

# 人工智能引论 第二次作业

周子锐 2100011032

2023 年 3 月 13 日

## 1 图着色问题

解答.

(1) 对于节点  $p$ , 它被着色了可使用下面的逻辑表达式表示:

$$\text{color}_{p1} \vee \text{color}_{p2} \vee \cdots \vee \text{color}_{pK}.$$

故所有节点被染色可被表示为:

$$\bigwedge_{p=1}^{|V|} (\text{color}_{p1} \vee \text{color}_{p2} \vee \cdots \vee \text{color}_{pK}).$$

(2) 对于节点  $p$ , 其至多被一种颜色染色可用如下的 CNF 表示:

$$\bigwedge_{1 \leq i < j \leq K} (\neg \text{color}_{pi} \vee \neg \text{color}_{pj}).$$

故所有节点至多被一种颜色染色可被表示为:

$$\bigwedge_{p=1}^{|V|} \bigwedge_{1 \leq i < j \leq K} (\neg \text{color}_{pi} \vee \neg \text{color}_{pj}).$$

(3) 对于一条边  $e = (u, v) \in E$ , 这两个节点没有被染相同颜色可用 CNF 表示为

$$\bigwedge_{k=1}^K (\neg \text{color}_{u,k} \vee \neg \text{color}_{v,k}).$$

故对于所有边其两端的点的颜色不同可表示为

$$\bigwedge_{(u,v) \in E} \bigwedge_{i=1}^K (\neg \text{color}_{ui} \vee \neg \text{color}_{vi}).$$

(4) 注意到我们上面的三问中得到的最后结果均为 CNF 形式, 故而将其综合起来就能得到最后的结果.

$$\left( \bigwedge_{p=1}^{|V|} (\text{color}_{p1} \vee \text{color}_{p2} \vee \dots \vee \text{color}_{pK}) \right) \wedge \left( \bigwedge_{p=1}^{|V|} \bigwedge_{1 \leq i < j \leq K} (\neg \text{color}_{pi} \vee \neg \text{color}_{pj}) \right) \wedge \left( \bigwedge_{(u,v) \in E} \bigwedge_{i=1}^K (\neg \text{color}_{ui} \vee \neg \text{color}_{vi}) \right)$$

## 2 最短路径: UCS

**解答.** 用  $q$  来表示优先队列, 优先队列中的元素均形如  $(\text{state}, \text{path}, \text{cost})$ , 表示当前的状态, 到达该点的路径和到达该状态的最小花费, 其中  $\text{cost}$  越小的越先出队列. 用  $\text{explored}$  表示已经访问过的状态.

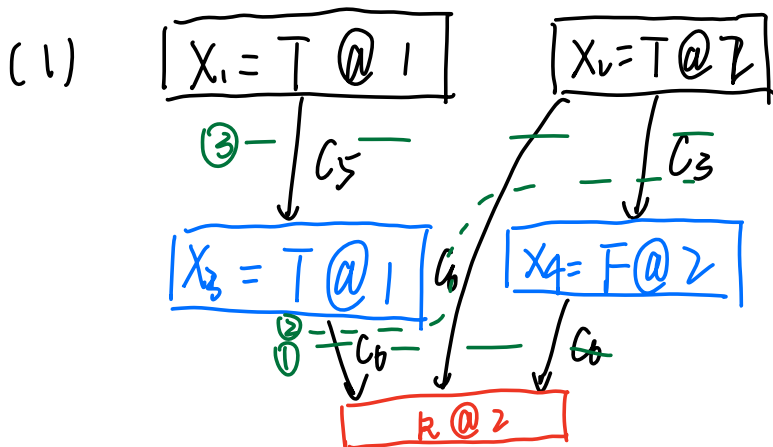
下面是在该图中使用 UCS 算法的过程:

