

# 有限集合不同构的等价关系数

广西计算中心 罗海鹏

## 提 要

关系是代数学中的一个基本概念,它在随着计算机科学的发展而流行起来的离散数学中,也占有一个重要的地位。等价关系是一类重要的关系。本文给出有限集合的不同构的等价关系数的解析公式,并给出它的递推公式的计算程序。

## 一、预备知识

本文的基本概念,均参照(1)、(2)。

定义、如果A、B是有限集合,  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ ,  $B = \{b_1, b_2, \dots, b_m\}$ , 则A与B的笛卡尔积  $A \times B = \{(a_i, b_j) | 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m\}$ 。

由上面定义我们有  $A^2 = A \times A = \{(a_i, a_j) | 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq n\}$ 。

定义、如果  $R \subset A^2$ , 则R是集合A的关系。

定义、集合A的关系R, 如果满足

i) 自反性:  $\forall x \in A, (x, x) \in R$ ,

ii) 对称性:  $\forall x, y \in A, (x, y) \in R \Leftrightarrow (y, x) \in R$ ,

iii) 传递性:  $\forall x, y, z \in A, (x, y) \in R, (y, z) \in R \Leftrightarrow (x, z) \in R$ ,

则R叫做集合A的等价关系。

定义、如果  $[a] = \{x | (x, a) \in R\}$ , 这里R是等价关系, 则  $[a]$  叫做关系R的一个等价类。

例1、如果集合A的元素个数是n, 即  $|A| = n$ , 则不同构的关系数为  $2^{n^2}$ 。

证明:

$|A^2| = n^2$ , 在这  $n^2$  个数对中, 一个也不取, 则组成空关系, 这样的关系有  $\binom{n^2}{0}$ , 取出一个数对, 则组成一个元素的关系, 这样的关系共有  $\binom{n^2}{1}$  个, ……最后, 取出所有的数对, 则组成完全关系, 这样的关系有  $\binom{n^2}{n^2}$  个。那么, 各种不同的关系的总数为

$$\begin{aligned} & \binom{n^2}{0} + \binom{n^2}{1} + \dots + \binom{n^2}{n^2} = (1 + 1)^{n^2} \\ & = 2^{n^2} \end{aligned}$$

即不同构的关系数为  $2^{n^2}$  个。

在这  $2^{n^2}$  个关系中，有多少是等价关系呢？这就是本文要讨论的问题。

定义、对有限集合  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ ，如果  $S = \{A_1, A_2, \dots, A_m\}$ ，这里  $A_i \subset A (1 \leq i \leq m)$ ，满足

- i)  $A_i \neq \phi, 1 \leq i \leq m,$
- ii)  $A_i \cap A_j = \phi, i \neq j, 1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq m,$
- iii)  $\bigcup_{i=1}^m A_i = A,$

则  $S$  叫做集合  $A$  的划分。

设  $A$  的所有划分的集合为  $S^*$ ，所有等价关系的集合为  $R^*$ 。

例 2、 $S^*$  和  $R^*$  的元素是一一对应的。

证明：

对于  $\forall S \in S^*$ ，不妨设  $S = \{A_1, A_2, \dots, A_k\}$ ，则我们可以构造一关系  $R = A_1^2 \cup A_2^2 \cup \dots \cup A_k^2$ 。对每一个确定的  $S$ ，用我们的构造方法，得到的  $R$  是唯一的。

进一步考查上面的  $R$ ，容易知道它满足

- ①自反性。因为对任意的  $x \in A$ ，总有  $x \in A_i (1 \leq i \leq k)$ ， $(x, x) \in A_i^2$ ，而  $A_i^2 \subset R$ ，故  $(x, x) \in R$ 。
- ②对称性。因为对任意的  $x, y \in A$ ，如果  $(x, y) \in R$ ，由  $x \in A_i, y \in A_j (1 \leq i \leq k, 1 \leq j \leq k) \Rightarrow A_i = A_j = A$ ，即  $(x, y) \in A_i^2$ ，则  $(y, x) \in A_i^2 \Rightarrow (y, x) \in R$ 。
- ③传递性。因为对任意的  $x, y, z \in A$ ，如果  $(x, y) \in R, (y, z) \in R$ ，知  $x, y, z \in A_i \Rightarrow (x, z) \in A_i^2$ 。

因此，关系  $R$  是一等价关系，即  $R \in R^*$ 。

这样，我们构造了一个映射

$$f: S^* \longrightarrow R^*$$

$$\{A_1, A_2, \dots, A_k\} \longrightarrow A_1^2 \cup A_2^2 \cup \dots \cup A_k^2$$

