



复习课 作业讲解

Chao Yu (余超)

School of Computer Science and Engineering
Sun Yat-Sen University

1.1 Hanoi 问题表示：已知3个柱子1、2、3，3个盘子A、B、C（A比B大，B比C大）。初始状态时，A、B、C依次放在柱子1上。目标状态是A、B、C依次放在柱子3上。条件是每次可移动一个盘子，盘子上方为空才可以移动，而且任何时候都不允许大盘子在小盘子的上面。请使用一阶谓词逻辑对这一问题进行描述。

□ 常量：A、B、C、1、2、3

□ 谓词

$plate(x)$ 表示 x 是盘子

$pillar(x)$ 表示 x 是柱子

$at(x, y)$ 表示盘子 x 在柱子 y 上

$bigger(x, y)$ 表示盘子 x 比盘子 y 大

$above(x, y)$ 表示盘子 x 在盘子 y 上方

$move(x, y, z)$ 表示将盘子 x 从柱子 y 移动到柱子 z

□ 已知

$$bigger(A, B), bigger(B, C)$$

□ 初始条件

$$at(A, 1), at(B, 1), at(C, 1), above(C, B), above(B, A)$$

□ 目标

$$at(A, 3), at(B, 3), at(C, 3), above(C, B), above(B, A)$$

□ 移动条件

$$\begin{aligned} &(\forall u)(\forall x)(\forall y)(plate(u) \wedge piillar(x) \wedge pillar(y) \wedge at(u, x) \wedge \neg(\exists v)(plate(v) \wedge above(v, u)) \\ &\quad \wedge (\forall t)(plate(t) \wedge at(t, y) \rightarrow bigger(t, u)) \rightarrow move(u, x, y)) \end{aligned}$$

1.2 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。

1.2 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

1.2 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。

1.3 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

1.4 用谓词逻辑的子句集表示下述刑侦知识，并用反演归结的支持集策略证明结论。

(1) 用子句集表示下述知识。

- ① John 是贼;
- ② Paul 喜欢酒(wine);
- ③ Paul(也) 喜欢奶酪 (cheese);
- ④ 如果Paul 喜欢某物，则John也喜欢;
- ⑤ 如果某人是贼，而且喜欢某物，则他就可能会偷窃该物。

(2) 求：John 可能会偷窃什么？

□ 第一步：定义谓词，将已知条件和要求证明的问题用谓词公式表示出来。

(1) 定义谓词：

$thief(x)$: 表示 x 是贼

$likes(x, y)$: 表示 x 喜欢 y

$steal(x, y)$: 表示 x 可能会偷窃 y

第一次作业



(1) 将前提及要求证明的问题表示成谓词公式：John 是贼 $thief(John)$

Paul 喜欢酒 (wine) $likes(Paul, wine)$

Paul 喜欢奶酪 (cheese) $likes(Paul, cheese)$

如果 Paul 喜欢某物, 则 John 也喜欢

$(\forall y)(likes(Paul, y)) \rightarrow likes(John, y)$

John 可能会偷窃酒 $steal(John, wine)$

John 可能会偷奶酪 $steal(John, cheese)$

- 第二步：将上述规则与事实及求证目标的否定化成子句集。

$thief(John)$ 用子句集表示: $S_1 = \{thief(John)\}$

$likes(Paul, wine)$ 用子句集表示: $S_2 = \{likes(Paul, wine)\}$

$likes(Paul, cheese)$ 用子句集表示: $S_3 = \{likes(Paul, cheese)\}$

$$(\forall y)(likes(Paul, y)) \rightarrow likes(John, y)$$

消去蕴含符号: $(\forall y)(\neg likes(Paul, y)) \vee likes(John, y)$

用子句集表示: $S_4 = \{\neg likes(Paul, y) \vee likes(John, y)\}$

第一次作业



$$(\forall x)(\forall y)(thief(x) \wedge likes(x, y) \rightarrow steal(x, y))$$

消去蕴含符号:

$$(\forall x)(\forall y)(\neg(thief(x) \wedge likes(x, y)) \vee steal(x, y))$$

将否定符号移到谓词前面:

$$(\forall x)(\forall y)(\neg thief(x) \vee \neg likes(x, y) \vee steal(x, y))$$

用子句集表示:

$$S_5 = \{\neg thief(x) \vee \neg likes(x, y) \vee steal(x, y)\}$$

第一次作业



$steal(John, wine)$ 将其否定用子句集表示: $S_{\neg 6} = \{\neg steal(John, wine)\}$

$steal(John, cheese)$ 将其否定用子句集表示: $S_{\neg 7} = \{\neg steal(John, cheese)\}$

即: $S = S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_4 \cup S_5 \cup S_{\neg 6} \cup S_{\neg 7}$

