



作业一讲解

1.1 对下述公式集合执行合一算法，判断是否可合一，如果可以合一，请给出最一般合一。

$$(1) S = \{P(a, x, f(g(y))), P(z, h(z, u), f(u))\}$$

$$(2) S = \{P(f(a), g(s)), P(y, y)\}$$

$$(3) S = \{P(a, x, h(g(z))), P(z, h(y), h(y))\}$$

$$(1) S = P(a, x, f(g(y))), P(z, h(z, u), f(u))$$

$$<1> \delta_0 = \epsilon, W_0 = S, D_0 = \{a, z\}$$

$$<2> \text{令 } \delta_1 = \{a/z\}, W_1 = \{P(a, x, f(g(y))), P(a, h(a, u), f(u))\}$$

$$<3> W_1 \text{ 未合一}, D_1 = \{x, h(a, u)\}$$

$$<4> \delta_2 = \{a/z, h(a, u)/x\}, W_2 = \{P(a, h(a, u), f(g(y))), P(a, h(a, u), f(u))\}$$

$$<5> W_2 \text{ 未合一}, D_2 = (g(y), u)$$

$$<6> \delta_3 = \{a/z, h(a, g(y))/x, g(y)/u\}, W_3 = \{P(a, h(a, g(y)), f(g(y)))\}$$

故 $\delta_3 = \{a/z, h(a, g(y))/x, g(y)/u\}$ 为 S 的最一般合一。

1.1 对下述公式集合执行合一算法，判断是否可合一，如果可以合一，请给出最一般合一。

$$(1) S = \{P(a, x, f(g(y))), P(z, h(z, u), f(u))\}$$

$$(2) S = \{P(f(a), g(s)), P(y, y)\}$$

$$(3) S = \{P(a, x, h(g(z))), P(z, h(y), h(y))\}$$

$$(2) S = \{P(f(a), g(s)), P(y, y)\}$$

$$<1> \delta_0 = \epsilon, W_0 = S, D_0 = \{f(a), y\}$$

$$<2> \text{令 } \delta_1 = \{f(a)/y\}, W_1 = \{P(f(a), g(s)), P(f(a), f(a))\}$$

<3> W_1 未合一, $D_1 = \{f(a), g(s)\}$, 无变量符号, 故 S 不可合一

1.1 对下述公式集合执行合一算法，判断是否可合一，如果可以合一，请给出最一般合一。

$$(1) S = \{P(a, x, f(g(y))), P(z, h(z, u), f(u))\}$$

$$(2) S = \{P(f(a), g(s)), P(y, y)\}$$

$$(3) S = \{P(a, x, h(g(z))), P(z, h(y), h(y))\}$$

$$(3) S = \{P(a, x, h(g(z))), P(z, h(y), h(y))\}$$

$$<1> \delta_0 = \epsilon, W_0 = S, D_0 = \{a, z\}$$

$$<2> \text{令 } \delta_1 = \{a/z\}, W_1 = \{P(a, x, h(g(a))), P(a, h(y), h(y))\}$$

$$<3> W_1 \text{ 未合一}, D_1 = \{x, h(y)\}$$

$$<4> \delta_2 = \{a/z, h(y)/x\}, W_2 = \{P(a, h(y), h(g(a))), P(a, h(y), h(y))\}$$

$$<5> W_2 \text{ 未合一}, D_2 = \{g(a), y\}$$

$$<6> \delta_3 = \{a/z, h(g(a))/x, g(a)/y\}, W_3 = \{P(a, h(g(a)), h(g(a)))\}$$

故 $\delta_3 = \{a/z, h(g(a))/x, g(a)/y\}$ 为 S 的最一般合一。

1.2 已知:

