



第10讲 关系闭包 (2)

计算机系 黄民烈

Tel: 18901155050

Office: FIT 4-504

<http://coai.cs.tsinghua.edu.cn/hml/>

aihuang@tsinghua.edu.cn

课前思考？



- ◎ 关系性质：自反、非自反、对称、反对称、传递
- ◎ 任意一个关系是否具有以上性质呢？
- ◎ 要使得某个关系具有某个性质，怎么办呢？





10.5 关系的闭包(closure)

- 希望已有的关系具有某些特殊的性质（如**自反、对称、传递**等）
- 有些关系原本不具备这些性质，但可以通过对原关系加以扩充，使之满足这些性质。
- 希望扩充的部分**尽量小**，即增加的有序对**尽量少**，便形成了闭包的概念。





10.5 关系的闭包(closure)

定义10.5.1 多个关系的合成

设 R 为 A 上的关系, $n \in N$,

关系 R 的 n 次幂定义为:

$$(1) \quad R^0 = \{ \langle x, x \rangle \mid x \in A \} = I_A$$

$$(2) \quad R^{n+1} = R^n \circ R \quad (n \geq 0)$$

思考: 能否定义为右递归的形式?





10.5.1 多个关系的合成举例

◎ 例 $A = \{a, b, c, d\}$

$$R^0 = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle\}$$

$$R^1 = \{\langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, d \rangle\}$$

$$R^2 = \{\langle a, a \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, b \rangle, \langle b, d \rangle\}$$

$$R^3 = R^2 \circ R = \{\langle a, b \rangle, \langle a, d \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle\}$$

$$R^4 = R^3 \circ R = \{\langle a, a \rangle, \langle a, c \rangle, \langle b, b \rangle, \langle b, d \rangle\} = R^2$$

对于此例

$$R^2 = R^4 = R^6 = \dots, \quad R^3 = R^5 = R^7 = \dots,$$

是否具有普遍规律？

有限观察



普遍规律





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.1 有限集合上只有有限个不同的二元关系

设 A 是有限集合, $|A| = n$, R 是 A 上的关系, 则存在不相等的自然数 s 和 t , 使得 $R^s = R^t$ 。

思考: 有限集合 A 上不同的关系有多少种?





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.2 有限集合上关系的合成

设 A 是有限集合, R 是 A 上的关系,

m 和 n 是非零自然数,

$$(1) \quad R^m \circ R^n = R^{m+n}$$

$$(2) \quad (R^m)^n = R^{mn}$$



10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.3 有限集合上关系的幂序列具有周期性 设 A 是有限集合, R 是 A 上的关系, 若存在自然数 s 和 t , 使得 $R^s=R^t$, 则

(1) $R^{s+k}=R^{t+k}$, 其中任意 $k \in N$;

(2) $R^{s+kp+i}=R^{s+i}$, 其中任意 $k, i \in N$

$$p = t - s$$

(3) 令 $B=\{R^0, R^1 \dots R^{t-1}\}$, 则 R 的各次幂均为 B 的元素, 即对任意的 $q \in N$, 有 $R^q \in B$



- ⊙ 对于前面的例题中的关系 R ,
- ⊙ 对应 $s = 2, t = 4$,
- ⊙ $B = \{ R^0, R^1, R^2, R^3 \}$,
- ⊙ R 的幂中不相同的只有以上4种。

10.5 关系的闭包(closure)

定义10.5.2 闭包的定义

设 R 是非空集合 A 上的关系，如果 A 上有另一个关系 R' 满足：

- (1) R' 是**自反**的（**对称**的或**传递**的）；
- (2) $R \subseteq R'$ ；
- (3) 对 A 上任何**自反**的（**对称**的或**传递**的）

关系 R'' ， $R \subseteq R'' \rightarrow R' \subseteq R''$ 。

则称关系 R' 为 R 的**自反**（**对称**或**传递**）闭包

一般将 R 的自反闭包记作 $r(R)$ ，对称闭包记作 $s(R)$ ，传递闭包记作 $t(R)$ 。



自反闭包 $r(R)$:

具有**自反性**的**包含** R 的“最小超集合”

对称闭包 $s(R)$:

具有**对称性**的**包含** R 的“最小超集合”

传递闭包 $t(R)$:

具有**传递性**的**包含** R 的“最小超集合”

最小的含义: 具有同样性质的, 包含 R 的其它 R'
都是闭包的子集



10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.4 闭包的性质 1

对非空集合 A 上的关系 R ,

- (1) R 是自反的 $\Leftrightarrow r(R) = R$;
- (2) R 是对称的 $\Leftrightarrow s(R) = R$;
- (3) R 是传递的 $\Leftrightarrow t(R) = R$ 。





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.5 闭包的性质2

对非空集合 A 上的关系 R_1, R_2 , 若 $R_1 \subseteq R_2$ 则

$$(1) \ r(R_1) \subseteq r(R_2)$$

$$(2) \ s(R_1) \subseteq s(R_2)$$

$$(3) \ t(R_1) \subseteq t(R_2)$$





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.6 闭包的性质3

对非空集合 A 上的关系 R_1, R_2 ,

$$(1) \quad r(R_1) \cup r(R_2) = r(R_1 \cup R_2)$$

$$(2) \quad s(R_1) \cup s(R_2) = s(R_1 \cup R_2)$$

$$(3) \quad t(R_1) \cup t(R_2) \subseteq t(R_1 \cup R_2)$$

为什么(3)是子集关系?

集合并运算对关系性质的保持?



证明： $t(R_1) \cup t(R_2) \subseteq t(R_1 \cup R_2)$





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.7 自反闭包的构造方法

对非空集合 A 上的关系 R ,

$$r(R) = R \cup R^0$$





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.8 对称闭包的构造方法

对非空集合A上的关系R,

$$s(R) = R \cup R^{-1}$$





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.9 传递闭包的构造方法

对非空集合 A 上的关系 R ,

$$t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \dots$$

证明思路:

1) 先证明右边有传递性; $t(R) \subseteq R \cup R^2 \cup R^3 \dots$

2) 证明互为子集: $R \cup R^2 \cup R^3 \dots \subseteq t(R)$



证明过程



清华大学
Tsinghua University





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.11 闭包同时具有的多种性质1 (交叉性质)

对非空集合 A 上的关系 R ,

- (1) 若 R 是自反的, 则 $s(R)$ 和 $t(R)$ 是自反的;
- (2) 若 R 是对称的, 则 $r(R)$ 和 $t(R)$ 是对称的;
- (3) 若 R 是传递的, 则 $r(R)$ 是传递的。

补充1: R 对称, 则 R^n 对称





证明：若 R 对称，则 $r(R)$ 和 $t(R)$ 对称

◎ 若 R 对称，则 R^n 对称





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.12 闭包同时具有的多种性质2 (交叉性质)

对非空集合 A 上的关系 R ,

$$(1) \quad rs(R) = sr(R)$$

$$(2) \quad rt(R) = tr(R)$$

$$(3) \quad st(R) \subseteq ts(R) \quad \text{为什么三项中只有这个子集?}$$

其中 $rs(R) = r(s(R))$, 其它类似。

补充1: R 对称, 则 R^n 对称

补充2: $st(R)$ 不一定传递



重点分析： $st(R) \subseteq ts(R)$



- ⊙ $R \subseteq s(R)$
- ⊙ $t(R) \subseteq ts(R)$
- ⊙ $st(R) \subseteq sts(R)$
- ⊙ $sts(R) = ts(R)$





10.5 关系的闭包(closure)

