T02 CSP and KRR

16337019 陈浩玮 16337029 陈颂

2018年10月18日

Contents

1	1 Q1	2
2	2 Q2	2
3	3 Q3	3
4	4 Q4	3

1 Q1

(a) Variables: $\{X_{11}, X_{12}, X_{13}, X_{21}, X_{22}, X_{23}, X_{31}, X_{32}, X_{33}\}$

Domain for all variables: $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$

Constrains: $\{AllEqual(X_{11}+X_{12}+X_{13}, X_{21}+X_{22}+X_{23}, X_{31}+X_{32}+X_{33}, X_{11}+X_{21}+X_{31}, X_{12}+X_{22}+X_{32}, X_{13}+X_{23}+X_{33}, X_{11}+X_{22}+X_{33}, X_{31}+X_{22}+X_{13})\}$

(b) Variables $(X_i \text{ denotes the ith visited city}): \{X_1, X_2, \dots, X_n\}$

Domain for all variables: $\{1, 2, \dots, n\}$

Constrains: $\{Alldiff(X_1, X_2, \dots, X_n), road(X_1, X_2), \dots, road(X_i, X_{i+1}), \dots, road(X_{n-1}, X_n)\}$

(c) Variables: $\{I, N, T, L, A\}$

Domain for all Variables: $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$

Constrains: $\{Alldiff(I, N, T, L, A), IL * 10^3 + NL * 10^2 + TL = A * 1110 + I\}$

2 Q2

	domain	D_A	D_B	D_C	D_D
	Initial	1,2,3,4	3,4,5,8,9	2,3,5,6,8,9	3,5,7,8,9
	A = 1	1	DWO	2,3,5,6,8,9	3,5,7,8,9
	backtrace	1,2,3,4	3,4,5,8,9	2,3,5,6,8,9	3,5,7,8,9
(a)	A = 2	2	DWO	2,3,5,6,8,9	3,5,7,8,9
(a)	backtrace	1,2,3,4	3,4,5,8,9	2,3,5,6,8,9	3,5,7,8,9
	A = 3	3	3	2,3,5,6,8,9	3,5,7,8,9
	B=3	3	3	2,5	3,5,7,8,9
	C = 2	3	3	2	3,5,7,8,9
	D=3	3	3	2	3

- (b) Initial: $D_A = \{1,2,3,4\}, D_B = \{3,4,5,8,9\}, D_C = \{2,3,5,6,8,9\}, D_D = \{3,5,7,8,9\}$
 - After A=1: D_A ={1}, 将 C_1 加入 GAC 队列, A 取 1 时,找不到一个赋值满足 C_1 ,将 1 从 A 的 domain 中删去,A 的 domain 变为空,DWO, 回溯。
 - After A=2: D_A ={2}, 将 C_1 加入 GAC 队列, A 取 2 时,找不到一个赋值满足 C_1 ,将 2 从 A 的 domain 中删去,A 的 domain 变为空,DWO, 回溯。
 - After A=3: D_A ={3}, 将 C_1 加入 GAC 队列, B 取 4,5,8,9 时,找不到一个赋值满足 C_1 ,将 4,5,8,9 从 B 的 domain 中删去, D_B ={3},将 C_2 加入 GAC 队列, C 取 3,6,8,9 时,找不到

- 一个赋值满足 C_2 ,将 3,6,8,9 从 C 的 domain 中删去, $D_C=\{2,5\}$,将 C_3 加入 GAC 队列,此时 C_3 是 consistent 的, D_D 的 domain 不变。
- After B=3: 将 C_2 , C_1 加入 GAC 队列, 此时 C_1 , C_2 都是 consistent 的。各 domain 不变。
- After C=2: D_C =2, 将 C_2 , C_3 加入 GAC 队列, 此时 C_3 , C_2 都是 consistent 的。各 domain 不变。
- After D=3: 所有变量赋值完毕。

3 Q3

- $S_1: \forall x \forall y (P(x,y) \to P(y,x)) \Longrightarrow 1.(\neg P(x,y), P(y,x))$
- $S_2: \forall x \forall y \forall z ((P(x,y) \land P(y,z))) \rightarrow P(x,z) \Longrightarrow 2.(\neg P(x,y), \neg P(y,z), P(x,z))$
- $S_3: \forall x \exists y P(x,y) \Longrightarrow 3.P(x,f(x))$
- $4.\neg P(x,x)$
- R[1a, 3](y = f(x)) 5.P(f(x), x)
- R[2b, 5](y = f(x), z = x) 6. $(\neg P(x, f(x)), P(x, x))$
- R[3,6] 7.P(x,x)
- R[4,7] ()

4 Q4

- (1) 对于任何一个人, 只要他的陈述中有一项为假, 就可以判断他在说谎
 - $\neg dontKnow(Peter, Bob) \lor \neg outOfTown(Peter) \to lie(Peter) \Longrightarrow$ 1.(dontKnow(Peter, Bob), lie(Peter))2.(outOfTown(Peter), lie(Peter))
 - $\neg friend(Peter, Bob) \lor \neg hate(Micheal, Bob) \to lie(Alex) \Longrightarrow$ 3.(friend(Peter, Bob), lie(Alex))4.(hate(Micheal, Bob), lie(Alex))
 - $\neg together(Peter, Alex, Bob) \rightarrow lie(Micheal) \Longrightarrow$ 5.(together(Peter, Alex, Bob), lie(Michesal))

