

## 第四章

### 「相異二元樹」與「正規中括號」的對應關係

#### 一·前言

在這一章，我們要討論：「相異二元樹」和「正規中括號」的對應關係。

我們先來看看  $t_2=2$  的情形：



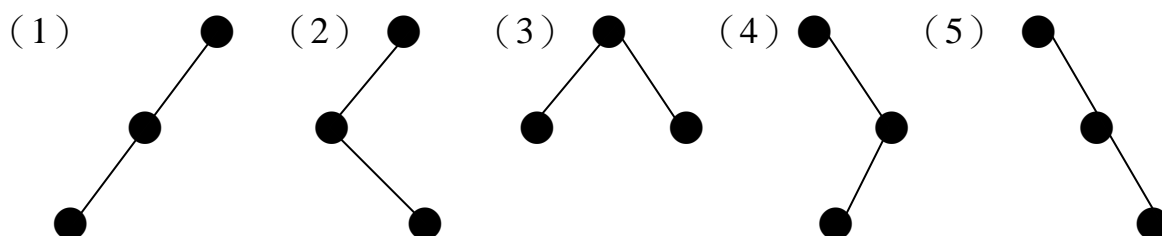
對應到 **【(】**

**【)】**

#### 二·操作手法

- (1) 若規定每個節點對應到一組正規中括號。
- (2) 位於樹根之左子樹裏的節點所對應的正規中括號置於樹根所對應的【】之裏面；位於樹根之右子樹裏的節點所對應的正規中括號置於樹根所對應的【】之右邊。

這和前面由「 $n$  個運算符號之結合律運算」對應到「正規中括號」的操作手法是一樣的（將樹根想成是最後運算符號即可）。我們再看看  $t_3=5$  的情形：



對應到 **【【(】】**

**【(】)】**

**【(】)【】**

**【)【(】】**

**【)【(】)】**

### 三·對射函數之證明

#### (I) 對射函數的建立 (見〔4〕P.5)

設  $T$  為有  $n$  個節點的相異二元樹所形成的集合；

$B$  為  $n$  組正規中括號所形成的集合；

定義對應函數  $f: T \rightarrow B$ ，依據下列步驟來建構  $B=f(T)$

- ①  $T$  集合中的每個節點對應到一組正規中括號。
- ② 位於樹根之左子樹裏的節點所對應的正規中括號置於樹根所對應的【】之裏面；位於樹根之右子樹裏的節點所對應的正規中括號置於樹根所對應的【】之右邊。

#### (II) $f$ 是 1 對 1 且映成 (onto) 函數

我們將證明所定義的函數  $f$  是 1 對 1 且映成 (onto)：

(i)  $f$  是 1 對 1 函數：即若  $T$  集合中有二個元素  $\bar{t}_n$ 、 $\hat{t}_n$ ，使得  $f(\bar{t}_n)=f(\hat{t}_n)=\bar{b}_n$ ，

則  $\bar{t}_n=\hat{t}_n$  恆成立；其中  $\bar{b}_n$  表示有  $n$  組正規中括號。

(ii)  $f$  是映成 (onto) 函數：對於集合  $B$  中任意的一組正規中括號  $\bar{b}_n$ ，在集合  $T$

中皆存在一個元素  $\bar{t}_n$  具有  $n$  個節點的相異二元樹，使得  $f(\bar{t}_n)=\bar{b}_n$

我們對  $\bar{b}_n$  的組數  $n$  做歸納法：

(1)  $n=1$  時，即集合  $B$  中只有一個元素  $\bar{b}_1 = \text{【】}$ ，

又  $T$  集合中也只有一個元素  $\bar{t}_1 = \bullet$ ，根據函數  $f$  的定義知道  $f(\bar{t}_1)=\bar{b}_1$ ，


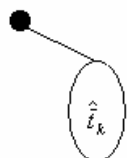
所以函數  $f$  是 1 對 1 且映成 (onto) 函數。

(2) 假設  $n=1, 2, \dots, k$  時，函數  $f$  是 1 對 1 且映成 (onto) 函數。

(3) 當  $n=k+1$  時，

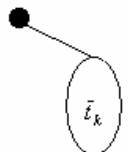
由  $\bar{t}_{k+1}$  中的樹根 (root) 所對應到的那組正規中括號 **【<sub>l</sub>】** 之“右中括號】”所在的位置  $l$  來討論，而  $l$  是針對“所有右括號】”的位置由小而大給予編號 1 到  $k+1$ 。

① 若  $l=1$  時，即  $\bar{b}_{k+1} = \mathbf{【}_1 \bar{b}_k$ ，其中  $\bar{b}_k$  表示有  $k$  組正規中括號。

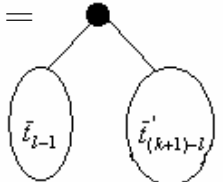
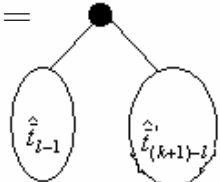
(i) 已知  $\bar{b}_{k+1} = f(\bar{t}_{k+1}) = f(\hat{t}_{k+1})$ ，且  $\bar{t}_{k+1} =$  ， $\hat{t}_{k+1} =$  

