# 信道编码大作业实验报告

夏志康 刘祥 芦迪 吴舒登 清华大学深圳国际研究生院信息科学与技术学部,深计研 19 班

日期: June 5, 2020

### 1 分工情况

#### 2 构造射影平面 LDPC 码

基于射影平面构造的循环 LDPC 码其实就是利用射影平面的点线关联矩阵。考虑在有限域  $GF(2^s)$  上的 m 维射影平面  $PG(m,2^s)$ 。这个平面包含有 n 个点,其中  $n=(2^{(m+1)s}-1)/(2^s-1)$ 。在  $PG(m,2^s)$  中有  $J=((2^{ms}+\cdots+2^s+1)(2^{(m-1)s}+\cdots+2^s+1))/(2^s+1)$  条直线,每条直线上包含有  $2^s+1$  个点,每个点上又有  $(2^{ms}-1)/(2^s-1)$  条线交叉。伽罗华域  $GF(2^{(m+1)s})$  是有限域  $GF(2^s)$  的扩展,且可以看做是射影平面  $PG(m,2^s)$  的一个实现。令  $\alpha$  为  $GF(2^{(m+1)s})$  的本原元,则  $GF(2^{(m+1)s})$  中的非零元素  $\alpha^0,\alpha^1,\cdots,\alpha^{n-1}$  组成了射影平面  $PG(m,2^s)$  中的点。设  $\alpha^i,\alpha^j$  是射影平面  $PG(m,2^s)$  中的两个线性独立的点,那么下面点的集合  $\{\alpha^i+\beta\alpha^j:\beta\in GF(2^s)\}$  就是  $PG(m,2^s)$  里通过点  $\alpha^i$  的一条线。两条线没有交点就是平行的,如果有交点也只能有一个交点。

令  $PG(m, 2^s)$  中直线的关联矢量作为矩阵  $\boldsymbol{H}_{PG}^{(1)}(m, 0, s)$  的行,射影平面  $PG(m, 2^s)$  中的点对应于  $\boldsymbol{H}_{PG}^{(1)}(m, 0, s)$  的列。 $\boldsymbol{H}_{PG}^{(1)}(m, 0, s)$  行重为  $\rho = 2^s + 1$ ,列重为  $\gamma = (2^{ms} - 1)/(2^s - 1)$ ,密度为  $r = (2^{2s} - 1)/(2^{(m+1)s} - 1)$ 。对  $m \geq 2, s \geq 2$ ,r 非常小,因此  $\boldsymbol{H}_{PG}^{(1)}(m, 0, s)$  是一个低密度矩阵。它的零空间给出了一个长度为n 的 LDPC 码  $\boldsymbol{C}_{PG}^{(1)}(m, 0, s)$ ,其最小距离至少为  $(2^{ms} - 1)/(2^s - 1) + 1$ 。实验要求构造  $q = 32, n = q^2 + q + 1 = 1057$  的 PG-LDPC 码。构造过程如下:

- 1) 由  $q = 2^s$ ,  $n = (2^{(m+1)s} 1)/(2^s 10$  得 m = 2, s = 5, 即要考虑有限域  $GF(2^5)$  上的 2 维射影平面  $PG(2,2^5)$ 。 $PG(2,2^5)$  中的点是有  $GF(2^{(m+1)s}) = GF(2^{15})$  中的元素表示的,可以先构造伽罗华域  $GF(2^{15})$ 。 $GF(2^{15})$  是由本原多项式  $p(x) = x^{15} + x^{14} + x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + x^1 + 1$ 生成的。由此,我们可以得到  $GF(2^{15})$ 。
- 2) 令  $\alpha$  为  $GF(2^{15})$  的一个本原元。令  $\beta = \alpha^n$ ,则  $\beta$  的阶为  $2^s 1$ , $\{0, 1, \beta, \beta^2, \dots, \beta^{2^s 2}\}$  可以 构成  $GF(2^5)$ 。令  $\Gamma = \{\alpha^0, \alpha^1, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}\}$ ,则  $\{\alpha^i, \beta\alpha^i, \beta^2\alpha^i, \dots, \beta^{2^s 2}\alpha^i\}$  可将  $GF(2^{15})$  划 分为 n 个不相交的子集。
- 3) 需要求出经过某一点的任意一条不过原点的直线上的所有其他点。取  $PG(2,2^5)$  中的任意不同的两个点  $\alpha^i,\alpha^j$ ,则通过这两个点的直线由  $\{\eta_1\alpha^i+\eta_2\alpha^j\}$  这样形式的点组成,且有  $2^s+1$  即 33 个不同的点,只需选择  $\eta_1$  与  $\eta_2$ ,使得  $(\eta_1,\eta_2)$  不是另一个选择  $()\eta_1',\eta_2')$  的倍数 即可。简单起见,我们取 i=0,j=1,那么  $\alpha^i=1,\alpha^j=\alpha$ 。最终得到含有 33 个点的一条直线。

4) 得到直线后,由该直线求其关联矢量。该矢量由 *n* = 1057 个点组成。如果某点在直线上,则关联矢量该点处值为 1,否则为 0.由所得的关联矢量作为校验矩阵的第一行,对该矢量向右循环移位 1056 次,每次得到的矢量均作为校验矩阵的一行,就得到了长为 1057,信息位为 813 的二维射影平面 LDPC 码的校验矩阵。

### 3 基于循环置换矩阵的 Array LDPC

基于循环置换矩阵的 Array LDPC 码是一种结构化的 LDPC 码构造方法,其构造过程主要由 三个参数控制 p, j, k, 其中 p 为质数。在这种构造方法下,校验矩阵为

$$\boldsymbol{H} = \begin{bmatrix} \boldsymbol{I} & \boldsymbol{I} & \boldsymbol{I} & \cdots & \boldsymbol{I} \\ \boldsymbol{I} & \boldsymbol{\alpha} & \boldsymbol{\alpha}^2 & \cdots & \boldsymbol{\alpha}^{k-1} \\ \boldsymbol{I} & \boldsymbol{\alpha}^2 & \boldsymbol{\alpha}^4 & \cdots & \boldsymbol{\alpha}^{2(k-1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \boldsymbol{I} & \boldsymbol{\alpha}^{j-1} & \boldsymbol{\alpha}^{2(j-1)} & \cdots & \boldsymbol{\alpha}^{(j-1)(k-1)} \end{bmatrix}$$

其中  $I \neq p \times p$  的单位矩阵, $\alpha$  是大小为  $p \times p$  的左移或右移一位的置换矩阵。例如,当 p = 5 时

$$\alpha = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad \vec{\mathbb{R}} \quad \alpha = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$
 (1)

对于题目的要求可取 p = k = 31, j = 5

## 4 总结

本次实验,安装部署了强化学习实验框架,阅读了一系列深度强化学习的论文,运行了一系列相关实验,可谓受益匪浅。强化学习确实是十分有趣的研究课题,但由于时间比较紧,很多算法细节仍然不甚了了,希望在以后的学习科研中能够继续深入了解。