定理10.5.10 传递闭包的有限构造方法

A 为非空有限集合, $|A| = n$, R 为 A 上的关系, 则存在正整数 $k \leq n$, 使得

$$t(R) = R^+ = R \cup R^2 \cup \dots \cup R^k$$

Warshall算法



$$\langle x, y \rangle \in R^p$$

$$\underbrace{x_0 = x, x_1, \dots, x_{t-1}, x_t}_{\langle x, x_t \rangle \in R^t}, x_{t+1}, \dots, \underbrace{x_q, x_{q+1}, \dots, x_p = y}_{\langle x_q, x_p = y \rangle \in R^{p-q}}$$

$$\langle x, x_t \rangle \in R^t$$

$$\langle x_q, x_p = y \rangle \in R^{p-q}$$

$$x_t = x_q, q > t$$

$$\langle x, y \rangle \in R^{p-q+t}$$



具体证明过程



Warshall 算法

— 计算有限集合上关系的传递闭包
的一种有效算法



令 $B[j, i]$ 表示矩阵 B 第 j 行第 i 列的元素,

(1) 令矩阵 $B = M(R)$;

(2) 令 $i = 1, n = |A|$; **外循环对列进行**

(3) *for* $j = 1$ *to* n

if $B[j, i] = 1$ *then*

for $k = 1$ *to* n

$B[j, k] = B[j, k] \vee B[i, k]$

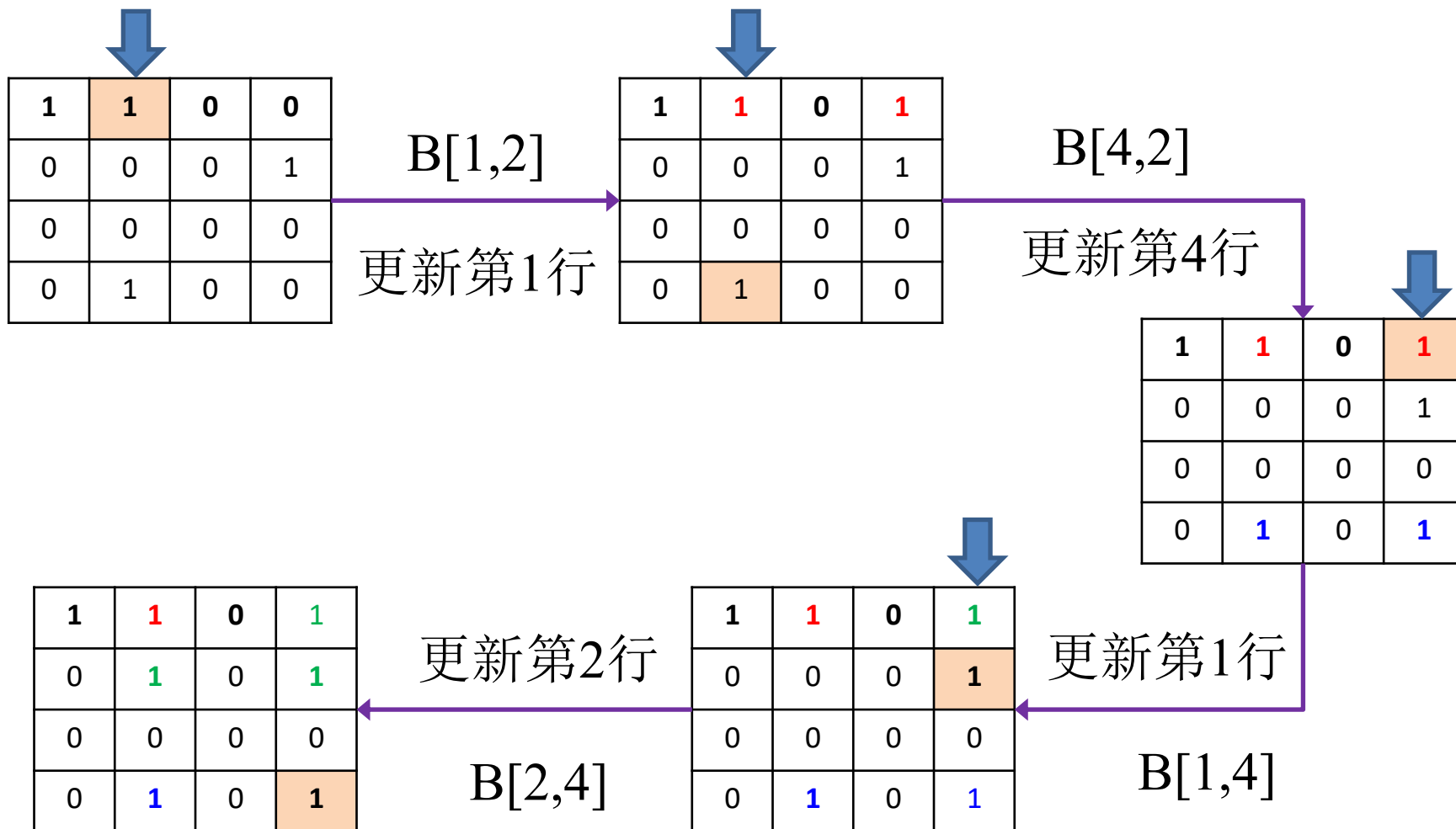
****将第 i 行的元素加到第 j 行上 (逻辑加) ****

(4) $i = i + 1$;

(5) *if* $i \leq n$ *then go to* (3)

else stop 且 $M(R^+) = B$

对角线不用计算



再思考...



◎ 为什么这个算法得到了传递闭包呢?



闭包的计算方法



- ◎ 自反闭包
- ◎ 对称闭包
- ◎ 传递闭包



10.5 关系的闭包(closure)



◎ 传递闭包的应用举例



闭包在语法分析中的应用举例

设有一字母表 $V=(A,B,C,D,e,d,f)$ ，并给定下面六条规则：

$A \rightarrow Af$ $B \rightarrow Dde$ $C \rightarrow e$

$A \rightarrow B$ $B \rightarrow De$ $D \rightarrow Bf$

R 为定义在 V 上的二元关系且 $x_i R x_j$ ，表示从 x_i 出发用一条规则推出一串字符，使其第一个字符恰为 x_j 。