规则1: 任何人的兄弟不是女性

规则2: 任何人的姐妹必是女性

事实: Mary 是Bill 的姐妹

求证: 用归结推理方法证明Mary不是Tom的兄弟。

□ 第一步: 定义谓词, 将待证明的问题的前提条件和逻辑结论用谓词公式表示出来。

□ 定义谓词

$brother(x, y)$: 表示 x 是 y 的兄弟

$sisiter(x, y)$: 表示 x 是 y 的姐妹

$woman(x)$: 表示 x 是女性

□ 将前提及要求证明的问题表示成谓词公式

规则1. 任何人的兄弟不是女性:

$$(\forall x) (\forall y) (brother(x, y) \rightarrow \neg woman(x))$$

规则2. 任何人的姐妹必是女性:

$$(\forall x) (\forall y) (sister(x, y) \rightarrow woman(x))$$

事实: Mary是Bill的姐妹:

$$sister(Mary, Bill)$$

事实: Mary不是Tom的兄弟:

$$\neg brother(Mary, Tom)$$

- 第二步：将上述规则与事实及求证目标的否定化成子句集。

规则1.

$$(\forall x) (\forall y) (brother(x, y) \rightarrow \neg woman(x))$$

消去蕴含符号

$$(\forall x) (\forall y) (\neg brother(x, y) \vee \neg woman(x))$$

用子句集表示

$$S_1 = \{\neg brother(x, y) \vee \neg woman(x)\}$$

规则2.

$$(\forall x) (\forall y) (sister(x, y) \rightarrow woman(x))$$

消去蕴含符号

$$(\forall x) (\forall y) (\neg sister(x, y) \vee woman(x))$$

用子句集表示

$$S_2 = \{\neg sister(x, y) \vee woman(x)\}$$

第一次作业



事实 $sister(Mary.Bill)$

用子句集表示 $S_3 = \{sister(Mary.Bill)\}$

求证 $\neg brother(Mary, Tom)$

将其否定用子句集表示

$$S_{\neg 4} = \{brother(Mary, Tom)\}$$

所以

$$\begin{aligned} S &= S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_{\neg 4} \\ &= \{\neg brother(x, y) \vee \neg woman(x), \neg sister(x, y) \vee woman(x), \\ &\quad sister(Mary.Bill), brother(Mary, Tom)\} \end{aligned}$$

