

HW6

PB20111689 蓝俊玮

8.24

某些学生在2001年春季学期上法语课。

假设 $Take(x, c, s)$ 表示学生 x 在 s 学期上了 c 课程, 则可以表述为:

$$\exists x (Student(x) \wedge Take(x, French, Spring\ 2001))$$

上法语课的每个学生都通过了考试。

假设 $Pass(x, c, s)$ 表示学生 x 在 s 学期通过了 c 课程:

$$\forall x, s (Student(x) \wedge Take(x, French, s) \Rightarrow Pass(x, French, s))$$

只有一个学生在2001年春季学期上希腊语课。

$$\exists x (Student(x) \wedge Take(x, Greek, Spring\ 2001)) \wedge \forall y (y \neq x \wedge \neg Take(y, Greek, Spring\ 2001))$$

希腊语课的最好成绩总是比法语课的最好成绩高。

假设 $Score(x, c, s)$ 表示学生 x 在 s 学期 c 课程的成绩

$$\forall s \exists x \forall y (Score(x, Greek, s) > Score(y, French, s))$$

每个买保险的人都是聪明的。

假设 $Policy(x)$ 表示 x 这种保险, $Buy(x, y, z)$ 表示 x 从代理 z 那购买保险 y

$$\forall x (Person(x) \wedge (\exists y, z (Policy(y) \wedge Buy(x, y, z))) \Rightarrow Smart(x))$$

没有人会买昂贵的保险。

假设 $Expensive(y)$ 表示 y 这种保险昂贵

$$\forall x, y, z ((Person(x) \wedge Policy(y) \wedge Expensive(y)) \Rightarrow \neg Buy(x, y, z))$$

有一个代理, 他只卖保险给那些没有投保的人。

假设 $Insured(x)$ 表示 x 已经投保, $Sell(x, y, z)$ 表示 x 将保险 y 卖给 z , $Agent(x)$ 表示 x 是代理

$$\exists x (Agent(x) \wedge \forall y, z ((Policy(y) \wedge Sell(x, y, z)) \Rightarrow Person(z) \wedge \neg Insured(z)))$$

镇上有一个理发师, 他给所有不自己刮胡子的人刮胡子。

假设 $Barber(x)$ 表示 x 是个理发师, $Shave(x, y)$ 表示 x 给 y 刮胡子, $Man(x)$ 表示 x 是镇上的人

$$\exists x (Barber(x) \wedge \forall y (Man(y) \wedge \neg Shave(y, y)) \Rightarrow Shave(x, y))$$

在英国出生的人, 如果其双亲都是英国公民或永久居住者, 那么此人生来就是一个英国公民。

假设 $Born(x, c)$ 表示 x 出生在 c 国家, $Parent(x, y)$ 表示 x 是 y 的双亲, $Citizen(x, c, r)$ 表示 x 是 c 国家公民因为 r 原因, $Resident(x, c)$ 表示 x 是 c 国家永久居住者

$$\forall x (Person(x) \wedge Born(x, UK) \wedge (\forall y (Parent(y, x) \wedge (\exists r (Citizen(y, UK, r) \vee Resident(y, UK)))))) \\ \Rightarrow Citizen(x, UK, birth))$$

在英国以外的地方出生的人, 如果其双亲生来就是英国公民, 那么此人血统上是一个英国公民。

$$\forall x (Person(x) \wedge \neg Born(x, UK) \wedge (\exists y (Parent(y, x) \wedge Citizen(y, UK, birth)))) \\ \Rightarrow Citizen(x, UK, descent))$$

政治家可以一直愚弄某些人, 也可以在某个时候愚弄所有人, 但是他们无法一直愚弄所有的人。

假设 $Politician(x)$ 表示 x 是政治家, $Fool(x, y, t)$ 表示 x 可以在时间 t 愚弄 y

$$\begin{aligned} \forall x \text{ Politician}(x) \Rightarrow ((\exists y \forall t (\text{Person}(y) \Rightarrow \text{Fool}(x, y, t))) \wedge \\ (\exists t \forall y (\text{Person}(y) \Rightarrow \text{Fool}(x, y, t))) \wedge \\ \neg(\forall t \forall y (\text{Person}(y) \Rightarrow \text{Fool}(x, y, t)))) \end{aligned}$$

8.17

很明显缺少了 $[x - 1, y]$ 和 $[x, y - 1]$ 的信息。

所以:

$$\forall x, y \text{ Adjacent}([x, y], [x + 1, y]) \wedge \text{Adjacent}([x, y], [x, y + 1]) \wedge \text{Adjacent}([x, y], [x - 1, y]) \wedge \text{Adjacent}([x, y], [x, y - 1])$$

9.3

b 和 c 是合理的结果。a 引入了已经存在的 Everest 符号。而存在量词实例化规则是用一个新的常量符号替代变元。

9.4

$$P(A, B, B), P(x, y, z)$$

最一般合一置换:

$$\{x/A, y/B, z/B\}$$

$$Q(y, G(A, B)), Q(G(x, x), y)$$

这个语句不存在最一般合一置换, x 不能同时取 A 和 B

$$\text{Older}(\text{Father}(y), y), \text{Older}(\text{Father}(x), \text{John})$$

