

§2 程序与系统模型

§2.1 流程图程序

习题： 计算阶乘程序的流程图程序表示, 及相应的 (B, V) 和 I 。

解答

$beg:$	$(x, y) := (1, a)$	goto z_0
$z_0:$	if $(y > 1)$	goto z_1 else goto end
$z_1:$	$(x, y) := (x * y, y - 1)$	goto z_0

图 1 流程图程序

$B = (F, P)$ 和 V 定义如下:

F	$=$	$\{1, -, *\}$
P	$=$	$\{>\}$
V	$=$	$\{x, y, a\}$

$I = (Int, I_0)$

$I_0(1)$	$=$	1
$I_0(-)$	$=$	-
$I_0(*)$	$=$	\times
$I_0(>)$	$=$	$>$

§2.2 结构化循环语句程序

习题： 计算阶乘程序的结构化循环语句程序表示, 及相应的 (B, V) 和 I 。

解答

$x = 1; y = a;$
while $(y > 1)$ do $x := x * y; y := y - 1$ od

图 2 结构化循环语句程序

$B = (F, P)$ 和 V 定义如下:

F	$=$	$\{1, -, *\}$
P	$=$	$\{>\}$
V	$=$	$\{x, y, a\}$

$I = (Int, I_0)$

$I_0(1)$	$=$	1
$I_0(-)$	$=$	-
$I_0(*)$	$=$	\times
$I_0(>)$	$=$	$>$

§2.3 一阶迁移系统 (FTS)

习题： 计算阶乘程序的一阶迁移系统表示，及相应的 (B, V) 和 I 。

解答

计算阶乘的程序表示为 B 上的迁移系统 (T, Θ)

T 为以下迁移:	
$s = beg$	$\longrightarrow (x, y, s) := (1, a, z_0)$
$s = z_0 \wedge (y > 1)$	$\longrightarrow (s) := (z_1)$
$s = z_0 \wedge \neg(y > 1)$	$\longrightarrow (s) := (end)$
$s = z_1$	$\longrightarrow (x, y, s) := (x * y, y - 1, z_0)$
$\Theta = (s = beg \wedge a \geq 0)$ 。	

图 3 一阶迁移系统

$B = (F, P)$ 和 V 定义如下:

F	$= \{beg, end, z_0, z_1, 1, -, *\}$
P	$= \{=, >, \geq\}$
V	$= \{x, y, a, s\}$

$I = (Int, I_0)$

$I_0(beg)$	$= 0$
$I_0(end) = I_0(1)$	$= 1$
$I_0(z_0)$	$= 2$
$I_0(z_1)$	$= 3$
$I_0(-)$	$= -$
$I_0(*)$	$= \times$
$I_0(=)$	$= =$
$I_0(>)$	$= >$
$I_0(\geq)$	$= \geq$

§2.4 标号迁移系统与自动机

习题：

定义扩展 Büchi 自动机的并与交。

解答

给定两个扩展 Büchi 自动机 $\mathcal{B}_1 = \langle \Sigma, S_1, \Delta_1, I_1, F_1 \rangle$, $\mathcal{B}_2 = \langle \Sigma, S_2, \Delta_2, I_2, F_2 \rangle$ 且 $S_1 \cap S_2 = \emptyset$ 。

并

设

$$F = \{f \cup S_2 \mid f \in F_1\} \cup \{S_1 \cup f \mid f \in F_2\}$$

定义 $\mathcal{B}_1 \cup \mathcal{B}_2 = \langle \Sigma, S_1 \cup S_2, \Delta_1 \cup \Delta_2, I_1 \cup I_2, F \rangle$ ，则 $\mathcal{L}(\mathcal{B}_1 \cup \mathcal{B}_2) = \mathcal{L}(\mathcal{B}_1) \cup \mathcal{L}(\mathcal{B}_2)$ 。

交

设

$$\Delta = \{((q_1, q_2), a, (q'_1, q'_2)) \mid (q_1, a, q'_1) \in \Delta_1, (q_2, a, q'_2) \in \Delta_2\}$$

$$F = \{f \times S_2 \mid f \in F_1\} \cup \{S_1 \times f \mid f \in F_2\}$$

定义 $\mathcal{B}_1 \cap \mathcal{B}_2 = \langle \Sigma, S_1 \times S_2, \Delta, I_1 \times I_2, F \rangle$, 则 $\mathcal{L}(\mathcal{B}_1 \cap \mathcal{B}_2) = \mathcal{L}(\mathcal{B}_1) \cap \mathcal{L}(\mathcal{B}_2)$.

