

计算机学院研究生《人工智能原理》考试试题

考试时间: 2014 年 1 月

班级

学号

2013532030

姓名

白天恩

S 陈子集

- ◇ 请将答案写在答题纸上, 写明题号, 不必抄题, 字迹工整、清晰;
 ◇ 请在答题纸和试题纸上都写上班级、学号和姓名, 交卷时请将试题纸、答题纸和草稿一并交上来。

一、[40 分] 简要回答下列问题

1. [8 分] 产生式系统由哪几部分组成? 给出归结反证系统的产生式系统表示。
 2. [8 分] 给出搜索算法的可采纳性的定义, 并分别指出一般情况下 A* 算法、AO* 算法是否可采纳, 若不是, 请给出可采纳性的条件。
 3. [8 分] 简要说明子句集 S 的 Herbrand 解释与普通解释的关系。在语义上证明子句集恒假时, 仅考虑该子句集的 Herbrand 解释是否够用? 为什么?
 4. [8 分] 设子句集 $S = \{P(x) \vee \neg Q(x), \neg P(f(x)), Q(f(x))\}$ 。
 (1) 求 S 的 Herbrand 域; S 的原子集。
 (2) 分别画出 S 的完全语义树与封闭语义树, 指出所有失效点与推理点。
 (3) 写出被封闭语义树中所有失效点弄假的 S 的所有基例的集合。
 5. [8 分] 用 Davis-Putnam 方法证明:
 (1) $(R \vee Q) \wedge (\neg R \vee Q) \wedge (\neg P \vee \neg Q) \wedge (P \vee \neg Q)$ 是不可满足的。
 (2) $(P \vee Q \vee W) \wedge (\neg P \vee Q \vee W) \wedge R \wedge W$ 是可满足的。

二、[10 分] 请用回溯搜索策略 BACKTRACK 求解四皇后问题, 要求规则排序使用对角函数 $\text{diag}(i, j)$ 。如果 $\text{diag}(i, j) < \text{diag}(i, k)$, 则在排序中把 R_{ij} 放在 R_{ik} 的前面; 如果 $\text{diag}(i, j) = \text{diag}(i, k)$, $j < k$, 则把 R_{ij} 放在 R_{ik} 的前面。其中 $\text{diag}(i, j)$ 定义为通过单元 (i, j) 的最长对角线的长度。

三、[10 分] 设八数码难题有估价函数: $f(n) = d(n) + P(n)$, 其中 $d(n)$ 是节点 n 在搜索树中的深度, $P(n)$ 是每个数码离“家”(目标位置)距离的和。

现有初始状态描述和目标状态描述如下:

1	3
7	2 4
6	8 5

初始状态

1	2 3
8	4
7	6 5

目标状态

请画出使用此函数的 A 算法启发式搜索过程图, 要求: 在图中标明各节点的估价函数值, 标明节点扩展的次序, 写出算法每次循环结束时其 OPEN 表和 CLOSED 表。(左优先、浅层的优先)

四、[10 分] 假定我们有一个产生式系统, 基于如下重写规则:

$R_1: n_0 \rightarrow n_1, n_2$

$R_5: n_2 \rightarrow n_6, n_7$

$R_2: n_0 \rightarrow n_2, n_3$

$R_6: n_3 \rightarrow n_5, n_6$

$$R_3: n_1 \rightarrow n_2$$

$$R_7: n_4 \rightarrow n_2$$

$$R_4: n_1 \rightarrow n_4$$

$$R_8: n_5 \rightarrow n_7$$

(1) 用与/或图表示此产生式系统。

(2) 若 $h(n_0)=0, h(n_1)=2, h(n_2)=4, h(n_3)=4, h(n_4)=3, h(n_5)=1, h(n_6)=0, h(n_7)=0$ 为启发函数, k -连接符的费用为 k ,

求 n_0 到 $\{n_6, n_7\}$ 的最佳解图。(要求: 使用 AO* 算法, 画出各次循环图, 标明各点费用 $g(n)$, 画出最后的最佳解图, 并指明最佳解图的费用)

五、[10 分] 设 $G = \forall x(\sim Q(x) \vee Q(f(x)))$, $H = \forall y(\sim Q(y) \vee Q(f(f(y))))$ 。问是否有 H 是 G 的逻辑结果, 即 $G \Rightarrow H$? 若 H 不是 G 的逻辑结果, 请说明原因; 若 H 是 G 的逻辑结果, 请画出推出空子句的单元归结演绎树。

六、[10 分] 请用基于规则的正向演绎系统证明如下问题:

已知 表示事实的逻辑公式: $\exists x(P(x) \rightarrow (Q(x) \wedge S(x)))$

表示规则的逻辑公式: $R_1: \forall x(P(x) \vee \sim R(x))$

$R_2: \forall y(\sim Q(y) \vee T(y))$

表示目标的逻辑公式: $\exists z(R(z) \rightarrow T(z))$ 。

(1) 分别将事实、规则和目标转化成基于规则的正向演绎系统所要求的形式。

(2) 画出演绎过程与/或图, 标明其中的匹配替换;

(3) 检验替换集合的相容性, 若相容, 请写出合一复合替换;

(4) 写出终止于文字节点的解图对应的所有子句。

七、[10 分] 若博弈树中 \square 表示极大点, \bigcirc 表示极小点。在以优先生成左边子节点的顺序对下图中的博弈树进行 α - β 剪枝时, 请指出:

(1) 在何处发生剪枝;

(2) 何处为 α 修剪, 何处为 β 修剪;

(3) 初始节点的最终返回值; \square 将选择什么移动?

