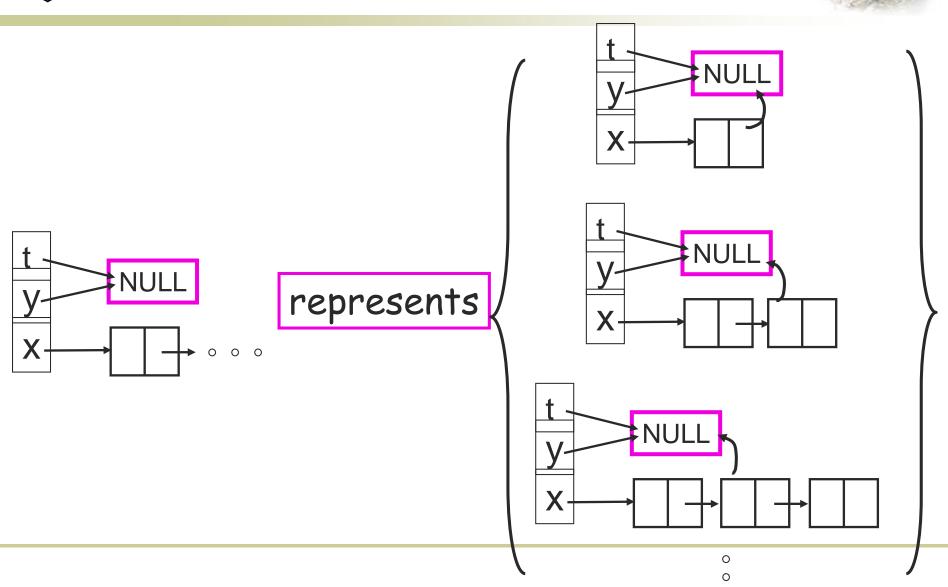






## Shape Analysis的一个运行例子







## Shape Analysis的一个运行例子



- reverse(x)的特点
  - x 指向一个无环链表
  - 每次迭代过程中, x&y 指向disjoint 的无环链表
  - 所有的指针释放均是安全的
  - 没有Memory Leak
  - 退出时, y 指向一个无环链表
  - 退出时, x == NULL
  - 所有的内存空间均是从y可达的



## Shape Analysis的一个运行例子



- 常见的别名关系(aliasing relationships)
- Heap → 动态内存分配 → 静态分析场景下无法 获得运行时数据结构的大小
- 数据结构可能在运行时改变
- 递归





#### 二值逻辑

	1	0
1	1	0
0	0	0

	1	0
1	1	1
0	1	0

#### 三值逻辑

	1	{0,1}	{0}
{1} {01}	<b>{\( \)</b> }	{0,1}	{0}
$\{01\}$	<b>1 1 1</b>	$\{0,1\}$	{0}
{0}	{0}	{0}	{0}

	{1}	{0,1}	{0}
{1}	{1}	{1}	{1}
$\{0,1\}$	{1}	$\{0,1\}$	{0,1}
{0}	{1}	$\{0,1\}$	{0}





$\wedge$	0	1/2	1
0	0	0	0
1/2	0	1/2	1/2
1	0	1/2	1

V	0	1/2	1
0	0	1/2	1
1/2	1/2	1/2	1
. 1	1	1	1





- 个体的全局空间 U (Universe of individuals)
  - u∈U表示某个抽象的位置
    - 可以用于表示某个,**或某几个**,具体的位置
    - 每个具体的位置只能被一个抽象位置表示
  - 一些谓词
    - pointed-to-by-variable-x(u): x(u) 指栈变量 x 指向 u 表示的一个具体位置
    - pointer-component-f-points-to(u1, u2): n(u1,u2)指对象u1存在一个属性f, f指向u2表示的一个具体对象
    - sm(u): u指一个summary 节点,通常表示多于一个具体位置



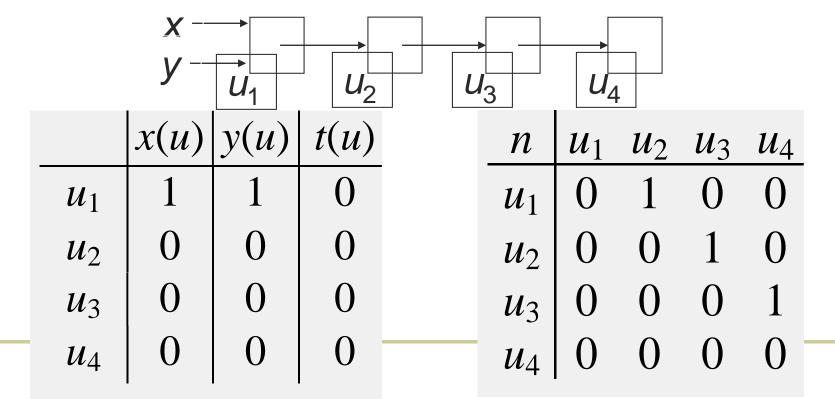


- Are x and y pointer aliases?
  - ∃v: x(v) ∧ y(v)