最一般合一置换:

$$\{x/\text{John}, y/\text{John}\}$$

$$\text{Knows}(\text{Father}(y), y), \text{Knows}(x, x)$$

这个语句不存在最一般合一置换, x 不能同时取 $\text{Father}(y)$ 和 y , 除非 $y = \text{Father}(y)$, 当然一般情况下不可能

9.6

马、奶牛和猪都是哺乳动物。

$$\text{Horse}(x) \Rightarrow \text{Mammal}(x)$$

$$\text{Cow}(x) \Rightarrow \text{Mammal}(x)$$

$$\text{Pig}(x) \Rightarrow \text{Mammal}(x)$$

一匹马的后代是马。

假设 $\text{Offspring}(x, y)$ 表示 x 是 y 的后代:

$$\text{Offspring}(x, y) \wedge \text{Horse}(y) \Rightarrow \text{Horse}(x)$$

Bluebeard 是一匹马。

$$\text{Horse}(\text{Bluebeard})$$

Bluebeard 是 Charlie 的家长。

假设 $\text{Parent}(x, y)$ 表示 x 是 y 的家长

$$\text{Parent}(\text{Bluebeard}, \text{Charlie})$$

后代和家长是逆关系。

$$\text{Offspring}(x, y) \Rightarrow \text{Parent}(y, x)$$

$$\text{Parent}(x, y) \Rightarrow \text{Offspring}(y, x)$$

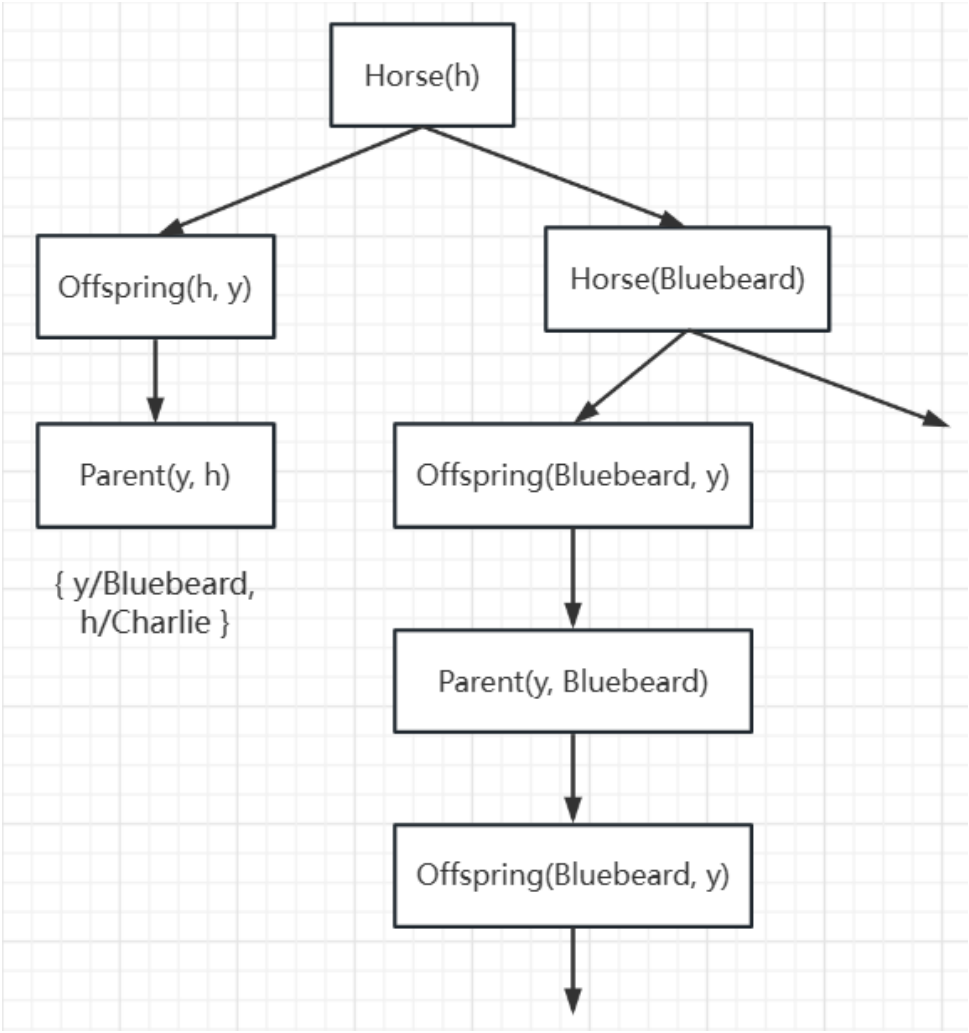
每个哺乳动物都有一个家长。

$$\text{Mammal}(x) \Rightarrow \text{Parent}(G(x), x)$$

这里 $G(x)$ 是 Skolem 函数。

9.13

画出用穷举反向链接算法为查询 $\exists h \text{ Horse}(h)$ 生成的证明树，其中子句按照给定的顺序进行匹配。



对于本领域，你注意到了什么？

在右子树会发生无限循环。这是因为使用了规则 b: $\text{Offspring}(x, y) \wedge \text{Horse}(y) \Rightarrow \text{Horse}(x)$

实际上从你的语句中得出了多少个 h 的解？

h 的解可以是 *Bluebeard* 和 *Charlie*。