## n이 2의 제곱일 때 일반화된 균형적시합배치 GBTD(n, n)의 구성

김성철, 김성남

위대한 령도자 김정일동지께서는 다음과 같이 교시하시였다.

《나라의 과학기술을 세계적수준에 올려세우자면 발전된 과학기술을 받아들이는것과 함께 새로운 과학기술분야를 개척하고 그 성과를 인민경제에 적극 받아들여야 합니다.》 (《김정일선집》 중보판 제11권 138~139폐지)

GBTD(k, m) 은 다른 조합적배치의 구성에서도 리용되며 동등기호무게부호의 구성을 비롯하여 부호리론에서 자주 리용되는것으로 하여 그것의 존재성과 구성법[1, 2]에 대한 연구가 많이 진행되였다. GBTD의 구성방법들을 보면 여러가지 보조적인 배치를 리용하는 방법, 차분행렬을 리용하여 구성하는 방법, GBTD(k, k)와 동등한  $k^2$ 차행렬의 구성에의한 방법 등이 있다.

론문에서는 아직까지 미해결로 남아있는 경우인  $n=2^k$ ,  $k \ge 2$  인 경우 GBTD(n, n)을 차분행렬을 리용하여 구성한다.

우리는 론문에서 다음의 표기들을 리용한다.

 $\mathbf{Z}_{k} = \{0, 1, \dots, k-1\}$ 은  $k = \mathbf{E}$  모듈로 하는 옹근수모임의 잉여환이다.

 $\mathbf{F}_n$ 은 원소수가 n인 유한체이다.

우리의 결과는 다음의 두가지 보조정리에 기초하고있다.

보조정리 1[2] 위수가 k 인 가법군우에서의 균일한 (n, n, n-1)-DM 이 존재하면  $G \times \mathbb{Z}_k$  우에서의 GBTD(n, n)이 존재한다.

보조정리 2  $n=2^k$ ,  $k \ge 2$ 일 때 균일한 (n, n, n-1)-DM이 존재한다.

증명 G를 유한체  $\mathbf{T}_n = \mathbf{Z}_2[x]/(g(x))$ 의 가법군으로 취한다. 여기서  $g(x) \in \mathbf{Z}_2[x]$ 는 k차 기약다항식이고  $\mathbf{F}_n$ 의 원소들은  $\mathbf{Z}_2[x]$ 의 차수가 기껏 k-1인 다항식으로 표현되며  $\mathbf{F}_n$ 의 원소  $0, 1, x, x+1, \cdots, x^{k-1}+x^{k-2}+\cdots+x+1$ 들을 각각  $a_0, a_1, a_2, a_3, \cdots, a_{n-1}$ 로 표시한다.

 $\mathbf{F}_n$  우에서 n 차행렬  $D_1, D_2, \dots, D_{n-1}$ 을 다음과 같이 구성한다.

$$D_{i} = \begin{pmatrix} a_{1}a_{0} & a_{1}a_{1} & a_{1}a_{2} & \cdots & a_{1}a_{n-1} \\ a_{2}a_{0} & a_{2}a_{1} & a_{2}a_{2} & \cdots & a_{2}a_{n-1} \\ a_{3}a_{0} & a_{3}a_{1} & a_{3}a_{2} & \cdots & a_{3}a_{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n-1}a_{0} & a_{n-1}a_{1} & a_{n-1}a_{2} & \cdots & a_{n-1}a_{n-1} \\ a_{i} & a_{i} & a_{i} & \cdots & a_{i} \end{pmatrix} \quad (i = \overline{1, n-1})$$

 $D_i$  의 행들은  $\{1, 2, 3, \cdots, n\}$  의 원소들로, 렬들은  $\{a_0, a_1, a_2, \cdots, a_{n-1}\}$  의 원소들로 번호를 붙인다. 매  $D_i$  에 대하여  $D_i$ 의 임의의 서로 다른 두 행의 차가  $\mathbf{F}_n$ 의 원소들을 꼭 한번씩 포함한다는것 즉 차분행렬이라는것은 쉽게 알수 있다.

때문에 행렬  $D^{*1}=(D_1\,|\,D_2\,|\,D_3\,|\,\cdots\,|\,D_{n-1})$  역시 차분행렬이다. 그런데  $D^{*1}$ 에서 첫 n-1개의 행들에는 모든 원소들이 다 n-1 번씩 포함되지만 마지막행에는  $a_1, a_2, a_3, \cdots, a_{n-1}$ 들이 각각 n번씩 포함되며  $a_0(=0)$ 은 포함되지 않는다. 즉 균일하지 않다.

 $D^{*1}$ 을 균일하게 변경시키기 위하여 먼저 매  $D_i$ 의 마지막행들에서 각각 하나의 원소 씩을  $a_0(=0)$  으로 바꾼다.

 $i=\overline{1,\;n-1}$ 에 대하여 매  $D_i$ 에서 마지막행의  $j_i$  렬의 원소들을  $a_0$ 으로 교체하여 얻은 행렬을  $D^{*2}$ 라고 하자.