- 初始时  $q = \{(S, 0)\}$ ,  $\text{explored} = \{\}$ .
- 从队列中取出  $S$  并扩展, 得到  $q = \{(C, S \rightarrow C, 4), (A, S \rightarrow A, 2)\}$ ,  $\text{explored} = \{S\}$ .
- 从队列中取出  $A$  并扩展, 得到  $q = \{(C, S \rightarrow C, 4), (D, S \rightarrow A \rightarrow D, 7), (B, S \rightarrow A \rightarrow B, 10)\}$ ,  $\text{explored} = \{S, A\}$ .
- 从队列中取出  $C$  并扩展, 得到  $q = \{(D, S \rightarrow C \rightarrow D, 6), (B, S \rightarrow C \rightarrow B, 6)\}$ ,  $\text{explored} = \{S, A, C\}$ .
- 从队列中取出  $B$  并扩展, 得到  $q = \{(D, S \rightarrow C \rightarrow D, 6), (T, S \rightarrow C \rightarrow B \rightarrow T, 14)\}$ ,  $\text{explored} = \{S, A, C, B\}$ .
- 从队列中取出  $D$  并扩展, 得到  $q = \{(T, S \rightarrow C \rightarrow B \rightarrow T, 14)\}$ ,  $\text{explored} = \{S, A, C, B, D\}$ .
- 从队列中取出  $T$  并判断其为目标状态, 算法结束.

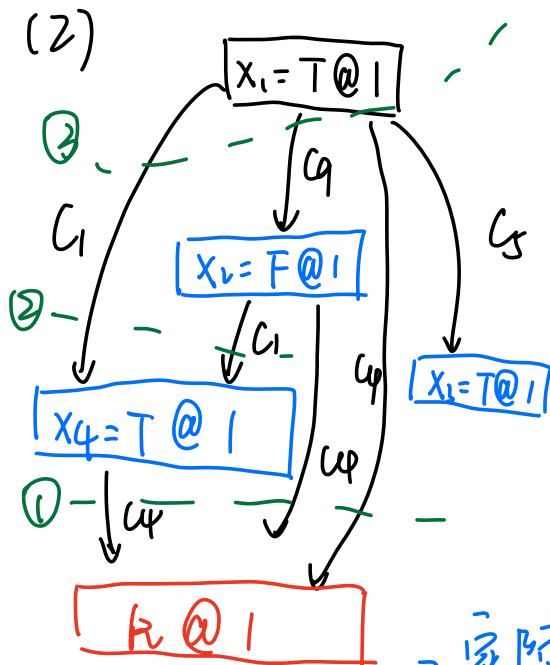
根据上述过程可以得到  $S$  到  $T$  的最短路径为  $S \rightarrow C \rightarrow B \rightarrow T$ , 花费为 14. UCS 的出队顺序为  $S, A, C, B, D, T$ .

## 3 SAT 问题: CDCL

**解:** 下用黑色结点表示 DFS 中自行赋值结点, 蓝色表示由 BCP 计算得到的结点, 红色结点表示矛盾



$\neg X_3 \vee \neg X_1 \vee X_4$  ~~考虑  $X_4$~~   $\rightarrow \neg X_3 \vee \neg X_2$  ~~考虑  $X_3$~~   $\rightarrow \neg X_1 \vee \neg X_2$   
 得到新子句  $C_9: \neg X_1 \vee \neg X_2$ , 同时回溯到第一层

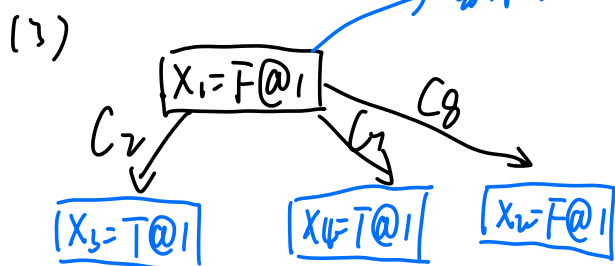


$\neg X_1 \vee X_2 \vee \neg X_4$  ~~考虑  $X_4$~~   $\rightarrow \neg X_1 \vee X_2$

$\downarrow$  ~~考虑  $X_2$~~   
 $\neg X_1$

得到新子句  $C_{10}: \neg X_1$ , 同时回溯到第一层之前

实际上可直接由  $C_{10}$  确定



此时所有子句得到满足

故满足 CNF 的一个取值为

$X_1 = \text{False}, X_2 = \text{False}$

$X_3 = \text{True}, X_4 = \text{True}$