

Problem 1

(a)

$$\text{Members}(p, a, b) ::= z \in p \text{ IFF } z = a \text{ OR } z = b$$

(b)

$$\text{Pair}(p, a, b) ::= \text{Members}(p, a, \text{Members}(q, a, b))$$

(c)

$$\text{Second}(p, b) ::= \exists a, s. t \ a \in \text{Pair}(p, a, b)$$

Problem 2

$\forall x \in \overline{A \cap B}$, 记

$$P \triangleq \{x \in A\}, Q \triangleq \{x \in B\}$$

那么 $x \in \overline{A \cap B}$ 等价于

$$\text{NOT}(P \text{ AND } Q)$$

上述命题等价于

$$\overline{P} \text{ OR } \overline{Q}$$

所以 $x \in \overline{A}$ 或 $x \in \overline{B}$, 因此

$$x \in \overline{A} \cup \overline{B}$$

反之同理。

Problem 3

(a)不妨设原始集合为 R_0, S_0 , 经过有限次拼接后并取并集 (去重) 的集合为 R_1, S_1 , 两者的补集为 $\overline{R_1}, \overline{S_1}$, 为了方便说明, 记 $R_0 \cup S_0$ 经过有限次拼接取并后生成的集合为 T , 那么一共只有四种情形:

$$R = R_1, S = S_1$$

$$R = R_1, S = \overline{S_1}$$

$$R = \overline{R_1}, S = S_1$$

$$R = \overline{R_1}, S = \overline{S_1}$$

由对称性, 情形2,3只需要讨论一种, 这里只考虑情形2。

第一种情形: $\forall x \in R \cap S$, 那么 $x \in R_1 \cap S_1$, 所以 $R \cap S$ 可以由 $R_0 \cup S_0$ 经过有限次拼接取并后生成, 这说明 $R \cap S$ 是 c-d.

第二种情形: $\forall x \in R \cap S$, 那么 $x \in R_1 \cap \overline{S_1}$, 因此 $R \cap S \subset R_1$, 所以 $R \cap S$ 可以由 R_0 经过有限次拼接取并后生成, 这说明 $R \cap S$ 是 c-d.

第四种情形: $\forall x \in R \cap S$, 那么 $x \in \overline{R_1} \cap \overline{S_1} = \overline{R_1 \cup S_1}$, 注意 $R_1 \cup S_1$ 可以由 $R_0 \cup S_0$ 经过有限次拼接取并后生成, 这说明 $R \cap S$ 是 c-d.

(b)(c)(d)暂时没思路, 略过。

(e)首先 $\{00\}^* \cap 0^*$ 显然不是有限集, 其次 $\{00\}^*$ 的补集必然包含长度为奇数的全0序列, 所以 $\overline{\{00\}^*} \cap 0^*$ 不是有限集, 因此 $\{00\}^*$ 不是 0-boring。

(f)分四种情形考虑

R 是 0-finite, S 是 0-finite

\overline{R} 是 0-finite, S 是 0-finite

R 是 0-finite, \overline{S} 是 0-finite

\overline{R} 是 0-finite, \overline{S} 是 0-finite

由对称性, 情形2,3只需要讨论一种, 这里只考虑情形2。

第一种情形:

$$|(R \cup S) \cap 0^*| = |(R \cap 0^*) \cup (S \cap 0^*)| \leq |R \cap 0^*| + |S \cap 0^*| < \infty$$

所以 $R \cup S$ 是 boring。

第二种情形:

$$|\overline{(R \cup S)} \cap 0^*| = |(\overline{R} \cap \overline{S}) \cap 0^*| \leq |\overline{R} \cap 0^*| < \infty$$

所以 $R \cup S$ 是 boring。

第四种情形:

$$|\overline{(R \cup S)} \cap 0^*| = |(\overline{R} \cap \overline{S}) \cap 0^*| \leq |\overline{R} \cap 0^*| < \infty$$

所以 $R \cup S$ 是 boring。

(g)分三种情形讨论。

第一种情形, R, S 都是 0-finite, 那么

$$|R \cdot S \cap 0^*| \leq |R \cap 0^*| |S \cap 0^*| < \infty$$

$R \cdot S$ 是 boring。

第二种情形, R 中 S 至少有一个不包含全0的字符串以及空串, 那么

$$|R \cdot S \cap 0^*| = 0 < \infty$$

第三种情形, R, S 都包含全0的字符串以及空串, 且不都是 0-finite, 不妨设 R 不是 0-finite, 那么 \overline{R} 是 0-finite, 注意 R, S 包含空串, 所以我们有

$$R \subset R.S$$

因此

$$\overline{R.S} \subset \bar{R}$$

所以

$$\begin{aligned} |\overline{R.S} \cap 0^*| &\leq |\bar{R} \cap 0^*| \\ &< \infty \end{aligned}$$

那么 $R.S$ 是boring。

(h)如果 R 是boring，那么 \bar{R} 也是boring，因为c-d语言是由并，拼接以及补操作构造的，所以由(f)，(g)，(h)可知，c-d语言是boring。