请问：连续应用上述规则可能推出的字符串首字母。



闭包在语法分析中的应用举例



解：R的关系矩阵为：

$$\mathbf{M}_R = \begin{matrix} & \mathbf{A} & \mathbf{B} & \mathbf{C} & \mathbf{D} & \mathbf{e} & \mathbf{d} & \mathbf{f} \\ \left(\begin{array}{ccccccc} \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \end{array} \right) \end{matrix}$$





则 $\mathbf{x}_i \mathbf{R}^+ \mathbf{x}_j$ 表示从 \mathbf{x}_i 出发, 经过多次连续推导而得到的字符串, 其第一个字符恰为 \mathbf{x}_j 的关系, 该关系可通过计算 $\mathbf{M}_{\mathbf{R}}^+$ 得到。

$$\mathbf{M}_{\mathbf{R}}^+ = \begin{pmatrix} \mathbf{A} & \mathbf{B} & \mathbf{C} & \mathbf{D} & \mathbf{e} & \mathbf{d} & \mathbf{f} \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$





因此

$$\mathbf{R^+} = \{ \langle \mathbf{A}, \mathbf{A} \rangle, \langle \mathbf{A}, \mathbf{B} \rangle, \langle \mathbf{A}, \mathbf{D} \rangle, \langle \mathbf{B}, \mathbf{B} \rangle, \langle \mathbf{B}, \mathbf{D} \rangle, \langle \mathbf{C}, \mathbf{e} \rangle, \\ \langle \mathbf{D}, \mathbf{B} \rangle, \langle \mathbf{D}, \mathbf{D} \rangle \}$$

这说明，应用给定的六条规则，

从 A 出发推导的首字符有 $\mathbf{A}, \mathbf{B}, \mathbf{D}$ 三种可能，

从 B 出发推导的首字符有 \mathbf{B}, \mathbf{D} 两种可能，等等。



Takeaway & 再思考



- ◎ 闭包是什么：满足性质的、包含 R 的最小的那个关系
- ◎ 闭包有什么性质：集合运算下的性质，交叉闭包下的性质
- ◎ 闭包如何得到：自反、对称、传递（warshall算法）
 - ◆ 从理论到实际算法
- ◎ 闭包有什么用？
 - ◆ 语言生成的实例