因为最多只有一人说了谎,所以至少有两人的供述是真的。

 $[friend(Peter, Bob) \land hate(Micheal, Bob) \land together(Peter, Alex, Bob)] \lor \\ [friend(Peter, Bob) \land hate(Micheal, Bob) \land outOfTown(Peter) \land dontKnow(Peter, Bob)] \lor \\ [outOfTown(Peter) \land dontKnow(Peter, Bob) \land together(Peter, Alex, Bob)] \Longrightarrow$

- $\bullet \ \ 6. (friend(Peter, Bob), together(Peter, Alex, Bob)) \\$
- 7.(dontKnow(Peter, Bob), together(Peter, Alex, Bob))
- ...

由谓词定义可知:

- $\forall x \forall y friend(x,y) \rightarrow \neg dontKnow(x,y) \Longrightarrow 8.(\neg friend(x,y), \neg dontKnow(x,y))$
- $\forall x \forall y together(x, y, Bob) \rightarrow \neg outOfTown(x) \Longrightarrow 9.(\neg together(x, y, Bob), \neg outOfTown(x))$

解文字,说谎的人肯定为凶手:

• $\forall x lie(x) \rightarrow Answer(x) \Longrightarrow 10.(\neg lie(x), Answer(x))$

归结:

- $R[4a, 6a](x = Peter, y = Bob) \ 11.(\neg dontKnow(Peter, Bob), together(Peter, Alex, Bob))$
- R[5a, 11a] 12.(together(Peter, Alex, Bob))
- $R[7a, 12](x = Peter, y = Alex) \ 13.(\neg outOfTown(Peter))$
- R[2a, 13] 14.(lie(Peter))
- R[10a, 14] 15.Answer(Peter)

所以,凶手是 Peter

- (2) 通过假定其中任意一人是 innocent 的,推出另外一个或两个人是凶手(且推不出空子句),来证明不能断定凶手的身份:
 - 与(1)中一样,对于任何一个人,只要他的陈述中有一项为假,则他在说谎:
 - $\neg dontKnow(Peter, Bob) \lor \neg outOfTown(Peter) \rightarrow lie(Peter) \Longrightarrow$ 1.(dontKnow(Peter, Bob), lie(Peter))
 - 2.(outOfTown(Peter), lie(Peter))
 - $\neg friend(Peter, Bob) \lor \neg hate(Micheal, Bob) \to lie(Alex) \Longrightarrow$
 - 3.(friend(Peter, Bob), lie(Alex))
 - 4.(hate(Micheal, Bob), lie(Alex))

• $\neg together(Peter, Alex, Bob) \rightarrow lie(Micheal) \Longrightarrow$ 5.(together(Peter, Alex, Bob), lie(Micheal))

由谓词定义可知:

- $\forall x \forall y friend(x,y) \rightarrow \neg dontKnow(x,y) \Longrightarrow 6.(\neg friend(x,y), \neg dontKnow(x,y))$
- $\forall x \forall y together(x, y, Bob) \rightarrow \neg outOfTown(x) \Longrightarrow 7.(\neg together(x, y, Bob), \neg outOfTown(x))$

解文字,说谎的人肯定为凶手:

- $\forall x lie(x) \rightarrow Answer(x) \Longrightarrow 8.(\neg lie(x), Answer(x))$
- (a) 假定 Alex 是 innocent 的,则他的陈述是真的:
 - 9.friend(Peter, Bob)
 - 10.hate(Micheal, Bob)

归结:

- $R[6a, 9](x = Peter, y = Bob) 11.(\neg dontKnow(Peter, Bob))$
- $R[1, 11] \ 12.lie(Peter)$
- R[8a, 12](x = Peter) 13.Answer(Peter)

所以,在假设 Alex 是 innocent 的情况下, Peter 是凶手。

- (b) 假定 Peter 是 innocent 的,则他的陈述是真的:
 - 14.outOfTown(Peter)
 - 15.dontKnow(Peter, Bob)

归结:

- $R[6b, 15](x = Peter, y = Bob) 16.(\neg friend(Peter, Bob))$
- [3a, 16] 17.lie(Alex)
- [8a, 17](x = Alex) 18. Answer(Alex)
- R[7b, 14](x = Peter) 19. $(\neg together(Peter, y, Bob))$
- $[5a, 19](y = Alex) \ 20.(lie(Micheal))$
- [8a, 20](x = Micheal) 21. Answer(Micheal)

所以,在假设 Peter 是 innocent 的情况下,Alex 和 Michael 是凶手。

- (c) 假定 Michael 是 innocent 的,则他的陈述是真的:
 - 22.together(Peter, Alex, Bob)

归结:

- $R[7a, 22](x = Peter, y = Alex) \ 23.(\neg outOfTown(Peter))$
- $R[2, 23] \ 24.lie(Peter)$
- R[8a, 24](x = Peter) 25. Answer(Peter)

所以,在假设 Michael 是 innocent 的情况下,Peter 是凶手。

在假设任意一个人是 innocent 时,都不能推出空子句,所以不能断定任何一个或两个人是凶手。