- Are x and y pointer aliases?
  - If ∃v: x(v) ∧ y(v) == 1 → Yes
  - else → No







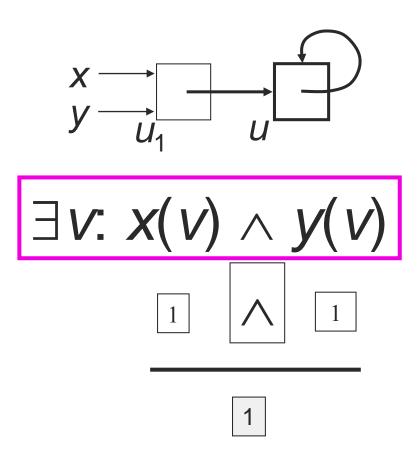
- Are x and y pointer aliases?
  - If ∃v: x(v) ∧ y(v) == 1 → Yes
  - else → No

	x(u)	y(u)	t(u)
$u_1$	1	1	0
$u_2$	0	0	0
$u_3$	0	0	0
$u_4$	0	0	0

n	$u_1$	$u_2$	$u_3$	$u_4$
$u_1$	0	1	0	0
$u_2$	0	0	1	0
$u_3$	0	0	0	1
$u_4$	0	0	0	0

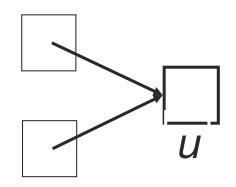












$$\exists V_1, V_2: n(V_1, u) \land n(V_2, u) \land V_1 \neq V_2$$

1

 $\wedge$ 

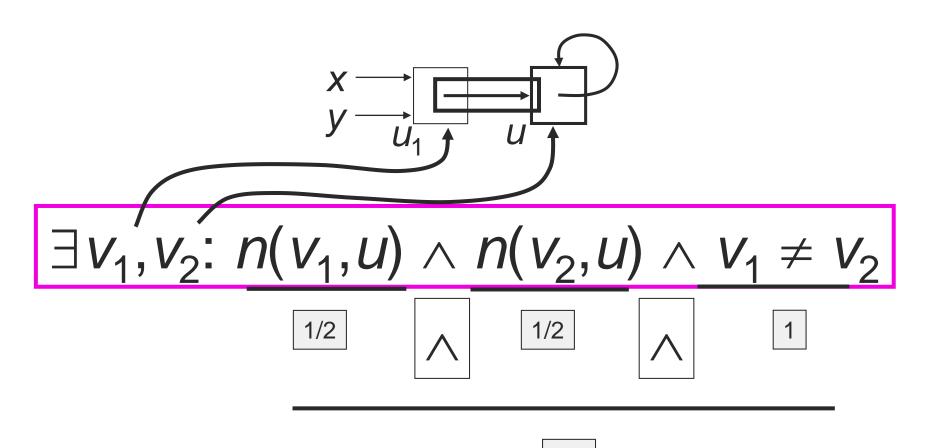
1

 $\wedge$ 

1

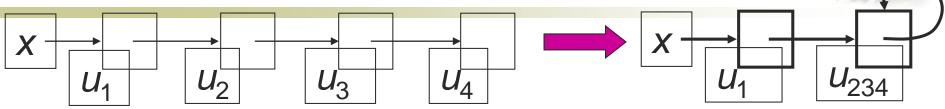






1/2





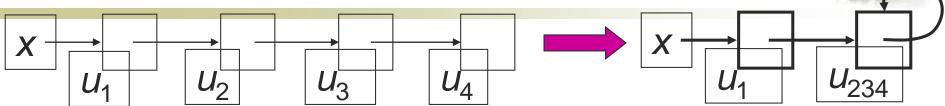
v: x(v) 1

v: y(v) 0

 $V: X(V) \wedge V: \neg X(V)$ 

 $v_1, v_2, v: n(v_1, v) \land n(v_2, v) \land (v_1 \neq v_2)$ 

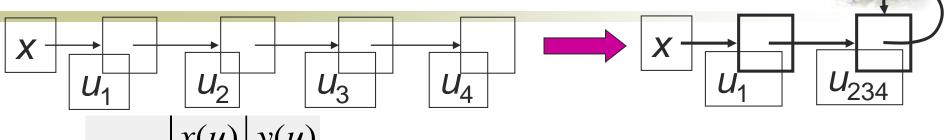




 $\langle 1,0,1,0 \rangle$ 

- · 通过谓词抽象,将相似的结构映射到一个 summary individual中
- 仅仅保存很多关键性的操作





	x(u)	y(u)
$u_1$	1	0
$u_2$	0	0
$u_3$	0	0
$u_4$	0	0

	x(u)	y(u)
$u_1$	1	0
$u_{234}$	0	0

n	$u_1$	$u_2$	$u_3$	$u_4$
$u_1$	0	1	0	0
$u_2$	0	0	1	0
$u_3$	0	0	0	1
$u_4$	0	0	0	0

n	$u_1$	$u_{234}$
$u_1$	0	1/2
$u_{234}$	0	1/2