习题：

一、讨论存在扩展 Büchi 自动机上的二元运算 \oplus 使得 $L(A \oplus B) = L(A \cup B)$ 且 $A \oplus B$ 比 $A \cup B$ 小的可能性。

二、讨论存在扩展 Büchi 自动机上的二元运算 \otimes 使得 $L(A \otimes B) = L(A \cap B)$ 且 $A \otimes B$ 比 $A \cap B$ 小的可能性。

解答

讨论字符、状态、迁移、初始状态、接受状态。

讨论状态的可达性及相关的迁移。

讨论接受状态：

比如定义 $(A \oplus B)$ 中的接受状态集的集合如下：

$$F = \{f_A \cup f_B \mid f_A \in F_A, f_B \in F_B\}$$

习题：

给定扩展 Büchi 自动机 $\mathcal{B} = \langle \Sigma, S, \Delta, I, \{f_1, \dots, f_n\} \rangle$. 定义与之语言相同的 Büchi 自动机。

解答

定义

$n(s, i)$	=	if $(i = n)$ then 0; else if $(s \in f_{i+1})$ then $i + 1$; else i .
S'	=	$S \times \{0, \dots, n\}$
Δ'	=	$\{(s, i), a, (s', n(s', i)) \mid (s, a, s') \in \Delta, i \in \{0, \dots, n\}\}$
I'	=	$I \times \{0\}$
F'	=	$S \times \{n\}$

定义 Büchi 自动机 $\mathcal{B}' = \langle \Sigma, S', \Delta', I', F' \rangle$, 则 $\mathcal{L}(\mathcal{B}') = \mathcal{L}(\mathcal{B})$.

§2.5 时间自动机

习题： 设有红、黄、绿三种颜色的信号灯。要求信号灯的变化依次为绿、红、黄、绿、红、黄、绿等，且黄灯的长度为 1，绿灯的长度不小于 10，红灯的长度不小于 10，变化周期绿、红、黄的总长度为 30。设计一个信号灯变化的模型。能否设计一个模型使得绿灯和红灯的长度逐渐趋于一致？

解答

(1) $A = \langle \Sigma, S, \Delta, I, F \rangle$ 其中

- $\Sigma = \{a, b, c\}$.
- $S = \{s_0, s_1, s_2\}$.
- $\Delta = \{$
 $(s_0, a, \{y\}, 10 \leq x \leq 19, s_1),$
 $(s_1, b, \{\}, x = 29, s_2),$
 $(s_2, c, \{x\}, x = 30, s_0)$
 $\}$.
- $I = \{s_0\}$.
- $F = \{s_0, s_1, s_2\}$.

(2) $B = \langle \Sigma, S, \Delta, I, F \rangle$ 其中

- $\Sigma = \{a, b, c\}$.
- $S = \{s_0, s_1, s_2, s_3\}$.
- $\Delta = \{$
 $(s_0, a, \{y\}, x = 19, s_1),$
 $(s_1, b, \{\}, x = 29, s_2),$
 $(s_2, c, \{x\}, x = 30, s_3),$
 $(s_3, a, \{y\}, x \geq 14.5 \wedge y < 30, s_1)$
 $\}$.
- $I = \{s_0\}$.
- $F = \{s_0, s_1, s_2, s_3\}$.

§2.6 Petri 网

习题： 设有四个生产者 A、B、C、D 和一个消费者 E。用 Petri 网描述以下过程。A 不停地生产零件 a，B 不停地生产零件 b，C 使用 a 和 b 生产零件 c，D 使用 a 和 c 生产产品 d，E 不停地消费产品 d。

解答

定义 $\langle P, T, F, M_0 \rangle$ 如下：

- $P = \{a, b, c, d\}$
- $T = \{A, B, C, D, E\}$
- $F =$
 $\{(A, a), (B, b), (C, c), (D, d)\} \cup$
 $\{(a, C), (a, D), (b, C), (c, D), (d, E)\} \cup$
- $\forall s \in P. (M_0(s) = 0)$.