# 第十一章 并发论

# 并行与并发

#### 并行(parallel):

ab与ba有相同的后果则a和b并行。 但什么是后果呢? 中间状态和最终结果同等重要 a和b可以同时进行=>并行的传递性?

并发 (concurrent): 不相依赖

### 研究的对象

以出现网为背景研究并发现象的结果, 提出并发现象<mark>应该</mark>遵循的若干公里

出现网:系统进程的忠实记录。

T元—代表事件的出现或发生

S元—某个具体资源的历史:它的产生和被消耗。如果把资源的共存看成并发,把资源存在于事件发生之前、之中、之后看成资源和事件并发,那么,出现网是研究并发性质最合适的对象。

# 并发的定义:

设X为出现网中包含所有元素的集合,元素之间的因果 关系及由因果关系产生的顺序用 "<"

严格偏序集(X,<):

$$(\langle \subseteq X \times X) \land (\langle \cap Id = \Phi) \land (\langle ^2 \subseteq \langle)$$

对严格偏序集可以定义无序关系。并发关系就 是出现网元素之间由<产生的无序关系。

定义  $x co y \Leftrightarrow x, y \in X \land \neg(x < y) \land \neg(y < x)$  即:  $co = \langle \cup \rangle$ 

### A0~A2

- (A0) |X|>1 非平凡
- (Al) Id ⊆ co 自返性
- (A2)  $co = co^{-1}$  对称性

### li关系

定义11-2:  $li = < \cup Id \cup >$  称为由偏序关系<产生的有序关系。

 $Id \subseteq li$   $li \cap co = Id$ 

 $li = li^{-1}$   $li \cup co = X \times X$ 

并发关系是否有传递性?若有就是一个等价关系,从而把X分解为等价类,等价类内的元素并发,等价类由(X,>)确定了完全的顺序。如果出现网是一个信号留下的轨迹,X退化为一条线,并发才可能是传递的。系统进程一般不会只有一个信号,几个信号也不会互不相关,因此,一般而言,并发是不传递的。

令  $Co(x) = \{y \mid (x,y) \in co\}$ ,若x不等于y,但是Co(x) = Co(y),那么,对关系并发而言,x和y虽然不同确是无法区分的。我们把x和y的这种关系记为 $\tilde{co}$ 

 $x \tilde{co} y$ : $\Leftrightarrow Co(x) = Co(y)$  称为co的传递核。 在研究并发时我们不关心不能用并发关系 区分的元素。即要求 $x \tilde{co} y \rightarrow x = y$ 。

#### $(A3)\sim(A5)$

(A3) 
$$\tilde{co} = Id$$

(A4) 
$$\tilde{li} = Id$$

$$(A5)$$
  $\tilde{co} = \tilde{li}$  不可化简公理

A3,A4说明并发论研究的对象至少包含两条线的结构。假设 X只有一条线,即 $\forall x \in X$ : Li(x) = X,由A4知,X应化简为一个元素,但公里A0要求|X|>1  $A(3)\sim A(5)$  不是独立的。

如果(X,co)只包含几条互不相交的线,那么由A4知,这几条线应各自简化为一个点,再由A3知,这几个点应化简为一个点。所以,在cobegin 和coend之间的几个并发顺序程序若互不通信的话,按网论的并发公理,应作为一个点处理。

#### $(A6) \sim (A8)$

定义  $co^* = co^0 \cup co^1 \cup co^2 \cup \cdots = \bigcup_{n=0}^{\infty} co^n$  为co关系的传递闭包。

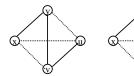
(A6) 
$$co^* = X \times X$$

$$(A7) li^* = X \times X$$

$$(A8)$$
  $co^* = li^*$  相干公理

A7说明任意两点都由信号连接,A6说明任意两点间可以经过觉察不到的有限步抵达。

# 满足A0~A8的最小结构



只要指定左图中任意一个li关系的顺序,则li中的所有顺序都确定了,这种关系称为自然顺序。

### (A9) (X,co)为自然非序

换眼之只要指定左图中任意一个li关系的顺序,则li中的所有顺序都确定了,这种关系称为自然顺序。

### 切和线

设r是X上的二元关系, $a \subseteq X$ ,Ken(a,r)定义为:

 $(\forall x, y \in a: (x, y) \in r \cup r^{-1} \cup Id) \land (\forall x \notin a \exists y \in a: (x, y) \in r \cup r^{-1} \cup Id)$  即, a是X中两两具有关系r的极大集合。

定义11-3: cut(c): $\Leftrightarrow Ken(c,co)$ 

线是一个信**等社进程体的**模迹,切是进程的 瞬像,要求每个信号都在进程上留下痕迹是 合理的。因此要求:

#### K 稠密性及(A10)

 $cut(c) \land line(l) \rightarrow c \cap l \neq \Phi$  这是co关系的一种稠密性,K\_稠密定义为:

定义11-4: Kdense(X,co)为

 $Ken(c,co) \land Ken(l,li) \rightarrow c \cap l \neq \Phi$ 

(A10) Kdense(X,co)

### Ndense 及(A11)

定义11-5:  $Ndense(X,co): \forall x, y,u,v \in X:$   $(x \text{li } y \land y \text{li } v \land v \text{li } u \land x \text{cou} \land x \text{cov} \land y \text{cou})$   $\rightarrow (\exists z \in X: x \text{coz} \land z \text{cou} \land y \text{li } z \land v \text{li } z)$ 



(A11) Ndense(X,co)

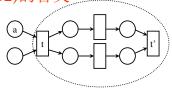
#### (A12)(A13)

定义11-6:  $P := Cl - Id \ G := P \cup P^{-1}$  其中  $x \ Cl \ y :\Leftrightarrow x, y \in X \land Li(x) \subseteq Li(y) \ x$  称为y 的聚点;  $Cl(a) = \{y \mid \exists x \in a : x \ cl \ y\}$  a的闭包。

$$(A12) P^2 = \Phi$$

$$(A13) G^* = X \times X$$

# (A12)的含义



由P的 含义知: G为互 邻关系

a Cl t,t Cl t'。但上述结构不是不可化简的。根据A(3-5)一条线上的任意两个相邻的点必有一个分支点,任意两个分支点是不完全相同的线的汇聚。  $dom(P) \cap cod(P) = \Phi$ 

### (A14)(A15)

(A14) 对所有 $x \in X$ ,在Vic(x)中 $co^2 \subseteq co$ (A15) 对所有 $x \in X$ ,在Vic(x)中 $co^2 \neq \Phi \land co^2 \subseteq co$ 其中,Vic(x)指x的邻点集合。



co<sup>2</sup>下的两个等价类 -co<sup>2</sup>同时也是的等价类 (A15)给出了局部可定 向性

#### $(A16)\sim(A18)$

与用Li定义聚点类似,可以用Co定义聚点:

$$x \text{ Cl' } y \Leftrightarrow Co(x) \subseteq Co(y)$$

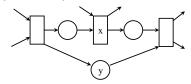
定义11-7:D:= Cl'-Id, H=DUD-1

(A16) 
$$D^2 = \Phi$$

$$(A17) D^2 = P^2$$

$$(A18) H^* = X \times X$$

### (A16~18)的含义



Co(y)包含了Co(x),满足xCl'y的x必然是信号的汇聚点,y是信号。x是y的细节。A18表明一个元素要么有细节,要么是其它某个元素的细节。

# (A19)锥形相交性质

前锥: 所有小于或等于x的点集合称为x的

前锥。

后锥: 所有大于或等于x的点集合称为x的

后锥。

(A19)  $\forall x, y \in X$ :

 $x \downarrow y \rightarrow \exists u, v : u < x < v \land u < y < v$ 

#### (A20)(A21)

(A20) (X,<)是具有K稠密性的严格组合偏序,无跳也无G1型沟。

(A21) (X,<)是具有K稠密性的严格组合偏序,无跳也无G2型沟。