이때  $D^{*1}$ 과  $D^{*2}$ 에서 바꾼 원소를 포함하는 렬들만을 추려서 보면 다음과 같다.(표 1, 2)

표 1. 교체전의 원소들

 $a_1j_1 \mid a_1j_2 \mid \cdots \mid a_1j_{n-1}$  $\begin{array}{c|cccc} a_2j_1 & a_2j_2 & \cdots & a_2j_{n-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \end{array}$  $a_{n-1}j_1 \mid a_{n-1}j_2 \mid \cdots \mid a_{n-1}j_{n-1}$ 

표 2. 교체후의 원소들

$a_1j_1$	$a_1 j_2$	• • •	$a_1 j_{n-1}$
$a_2 j_1$	$a_2j_2$		$a_2 j_{n-1}$
:	÷	٠.	:
$a_{n-1}j_1$	$a_{n-1}j_2$	•••	$a_{n-1}j_{n-1}$
$a_0$	$a_0$		$a_0$

 $D^{*1}$ 에서 임의의 서로 다른 두 행의 차는  $\mathbf{F}_n$ 의 원소들을 꼭 n-1번씩 포함한다.

우리는  $D^{*2}$ 에서 첫행과 마지막행의 차가  $\mathbf{F}_n$ 의 원소들을 꼭 n-1번씩 포함하도록 한다.

첫행과 마지막행의 차는  $D^{*1}$ 에서는  $(j_1+a_1,\ j_2+a_2,\ \cdots,\ j_{n-1}+a_{n-1})$  이고  $D^{*2}$ 에서는  $(j_1, j_2, \dots, j_{n-1})$  이다.  $a_1 = 1, a_0 = 0$  이고 G 에서 +와 -는 동등하다는것을 주의해둔다.

 $\{j_1+a_1,\ j_2+a_2,\ \cdots,\ j_{n-1}+a_{n-1}\}=\{j_1,\ j_2,\ \cdots,\ j_{n-1}\}$  이도록 하기 위하여  $j_i,\ i=\overline{1,\ n-1}$  들

$$\begin{cases} j_1 + a_1 = j_2 \\ j_2 + a_2 = j_3 \end{cases}$$

$$j_2 + a_2 = j_3$$

$$\begin{vmatrix} j_{n-2} + a_{n-2} = j_{n-1} \\ j_{n-1} + a_{n-1} = j_1 \end{vmatrix}$$

이 방정식을 다시 쓰면

 $\begin{vmatrix} j_2 + j_3 = a_2 \\ \vdots \\ \end{vmatrix}$  인데 곁수행렬과 확대행렬은 다음과 같다.  $j_{n-2} + j_{n-1} = a_{n-2}$ 

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 \end{pmatrix}, \ \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 & a_1 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 & a_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 & a_{n-2} \\ 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & a_{n-1} \end{pmatrix}$$

 $|j_{n-1} + j_1 = a_{n-1}|$ 

이 행렬들은 둘 다 모든 행벡토르들의 합이 0벡토르이며 곁수행렬의 임의의 n-2개 행은 1차독립이다. 그러므로 곁수행렬과 확대행렬의 위수는 n-2로서 같고 련립1차방정 식은 풀이를 가지며 풀이는 다음과 같다.

 $(j_1, j_2, \dots, j_{n-1}) \in \{(c, c+a_1, c+a_1+a_2, \dots, c+a_1+a_2+\dots+a_{n-2}) : c \in \mathbf{F}_n\}$ 

그러므로 첫행과 마지막행의 차가  $\mathbf{F}_n$ 의 원소들을 꼭 n-1번씩 포함하면서 마지막행이  $\mathbf{F}_n$ 의 원소들을 꼭 n-1번씩 포함하도록  $D^{*2}$ 를 구성할수 있다.

이렇게 구성한  $D^{*2}$ 가  $D^{*2} = (D'_1 | D'_2 | D'_3 | \cdots | D'_{n-1})$ 과 같다고 하자.

새롭게 제기되는 문제는 2∼(n-1) 행들과 마지막행의 차들의 균일성이 파괴되는것이다.

이 문제를 해결하기 위하여  $D_i'$ ,  $i=\overline{1,\;n-1}$ 의  $2\sim(n-1)$  행들에 각각 어떤 상수를 더한다. 이러한 더하기연산은  $D_i'$ ,  $i=\overline{1,\;n-1}$ 의  $1\sim(n-1)$  행들중 임의의 2개의 행의 차의 균일성에는 영향을 주지 못한다.

그러므로  $D'_i$ ,  $i=\overline{1,\ n-1}$  의  $1\sim(n-1)$  행들의  $j_i$  렬의 원소들이 일치하도록  $D'_i$ ,  $i=\overline{1,\ n-1}$  의  $2\sim(n-1)$  행들에 각각 적당한 상수(정확하게는  $j_i+a_rj_i$ ,  $r=\overline{2,\ n-1}$  은 행번호)를 더하면 이 문제가 해결된다는것을 알수 있다.

이렇게 얻은 행렬  $D^{*3}$ 은 균일한 (8, 8, 7)-DM 이다.(증명끝)

보조정리 1, 2로부터 다음의 결과가 곧 나온다.

정리  $n=2^k$ ,  $k \ge 2$ 일 때 GBTD(n, n)이 존재한다.

## 참 고 문 헌

[1] C. J. Colbourn et al.; The CRC Handbook of Combinatorial Designs, CRC Press, 72~336, 2007.

[2] P. P. Dai et al.; Des. Codes Cryptogr., 74, 15, 2015.

주체108(2019)년 6월 10일 원고접수

## Construction of Generalized Balanced Tournament Designs GBTD(n, n) when n is 2's Power

Kim Song Chol, Kim Song Nam

We construct the generalized balanced tournament designs GBTD(n, n) when  $n = 2^k$ ,  $k \ge 2$ , using difference matrices.

Key word: difference matrix