PB19111713钟颖康

6.5 分别用带有前向检验、MRV和最少约束值启发式的回溯算法手工求解图6.2中的密码算数问题。

	C_3	C_2	C_1	F	Т	W	0	U	R
初始域	{0,1}	{0,1}	{0,1}	{0,1,,9}	{0,1,,9}	{0,1,,9}	{0,1,,9}	{0,1,,9}	{0,1,,9}
After $C_3=1$	1	{0,1}	{0,1}	{1}	{0,1,,9}	{0,1,,9}	{0,1,,9}	{0,1,,9}	{0,1,,9}
After $F=1$	1	{0,1}	{0,1}	1	{5,,9}	{0,2,,9}	{0,2,,9}	{0,2,,9}	{0,2,,9}
After $C_2=0$	1	0	{0,1}	1	{5,,9}	{0,2,3,4}	{0,2,4,6,8}	{0,2,,9}	{0,2,,9}
After $C_1=0$	1	0	0	1	{5,6,7}	{0,2,3,4}	{0,2,4}	{0,4,6,8}	{0,4,8}
After $O=4$	1	0	0	1	{7}	{0,3}	4	{0,6}	{8}
After $T=7$	1	0	0	1	7	{0,3}	4	{0,6}	{8}
After $R=8$	1	0	0	1	7	{0,3}	4	{0,6}	8
After $W=3$	1	0	0	1	7	3	4	{6}	8
After $U=6$	1	0	0	1	7	3	4	6	8

- 1. 选择 C_3 变量。它的域是 $\{0,1\}$
- 2. 为 C_3 选择值1(和的前导数字非0,即F非0)
- 3. 选择只有一个剩余值的F
- 4. 为F选择值1。同时T、W、O、U、R都不能为1,且T必须大于等于5以产生进位
- 5. C_2 、 C_1 的最小剩余值都为2,选择 C_2
- 6. 0、1都能通过前向检验,为 C_2 选择值0。同时W必须小于5以免产生进位,且O是偶数
- 7. 选择只有一个剩余值的 C_1
- 8. 0、1都能通过前向检验,为 C_1 选择值0。同时U必须是偶数
- 9. 由于没有 C_1, C_2 进位,O必须是小于5的偶数。同时由于O+O=R,所以R为 $\{0,4,8\}$;T+T进位后余数为O,所以T \leq 7
- 10. 经试错, O=0、2时均会产生矛盾, 故为O选择值4
- 11. 选择只有一个剩余值的T
- 12. 为T选择值7
- 13. 选择只有一个剩余值的R
- 14. 为R选择值8
- 15. W和U的最小剩余值都为2,选择W
- 16. 0不能通过前向检验,为W选择值3。同时U为{6}
- 17. 选择U, 值为6

6.11 用AC-3算法说明弧相容对图6.1中问题能够检测出部分赋值, WA=red, V=blue的不相容。

- (SA,WA)消除不相容,可得SA={G,B}
- (SA,V)消除不相容,可得SA={G}
- 同理可得NT={B},NSW={R}
- (Q,NT)消除不相容,可得Q={R,G}
- (Q,NSW)消除不相容,可得Q={G}
- (Q,SA)消除不相容,可得Q=∅

所以{WA=R,V=B}不相容。

6.12 用AC-3算法求解树结构CSP在最坏情况下的复杂度是多少?

- 不妨设有n个变量,变量值域最大为d个元素
- 树结构下,弧的数量为O(n),检验一条弧的相容性可以在 $O(d^2)$ 时间内完成
- ullet 弧相容队列采用逆拓扑排序结构,即可无需重复检验,每条弧仅检验一次,故总复杂度为 $O(nd^2)$