□ 第三步：利用归结原理对子句集S中的子句进行归结。

(1) $\neg brother(x, y) \vee \neg woman(x)$

(2) $\neg sister(x, y) \vee woman(x)$

(3) $sister(Mary, Bill)$

(4) $brother(Mary, Tom)$

(1)与(4)归结, $\sigma = \{Mary/x, Tom/y\} \Rightarrow (5) \neg woman(Mary)$

(2)与(3)归结, $\sigma = \{Mary/x, Bill/y\} \Rightarrow (6) woman(Mary)$

(5)与(6)归结 $\Rightarrow (7) NIL$

□ 由此证得Mary不是Tom的兄弟

1.3 任何通过了历史考试并中了彩票的人都是快乐的。任何肯学习或幸运的人都可以通过所有考试，小张不学习，但很幸运，任何人只要是幸运的，就能中彩。

求证：小张是快乐的。

□ 第一步：定义谓词，将待证明的问题的前提条件和逻辑结论用谓词公式表示出来。

(1) 定义谓词

$study(x)$ 表示 x 肯学习

$win(x)$ 表示 x 中彩

$lucky(x)$ 表示 x 幸运

$happy(x)$ 表示 x 快乐

$pass(x, y)$ 表示 x 通过考试 y

(2) 将前提及要求证明的问题表示成谓词公式

- 任何通过历史考试并中了彩票的人是幸运的

$$(\forall x)(pass(x, history) \wedge win(x) \rightarrow happy(x))$$

- 任何肯学习或幸运的人可以通过所有考试

$$(\forall x)(\forall y)(study(x) \vee lucky(x) \rightarrow pass(x, y))$$

- 小张不学习 $\neg study(zhang)$

- 小张很幸运 $lucky(zhang)$

- 任何人只要是幸运的, 就能中彩票 $(\forall x)(lucky(x) \rightarrow win(x))$

- 求证: 小张是快乐的 $happy(zhang)$

- 第二步：将上述规则与事实及求证目标的否定化成子句集。

$$(\forall x)(pass(x, history) \wedge win(x) \rightarrow happy(x))$$

- 消去蕴含符号

$$(\forall x)(\neg(pass(x, history) \wedge win(x)) \vee happy(x))$$

- 把否定符号移到每个谓词前面

$$(\forall x)(\neg pass(x, history) \vee \neg win(x) \vee happy(x))$$

- 用子句集表示

$$S_1 = \{\neg pass(x, history) \vee \neg win(x) \vee happy(x)\}$$

$$(\forall x)(\forall y)(study(x) \vee lucky(x) \rightarrow pass(x, y))$$

- 消去蕴含符号

$$(\forall x)(\forall y)(\neg(study(x) \vee lucky(x)) \vee pass(x, y))$$

- 把否定符号移到每个谓词前面

$$(\forall x)(\forall y)((\neg study(x) \vee pass(x, y)) \wedge (\neg lucky(x) \vee pass(x, y)))$$

- 用子句集表示

$$S_2 = \{\neg study(x) \vee pass(x, y), \neg lucky(x) \vee pass(x, y)\}$$

第一次作业



$\neg study(zhang)$ 用子句集表示: $S_3 = \{\neg study(zhang)\}$

$lucky(zhang)$ 用子句集表示: $S_4 = \{lucky(zhang)\}$

$$(\forall x)(lucky(x) \rightarrow win(x))$$

- 消去蕴含符号: $(\forall x)(\neg lucky(x) \vee win(x))$

- 用子句集表示: $S_5 = \{\neg lucky(x) \vee win(x)\}$

$happy(zhang)$ 用子句集表示: $S_{-6} = \{\neg happy(zhang)\}$

即: $S = S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_4 \cup S_5 \cup S_{-6}$

第一次作业



$\neg study(zhang)$ 用子句集表示: $S_3 = \{\neg study(zhang)\}$

$lucky(zhang)$ 用子句集表示: $S_4 = \{lucky(zhang)\}$

$$(\forall x)(lucky(x) \rightarrow win(x))$$

- 消去蕴含符号

$$(\forall x)(\neg lucky(x) \vee win(x))$$

- 用子句集表示

$$S_5 = \{\neg lucky(x) \vee win(x)\}$$

□ 第三步：利用归结原理对子句集 S 中的子句进行归结。

(1) $\neg pass(x, history) \vee \neg win(x) \vee happy(x)$

(2) $\neg study(x) \vee pass(x, y)$

(3) $\neg lucky(x) \vee pass(x, y)$

(4) $\neg study(zhang)$

(5) $lucky(zhang)$

(6) $\neg lucky(x) \vee win(x)$

(7) $\neg happy(zhang)$

(1)与(7)归结, $\sigma = \{zhang/x\} \Rightarrow (8) \neg pass(zhang, history) \vee \neg win(zhang)$

(5)与(6)归结, $\sigma = \{zhang/x\} \Rightarrow (9) win(zhang)$

(8)与(9)归结 $\Rightarrow (10) \neg pass(zhang, history)$

(2)与(10)归结, $\sigma = \{zhang/x, history/y\} \Rightarrow (11) \neg study(zhang)$

(4)与(11)归结 $\Rightarrow (12) NIL$

□ 所以小张是快乐的。

第一次作业



1.4 考虑一个4x4的网格迷宫，如下所示，其中1为当前位置，E为目标位置，#表示墙壁，空白表示可以通过的路径，令启发式函数 $h(n)$ 为当前位置到目标位置的曼哈顿距离。基于上述 $h(n)$ ，用A*搜索算法求解如下图所示的迷宫问题。对于空白格，规定可以按照向上、向下、向左、向右的方向进行移动。画出搜索图，并在图中标明所有状态的 f ， g ， h 值。。