□ 第三步: 利用归结原理对子句集S中的子句进行归结。

(1) $thief(John)$

(2) $likes(Paul, wine)$

(3) $likes(Paul, cheese)$

(4) $\neg likes(Paul, y) \vee likes(John, y)$

(5) $\neg thief(x) \vee \neg likes(x, y) \vee steal(x, y)$

(6) $\neg steal(John, wine)$

(7) $\neg steal(John, cheese)$

□ 第三步：利用归结原理对子句集S中的子句进行归结。

(5)与(6)归结, $\sigma = \{John/x, wine/y\} \Rightarrow (8) \neg thief(John) \vee \neg likes(John, wine)$

(1)与(8)归结 $\Rightarrow (9) \neg likes(John, wine)$

(4)与(9)归结, $\sigma = \{wine/y\} \Rightarrow (10) \neg likes(Paul, wine)$

(2)与(10)归结 $\Rightarrow NIL$

由此可知John可能会偷窃酒 (*wine*)

(5)与(7)归结, $\sigma = \{John/x, cheese/y\} \Rightarrow (11) \neg thief(John) \vee \neg likes(John, cheese)$

(1)与(11)归结 $\Rightarrow (12) \neg likes(John, cheese)$

(4)与(12)归结, $\sigma = \{cheese/y\} \Rightarrow (13) \neg likes(Paul, cheese)$

(3)与(13)归结 $\Rightarrow NIL$

由此可知, John可能会偷窃奶酪 (*cheese*)

□ 综上, John可能会偷窃酒, 也可能会偷窃奶酪。

1.5 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。

1.6 用A*搜索算法求解初始状态 (左边) 和目标状态 (右边) 如下图所示的 15 数码问题, 写出算法过程。

5	1	2	4	1	2	3	4
9	6	3	8	5	6	7	8
13	15	10	11	9	10	11	12
14	0	7	12	13	14	15	0

□ 解: 设立估价函数 $f(n) = d(n) + h(n)$, 其中 $d(n)$ 为深度, $h(n)$ 为曼哈顿距离

• 前第一步:

5	1	2	4
9	6	3	8
13		10	11
14	15	7	12

• 前第二步:

5	1	2	4
9	6	3	8
13	10		11
14	15	7	12

第一次作业



- 前第三步:

5	1	2	4
9	6	3	8
13	10	7	11
14	15		12

- 前第四步:

5	1	2	4
9	6	3	8
13	10	7	11
14		15	12

- 前第五步:

5	1	2	4
9	6	3	8
13	10	7	11
	14	15	12

- 后第一步:

1	2		4
5	6	3	8
9	10	7	11
13	14	15	12

第一次作业



- 后第二步:

1	2	3	4
5	6		8
9	10	7	11
13	14	15	12

- 后第三步:

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10		11
13	14	15	12

- 后第四步:

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	
13	14	15	12

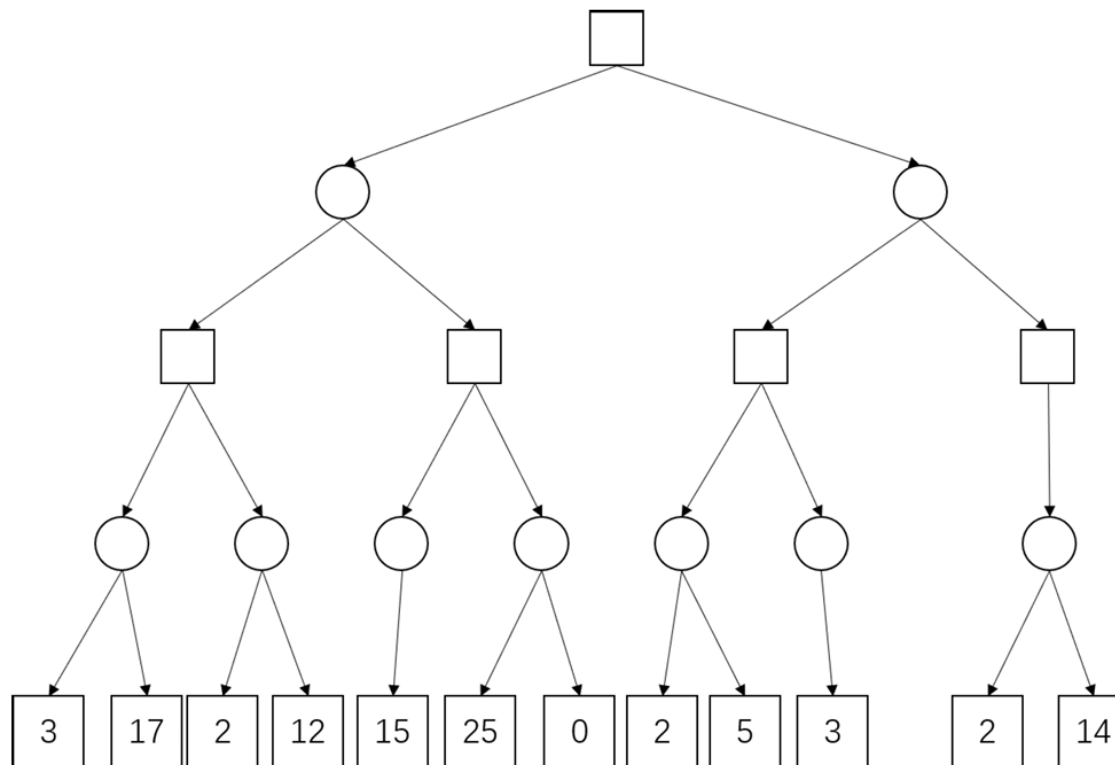
- 后第五步:

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	14	15	

第一次作业



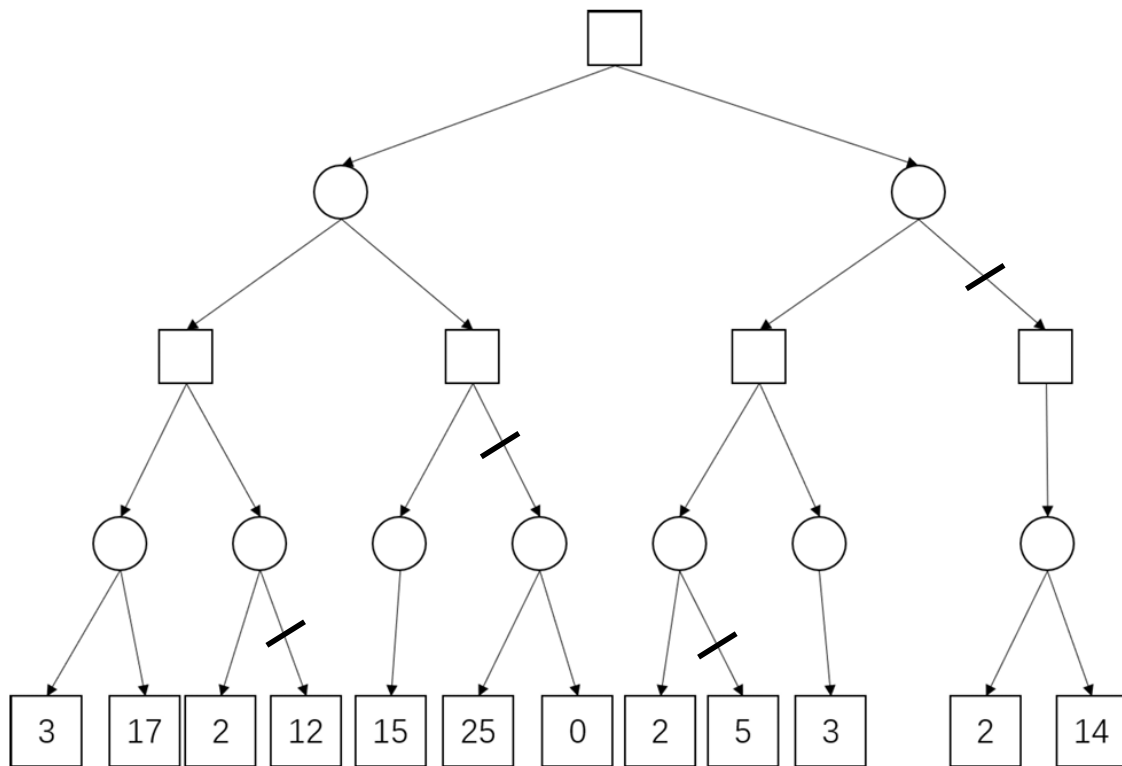
1.7 在下图所示的博弈树中，进行 $\alpha - \beta$ 剪枝搜索，写出算法过程。