另一方面，对于任意的  $R \in R^*$ ，有  $R$  的所有的等价类  $[a_1], [a_2], \dots, [a_k]$ ，而这些等价类满足

- ①  $[a_i] \neq \phi, 1 \leq i \leq k,$   
因为对任意  $i$ ，至少  $a_i \in [a_i]$ 。
- ②  $[a_i] \cap [a_j] = \phi, i \neq j,$   
因为如果不是这样，则有  $x \in [a_i]$  且  $x \in [a_j] \Rightarrow (a_i, a_j) \in R \Rightarrow [a_i] = [a_j]$ 。
- ③  $\bigcup_{i=1}^k [a_i] = A,$

因为  $\forall x \in A, x \in [x]$ 。

那么，我们令  $S = \{[a_1], \dots, [a_k]\}$ ，则  $S \in S^*$ 。

又每一个等价关系，它所对应的等价类的集合是唯一的。

故我们有一映射

$$g: R^* \longrightarrow S^*$$

$$\{a_1\}^2 \cup \dots \cup \{a_k\}^2 \longrightarrow \{[a_1], \dots, [a_k]\}$$

综上所述,  $S^*$ 和 $R^*$ 是一一对应的。

## 二、不同构的等价关系数

由以上讨论我们知道, 对于有限集合 $A$ , 不同构的等价关系数和它的不同的划分数是一样的。如果我们求出 $A$ 的不同的划分数即得到了不同构的等价关系数。(3)用Bell数给出划分的数目和列表算法。本文给出划分的直接解析公式和划分的递推公式的计算程序。

定理1、对于 $n$ 个元素的集合 $A$ , 它的不同的划分数为

$$\sum_{\substack{k=1 \\ n_1 + \dots + n_k = n \\ n_i > 0}}^n \frac{n!}{n_1! \dots n_k! k!}$$

证明:

设 $S = \{A_1, A_2, \dots, A_k\}$ 是 $A$ 的一个划分, 这里 $|A_1| = n_1, |A_2| = n_2, \dots, |A_k| = n_k$ 那么根据划分的定义知道 $\sum n_i = n, n_i > 0 (i = 1, 2, \dots, k)$ 。下面讨论这种形式的划分的个数。

从 $n$ 个元素中取 $n_1$ 个的方式有 $\binom{n}{n_1}$ 种,

从余下的元素中取 $n_2$ 个的方式有 $\binom{n - n_1}{n_2}$ 种,

.....

最后, 剩下的全部 $n_k$ 个元素都取出来的方式有 $\binom{n_k}{n_k}$ 种。

则在这种形式下的不同的划分数共有

$$\binom{n}{n_1} \binom{n - n_1}{n_2} \dots \binom{n_k}{n_k} = \frac{n!}{n_1! n_2! \dots n_k!}$$

这是第一类斯特林数, 即 $k$ 个变量的多项式

$$(x_1 + x_2 + \dots + x_k)^n$$

的 $x_1^{n_1} x_2^{n_2} \dots x_k^{n_k}$ 项的系数。

$k$ 可取 $1, 2, \dots, n$ , 故总的划分数为

$$\sum_{\substack{k=1 \\ n_1 + \dots + n_k = n \\ n_i > 0}}^n \frac{n!}{n_1! \dots n_k! k!}$$

上式的分母中有 $k!$ , 这是因为对于每一个 $k$ , 当 $n_1, \dots, n_k$ 固定时, 这 $k$ 个数的任意一个排列得到的划分是同一个, 故在求和的分母中, 要加上 $k!$ 。

由于对于 $n$ 个元素的集合 $A$ , 不同的划分数和不同构的等价关系的数目是一一对应的, 故不同构的等价关系数为

$$\sum_{\substack{k=1 \\ n_1 + \dots + n_k = n \\ n_i > 0}}^n \frac{n!}{n_1! \dots n_k! k!}$$

只要给出一个集合  $A$ ,  $|A| = n$ , 我们就可以通过上面的公式计算出不同构的等价关系数。不过这个计算特别繁, 如果用计算机来算, 这个程序也很不好编。

下面我们给出求  $n$  个元素的有限集合的划分数的一个递推公式, 在实际应用中, 它比上面的公式方便些。

设  $S_n$  为  $n$  个元素的集合的不同的划分数, 并设  $S_0 = 1$ 。

$$\text{定理 2、} S_n = S_{n-1} + \binom{n-1}{1} S_{n-2} + \dots + \binom{n-1}{n-1} S_0$$

证明:

设  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ 。

$A \setminus \{a_1\}$  的不同的划分数是  $S_{n-1}$ , 这其中的每一个划分并上  $\{\{a_1\}\}$ , 构成一个  $A$  的划分。

$A \setminus \{a_1, a_2\}$  ( $2 \leq i \leq n$ ) 的不同的划分数是  $\binom{n-1}{1} \cdot S_{n-2}$ , 这其中的每一个划分并上  $\{\{a_1, a_2\}\}$ , 构成  $A$  的一个划分, 这些划分和上段那些划分显然是不同的。

$A \setminus \{a_1, a_2, a_3\}$  ( $i \neq j, 2 \leq i \leq n, 2 \leq j \leq n$ ) 的不同的划分数是  $\binom{n-1}{2} \cdot S_{n-3}$ , 这其中的每一个划分并上  $\{\{a_1, a_2, a_3\}\}$ , 即构成  $A$  的一个划分, 这些划分和上面那些划分显然是不同的。

.....

$\{a_i\}$  ( $i \neq 1$ ) 的不同的划分数是  $\binom{n-1}{n-2} \cdot S_1$ , 这些划分中的每一个并上  $\{A \setminus \{a_i\}\}$ , 即构成  $A$  的一个划分, 它和上面所有的划分都是不同的。

$\phi$  的划分数是 1, 我们不妨把它记为  $\binom{n-1}{n-1} \cdot S_0$ , 这个划分并上  $\{A\}$ , 构成  $A$  的一个划分, 它和上面所有的划分是不同的。

故  $A$  的不同的划分的总数

$$S_n = S_{n-1} + \binom{n-1}{1} S_{n-2} + \dots + \binom{n-1}{n-1} S_0$$

由  $S_0 = 1$ , 有

$$S_1 = S_0 = 1,$$

$$S_2 = S_1 + \binom{1}{1} S_0 = 2,$$

$$S_3 = S_2 + \binom{2}{1} S_1 + \binom{2}{2} S_0 = 5,$$

$$S_4 = S_3 + \binom{3}{1} S_2 + \binom{3}{2} S_1 + \binom{3}{3} S_0 = 15,$$

.....

往下, 如用手算, 还是很繁的。我们在 Z-80B 档微型计算机上用 CBASIC 语言编了个程序, 它计算 0 ~ 20 个元素的集合的不同的划分数。程序如下:

```
DIM S(20), C(19)
```

```
S(0) = 1: S(1) = 1: S(1) = 1: C(0) = 1
```

```
FOR I = 2 TO 20
```

```
S(I) = 0
```

```

FOR k=1 TO I-1
C(k)=C(k-1)*(I-k)/k
NEXT k
FOR J=0 TO I-1
S(I)=S(I)+C(J)*S(J)
NEXT J
PRINT S(I)
NEXT I
END

```

上机计算,得到的结果列在下面:

$$S_2 = 2$$

$$S_3 = 5$$

$$S_4 = 15$$

$$S_5 = 52$$

$$S_6 = 203$$

$$S_7 = 877$$

.....

$$S_{18} = 682076806159$$

$S_{18}$ 和 $S_{20}$ 在这台计算机上已不能用整型数表示。

### 三、一个猜测

定义、对有限集合 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ , 如果 $P = \{A_1, A_2, \dots, A_k\}$ ,  $A_i \subset A$ ,  $1 \leq i \leq k$ , 满足

$$i) A_i \neq \phi, 1 \leq i \leq k,$$

$$ii) \bigcup_{i=1}^k A_i = A,$$

则 $P$ 叫做集合 $A$ 的一个复盖。

设 $P_i$ 为 $i$ 个元素的集合的不同复盖的总数, 我们猜测

$$P_n = (2^{2^n-1} - 1) - n(2^{2^{n-1}-1} - 1) + n(2^{2^{n-2}-1} - 1) - \dots \pm n(2^{2^1-1} - 1)$$

按这个公式计算

$P_1 = 1$ ,  $P_2 = 5$ ,  $P_3 = 109$ ,  $P_4 = 32283$ , ...用穷举法检验,  $P_1, P_2, P_3$ 都是对的,  $P_4$ 数目太大, 已无法这样验证。

### 参 考 书

- (1) J.P.特伦布莱, R.马诺哈: 离散数学结构及其在计算机科学中的应用, 迟忠先等译, 上海科技出版社, 1982.4.
- (2) D.F.Stanat, D.F.Mcallister: Discrete Mathematics in Computer Science, Prentice-Hall, Inc.1977.
- (3) 屠规彰: 组合计数方法及其应用, 科学出版社, 1981.5, 52—60.