注：每次移动的成本为1，左右（或上下）相邻位置的曼哈顿距离为1。

1	#	#	
	#	#	E

第一次作业



1.4 考虑一个4x4的网格迷宫，如下所示，其中1为当前位置，E为目标位置，#表示墙壁，空白表示可以通过的路径，令启发式函数 $h(n)$ 为当前位置到目标位置的曼哈顿距离。基于上述 $h(n)$ ，用A*搜索算法求解如下图所示的迷宫问题。对于空白格，规定可以按照向上、向下、向左、向右的方向进行移动。画出搜索图，并在图中标明所有状态的 f , g , h 值。

(1)

	#	#	
1			
	#	#	E

$f:5^*$

$h:4$

$g:1$

第一次作业



1.4 考虑一个4x4的网格迷宫，如下所示，其中1为当前位置，E为目标位置，#表示墙壁，空白表示可以通过的路径，令启发式函数 $h(n)$ 为当前位置到目标位置的曼哈顿距离。基于上述 $h(n)$ ，用A*搜索算法求解如下图所示的迷宫问题。对于空白格，规定可以按照向上、向下、向左、向右的方向进行移动。画出搜索图，并在图中标明所有状态的 f ， g ， h 值。

(2)

	#	#	
1	#	#	E

$f:5^*$
 $h:3$
 $g:2$

	#	#	
	1		
	#	#	E

$f:5^*$
 $h:3$
 $g:2$

第一次作业



1.4 考虑一个4x4的网格迷宫，如下所示，其中1为当前位置，E为目标位置，#表示墙壁，空白表示可以通过的路径，令启发式函数 $h(n)$ 为当前位置到目标位置的曼哈顿距离。基于上述 $h(n)$ ，用A*搜索算法求解如下图所示的迷宫问题。对于空白格，规定可以按照向上、向下、向左、向右的方向进行移动。画出搜索图，并在图中标明所有状态的 f ， g ， h 值。

(3)

	#	#	
	#	#	E
1			

f:7
h:4
g:3

	#	#	
		1	
	#	#	E

f:5*
h:2
g:3

第一次作业



1.4 考虑一个4x4的网格迷宫，如下所示，其中1为当前位置，E为目标位置，#表示墙壁，空白表示可以通过的路径，令启发式函数 $h(n)$ 为当前位置到目标位置的曼哈顿距离。基于上述 $h(n)$ ，用A*搜索算法求解如下图所示的迷宫问题。对于空白格，规定可以按照向上、向下、向左、向右的方向进行移动。画出搜索图，并在图中标明所有状态的 f ， g ， h 值。

(4)

	#	#	
			1
	#	#	E

$f:5^*$

$h:1$

$g:4$

第一次作业



1.4 考虑一个4x4的网格迷宫，如下所示，其中1为当前位置，E为目标位置，#表示墙壁，空白表示可以通过的路径，令启发式函数 $h(n)$ 为当前位置到目标位置的曼哈顿距离。基于上述 $h(n)$ ，用A*搜索算法求解如下图所示的迷宫问题。对于空白格，规定可以按照向上、向下、向左、向右的方向进行移动。画出搜索图，并在图中标明所有状态的 f ， g ， h 值。

(5)