第一次作业



1.7 在下图所示的博弈树中，进行 $\alpha - \beta$ 剪枝搜索，写出算法过程。

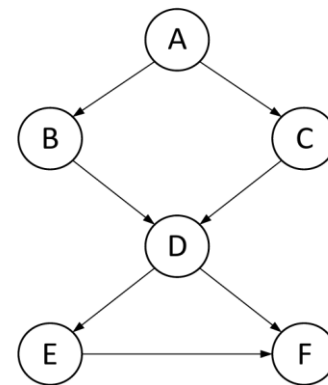


第二次作业



2.1 考虑以下贝叶斯网络，判断(a)-(c)的对错。(判断题)

- a. 给定D的前提下，B和C是条件独立的。(错)
- b. 给定E的前提下，D和F是条件独立的。(错)
- c. 给定D的前提下，B和F是条件独立的。(对)



2.2 假设给定如下训练数据集，其中A1、A2、A3为二值输入特征，y为二值类标签。(计算题)

- a) 对一个新的测试数据，其输入特征 $A_1 = T$, $A_2 = F$, $A_3 = F$, 朴素贝叶斯分类器将会预测 $y = \underline{\quad}$?
- b) 假设 A_1 、 A_2 、 A_3 和 y 符合如下贝叶斯网络结构，根据题目中给出的 6 个样例计算相应的条件概率表中的取值，并求解 $P(y = F | A_1 = T, A_3 = F) = ?$

训练样例	A_1	A_2	A_3	y
x_1	T	F	F	F
x_2	T	F	T	F
x_3	F	T	F	F
x_4	T	T	T	T
x_5	T	T	F	T
x_6	F	F	F	T

- 解答：(a) 对于题目中给定的测试数据，朴素贝叶斯分类器将会预测 $y = F$ ：

$$\begin{aligned} P(y = T \mid A_1 = T, A_2 = F, A_3 = F) &\propto P(y = T, A_1 = T, A_2 = F, A_3 = F) \\ &= P(y = T) \times P(A_1 = T \mid y = T) \times P(A_2 = F \mid y = T) \times P(A_3 = F \mid y = T) \\ &= \frac{1}{2} \times \frac{2}{3} \times \frac{1}{3} \times \frac{2}{3} = \frac{2}{27} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} P(y = F \mid A_1 = T, A_2 = F, A_3 = F) &\propto P(y = F, A_1 = T, A_2 = F, A_3 = F) \\ &= P(y = F) \times P(A_1 = T \mid y = F) \times P(A_2 = F \mid y = F) \times P(A_3 = F \mid y = F) \\ &= \frac{1}{2} \times \frac{2}{3} \times \frac{2}{3} \times \frac{2}{3} = \frac{4}{27} \end{aligned}$$

第二次作业

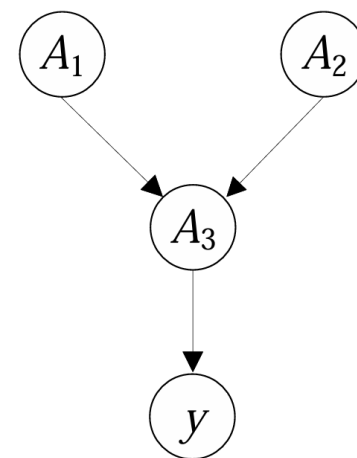


- 基于题目中给出的6个样例和贝叶斯网络结构，得到的条件概率表中的取值如下：

A_1	A_2	$P(A_3 = T)$
T	T	1/2
T	F	1/2

F	T	0
F	F	0

A_3	$P(y = T)$
T	1/2
F	1/2



$$P(A_1 = T) = 4/6$$

$$P(A_2 = T) = 3/6$$

此外， $P(y = F \mid A_1 = T, A_3 = F) = 1/2$

第二次作业



2.3 考虑以下神经网络，其中 node1 和 node2 为输入节点，node3 为输出节点，且输入节点均没有应用激活函数。输出节点 node3 的输入 $I_3 = w_{13} * x_1 + w_{23} * x_2 + \theta$ ，输出节点采用 sigmoid 激活函数，即 $O_3 = \frac{1}{1+e^{-I_3}}$ ，假定一个训练样本， $x_1 = 1, x_2 = 0.5$ ，其真实的类标签 $y = 1$ ，设损失函数采用均方误差，即 $L = 0.5 * (y - O_3)^2$ ，用以更新网络参数。当前网络的参数初始值为： $\theta = 0, w_{13}=0.5, w_{23} = -1$ 。请基于上述训练样本的 x_1, x_2, y 的取值，以及网络中 θ, w_{13}, w_{23} 的初始值，计算损失函数 L 对 w_{13} 的偏导，即 $\frac{\partial L}{\partial w_{13}}$ 的值 ($\sqrt{e} = 1.65$)。