則由函數  $f$  之定義知  $f(\bar{t}_k) = \bar{b}_k = f(\hat{t}_k)$ ，又由 (2) 之歸納假設知道  $\bar{t}_k = \hat{t}_k$ ，故得證  $\bar{t}_{k+1} = \hat{t}_{k+1}$ ，即證明了函數  $f$  是 1 對 1 函數，其中  $\bar{t}_k$ 、 $\hat{t}_k$  分別表示各有  $k$  個節點的相異二元樹。

(ii) 由 (2) 之歸納假設知道，集合  $T$  中存在一組  $\bar{t}_k$ ，使得  $f(\bar{t}_k) = \bar{b}_k$

令  $\bar{t}_{k+1} =$  ，則  $\bar{t}_{k+1}$  是有  $k+1$  個節點的相異二元樹，且  $f(\bar{t}_{k+1}) = \bar{b}_{k+1}$ ，即證明了函數  $f$  是映成 (onto) 函數。

② 若  $2 \leq l \leq k$  時，即  $\bar{b}_{k+1} = \mathbf{【}_{l-1} \bar{b}_{(k+1)-l}$ ，其中  $\bar{b}_j$  表示有  $j$  組正規中括號。

(i) 已知  $\bar{b}_{k+1} = f(\bar{t}_{k+1}) = f(\hat{t}_{k+1})$ ，且  $\bar{t}_{k+1} =$  ， $\hat{t}_{k+1} =$  

則由函數  $f$  之定義知  $f(\bar{t}_{l-1}) = \bar{b}_{l-1} = f(\hat{t}_{l-1})$ ，且  $f(\bar{t}'_{(k+1)-l}) = \bar{b}_{(k+1)-l} = f(\hat{t}'_{(k+1)-l})$

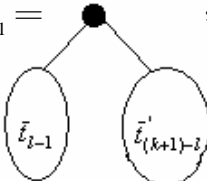
又  $\because 1 \leq l-1 \leq k-1$ ，且  $1 \leq k+1-l \leq k-1$ ， $\therefore$  由 (2) 之歸納假設知道，

$\bar{t}_{l-1} = \hat{t}_{l-1}$  及  $\bar{t}_{(k+1)-l} = \hat{t}_{(k+1)-l}$ ，故得證  $\bar{t}_{k+1} = \hat{t}_{k+1}$ ，即證明了  $f$  是 1 對 1 函數；

其中  $\bar{t}_j$ 、 $\bar{t}'_j$ 、 $\hat{t}_j$ 、 $\hat{t}'_j$  分別表示各有  $j$  個節點之相異二元樹。

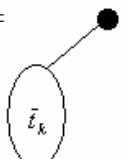
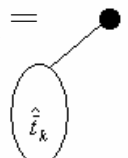
(ii)  $\because 1 \leq l-1 \leq k-1$ ，且  $1 \leq (k+1)-l \leq k-1$ ， $\therefore$  由 (2) 之歸納假設知道：

存在  $\bar{t}_{l-1}$ ，使得  $f(\bar{t}_{l-1}) = \bar{b}_{l-1}$ ，且存在  $\bar{t}'_{(k+1)-l}$ ，使得  $f(\bar{t}'_{(k+1)-l}) = \bar{b}_{(k+1)-l}$ 。

令  $\bar{t}_{k+1} =$  ，則  $\bar{t}_{k+1}$  為有  $k+1$  個節點的相異二元樹，而且  $f(\bar{t}_{k+1}) = \bar{b}_{k+1}$ 。

即證明了函數  $f$  是映成 (onto) 函數。

③ 若  $l=k+1$  時，即  $\bar{b}_{k+1} = \mathbf{[ \bar{b}_k ]}$ ，其中  $\bar{b}_k$  表示有  $k$  組正規中括號。

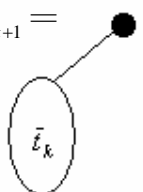
(i) 已知  $\bar{b}_{k+1} = f(\bar{t}_{k+1}) = f(\hat{t}_{k+1})$ ，且  $\bar{t}_{k+1} =$  ， $\hat{t}_{k+1} =$  

則由函數  $f$  之定義知  $f(\bar{t}_k) = \bar{b}_k = f(\hat{t}_k)$ ，又由 (2) 之歸納假設知道  $\bar{t}_k = \hat{t}_k$ ，

故得證  $\bar{t}_{k+1} = \hat{t}_{k+1}$ ，即證明了函數  $f$  是 1 對 1 函數，其中  $\bar{t}_k$  與  $\hat{t}_k$  分別表示各有

$k$  個節點的相異二元樹，

(ii) 由 (2) 之歸納假設知道，集合  $T$  中存在一組  $\bar{t}_k$ ，使得  $f(\bar{t}_k) = \bar{b}_k$

令  $\bar{t}_{k+1} =$  ，則  $\bar{t}_{k+1}$  是有  $k+1$  個節點的相異二元樹，且  $f(\bar{t}_{k+1}) = \bar{b}_{k+1}$ ，

即證明了函數  $f$  是映成 (onto) 函數。

由以上之證明可知： $f$  是 1 對 1 且映成 (onto) 函數。