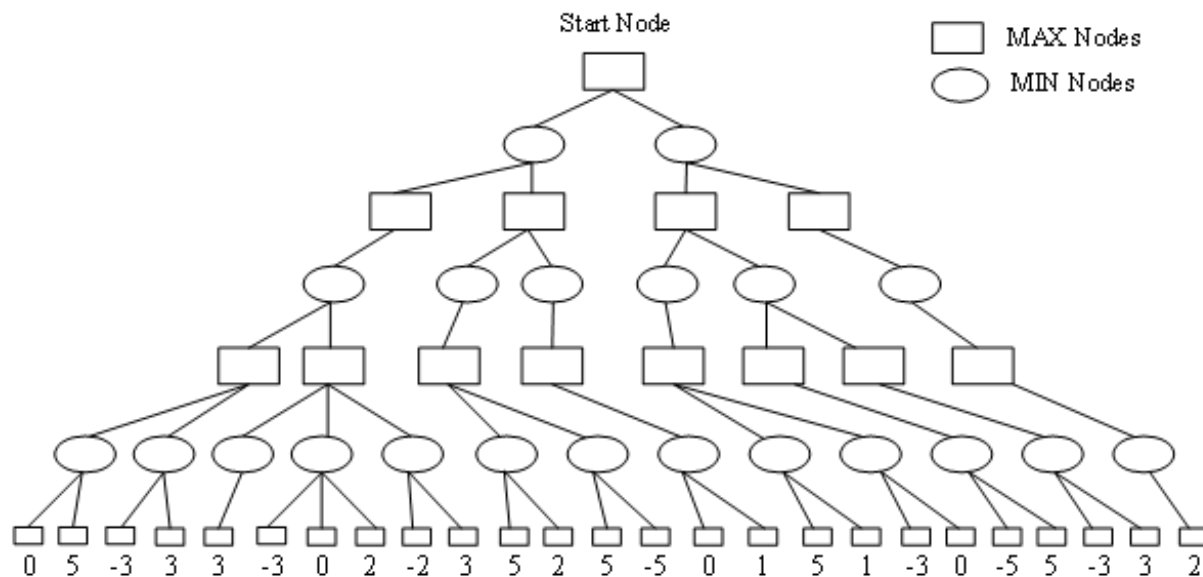
	#	#	
	#	#	1

目标

第一次作业



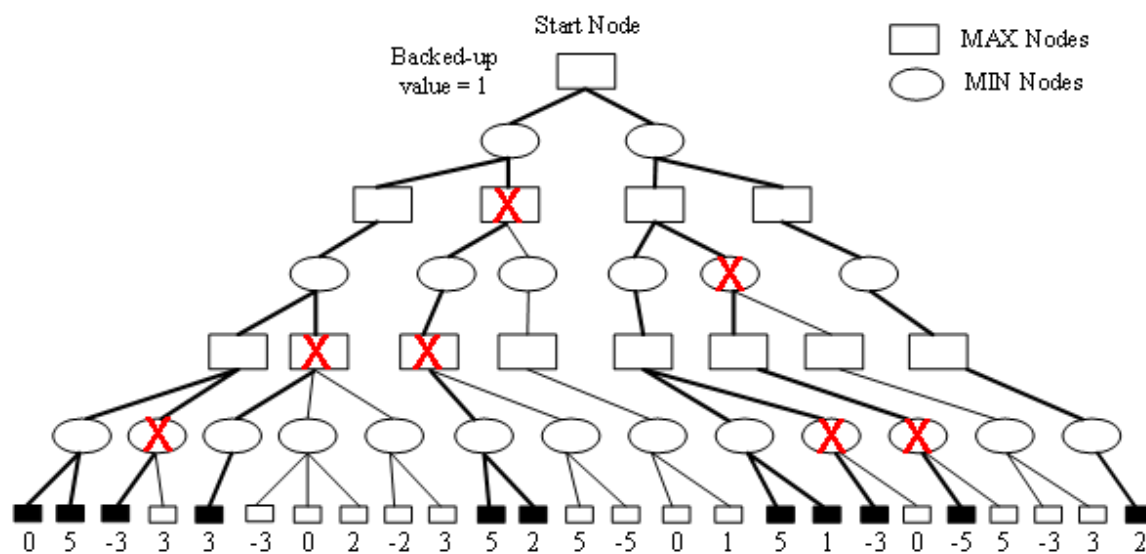
1.5 在下图所示的博弈树中，方框表示极大方，圆圈表示极小方。以优先生成左边结点的顺序来进行 α - β 剪枝搜索，试在博弈树上给出何处发生剪枝的标记。



第一次作业



1.5 答案





Thanks