□ 解答：

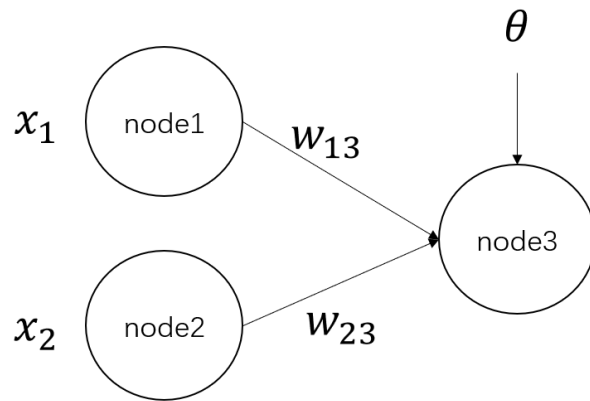
正向传播：

$$I_3 = w_{13} * x_1 + w_{23} * x_2 + \theta = 0$$

$$O_3 = \frac{1}{1+e^{-I_3}} = \frac{1}{2}$$

链式法则：

$$\frac{\partial L}{\partial w_{13}} = \frac{\partial L}{\partial O_3} * \frac{\partial O_3}{\partial I_3} * \frac{\partial I_3}{\partial w_{13}} = (O_3 - y) * \frac{e^{-I_3}}{(1+e^{-I_3})^2} * x_1 = -\frac{1}{2} * \frac{1}{4} * 1 = -\frac{1}{8}$$



2.4 假设有如下八个点：(3,1) (3,2) (4,1) (4,2) (1,3) (1,4) (2,3) (2,4)，使用k-Means算法对其进行聚类。假设初始聚类中心点分别为(0,4) (2,0)，算法使用欧氏距离作为距离度量。请计算一次迭代后的聚类中心坐标。

□ 解答：对于点 (3,1)：

$$d_{11} = (3 - 0)^2 + (1 - 4)^2 = 27 \quad d_{12} = (3 - 2)^2 + (1 - 0)^2 = 2$$

□ 因此，(3,1) 应当被聚为第 2 类

□ 对于点 (3,2)：

$$d_{21} = (3 - 0)^2 + (2 - 4)^2 = 13 \quad d_{22} = (3 - 2)^2 + (2 - 0)^2 = 5$$

□ 因此，(3,2) 应当被聚为第 2 类

□ 对于点 (4,1)：

$$d_{31} = (4 - 0)^2 + (1 - 4)^2 = 25 \quad d_{32} = (4 - 2)^2 + (1 - 0)^2 = 5$$

□ 因此，(4,1) 应当被聚为第 2 类

第二次作业



□ 对于点 (4,2):

$$d_{41} = (4 - 0)^2 + (2 - 4)^2 = 20 \quad d_{42} = (4 - 2)^2 + (2 - 0)^2 = 8$$

□ 因此, (4,2) 应当被聚为第 2 类

□ 对于点 (1,3):

$$d_{51} = (1 - 0)^2 + (3 - 4)^2 = 2 \quad d_{52} = (1 - 2)^2 + (3 - 0)^2 = 10$$

□ 因此, (1,3) 应当被聚为第 1 类

□ 对于点 (1,4):

$$d_{61} = (1 - 0)^2 + (4 - 4)^2 = 1 \quad d_{62} = (1 - 2)^2 + (4 - 0)^2 = 17$$

□ 因此, (1,4) 应当被聚为第 1 类

第二次作业



□ 对于点 (2,3):

$$d_{71} = (2 - 0)^2 + (3 - 4)^2 = 5$$

$$d_{72} = (2 - 2)^2 + (3 - 0)^2 = 9$$

□ 因此, (2,3) 应当被聚为第 1 类

□ 对于点 (2,4):

$$d_{81} = (2 - 0)^2 + (4 - 4)^2 = 4$$

$$d_{82} = (2 - 2)^2 + (4 - 0)^2 = 16$$

□ 因此, (2,4) 应当被聚为第 1 类

□ 综上, 类1的点有 (1,3) (1,4) (2,3) (2,4), 则对应的聚类中心为: (1.5,3.5)。

□ 类2的点有 (3,1) (3,2) (4,1) (4,2), 则对应的聚类中心为: (3.5,1.5)。



Thank you