计算机组成原理

第八讲

刘松波

哈工大计算学部 模式识别与智能系统研究中心

第4章存储器

4.1 概述

4.2 主存储器

4.3 高速缓冲存储器

4.4 辅助存储器

- 例4.2 假设同前,要求最小4K为系统程序区,相邻8K为用户程序区。
 - (1) 写出对应的二进制地址码
 - (2) 确定芯片的数量及类型

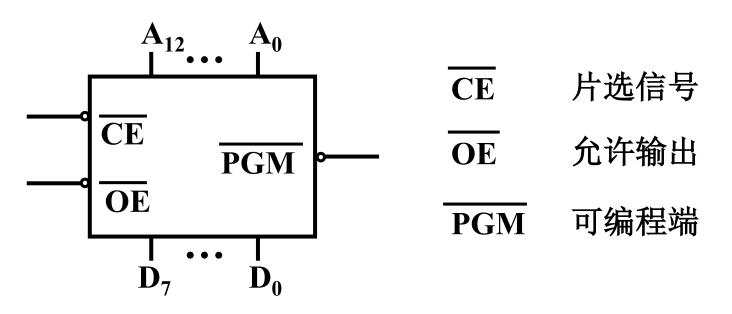
1片 4K×8位 ROM 2片 4K×8位 RAM

(3) 分配地址线

A₁₁~A₀ 接 ROM 和 RAM 的地址线

(4) 确定片选信号

例 4.3 设 CPU 有 20 根地址线, 8 根数据线。 4.2 并用 IO/M 作访存控制信号。RD 为读命令, WR 为写命令。现有 2764 EPROM (8K × 8位), 外特性如下:



用 138 译码器及其他门电路(门电路自定)画出 CPU 和 2764 的连接图。要求地址为 F0000H~FFFFFH,并 写出每片 2764 的地址范围。

六、存储器的校验

4.2

1.编码的最小距离

任意两组合法代码之间 二进制位数 的 最少差异编码的纠错、检错能力与编码的最小距离有关

$$L-1=D+C(D\geq C)$$

L - 编码的最小距离 L = 3

D — 检测错误的位数 具有 一位 纠错能力

C — 纠正错误的位数

汉明码是具有一位纠错能力的编码

2. 汉明码的组成

4.2

组成汉明码的三要素

汉明码的组成需增添? 位检测位

$$2^k \geqslant n+k+1$$

检测位的位置?

$$2^{i}$$
 ($i = 0$, 1, 2, 3, ...)

检测位的取值?

检测位的取值与该位所在的检测"小组"中 承担的奇偶校验任务有关

各检测位 C; 所承担的检测小组为

4.2

- C₁ 检测的 g₁ 小组包含第 1, 3, 5, 7, 9, 11, …
- C, 检测的 g, 小组包含第 2, 3, 6, 7, 10, 11, …
- C₄ 检测的 g₃ 小组包含第 4, 5, 6, 7, 12, 13, …
- C₈ 检测的 g₄ 小组包含第 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 24,…
 - g_i 小组独占第 2^{i-1} 位
 - g_i 和 g_i 小组共同占第 $2^{i-1} + 2^{j-1}$ 位
 - g_i 、 g_i 和 g_l 小组共同占第 $2^{i-1}+2^{j-1}+2^{l-1}$ 位

例4.4 求 0101 按 "偶校验"配置的汉明码

根据
$$2^k \ge n + k + 1$$
 得 $k = 3$

汉明码排序如下:

二进制序号	1	2	3	4	5	6	7
名称	\mathbf{C}_1	\mathbb{C}_2	0	C ₄	1	0	1
	0	1		0			

∴ 0101 的汉明码为 **0100101**

练习1 按配偶原则配置 0011 的汉明码 4.2

$$n=4$$

n = 4 根据 $2^k > n + k + 1$

取
$$k=3$$

二进制序号	1	2	3	4	5	6	7
名称	\mathbf{C}_1	\mathbb{C}_2	0	\mathbb{C}_4	0	1	1
	1	0		0			
$C_1 = 3 \oplus 5 \oplus 7 = 1$							
		•					

$$C_2 = 3 \oplus 6 \oplus 7 = 0$$

$$C_4 = 5 \oplus 6 \oplus 7 = 0$$



: 0011 的汉明码为 1000011

3. 汉明码的纠错过程

4.2

形成新的检测位 P_i ,其位数与增添的检测位有关,如增添 3 位(k=3),新的检测位为 P_4 P_2 P_1 。以 k=3 为例, P_i 的取值为

$$P_{1} = \overset{\mathbf{C}_{1}}{1} \oplus 3 \oplus 5 \oplus 7$$

$$P_{2} = \overset{\mathbf{C}_{2}}{2} \oplus 3 \oplus 6 \oplus 7$$

$$P_{4} = \overset{\mathbf{C}_{4}}{4} \oplus 5 \oplus 6 \oplus 7$$

对于按"偶校验"配置的汉明码不出错时 $P_1=0$, $P_2=0$, $P_4=0$

4.2

例4.5 已知接收到的汉明码为0100111

(按配偶原则配置) 试问要求传送的信息是什么?

解: 纠错过程如下

$$P_1 = 1 \oplus 3 \oplus 5 \oplus 7 = 0$$
 无错

$$P_2=2\oplus 3\oplus 6\oplus 7=1$$
 有错

$$P_4$$
= 4 \oplus 5 \oplus 6 \oplus 7 = 1 有错

$$P_4P_2P_1 = 110$$

第6位出错,可纠正为0100101, 2022/8/2故要求传送的信息为0101。

4.2

练习2 写出按偶校验配置的汉明码

0101101 的纠错过程

$$P_4 = 4 \oplus 5 \oplus 6 \oplus 7 = 1$$

$$\mathbf{P_2} = \mathbf{2} \oplus \mathbf{3} \oplus \mathbf{6} \oplus \mathbf{7} = \mathbf{0}$$

$$\mathbf{P_1} = \mathbf{1} \oplus \mathbf{3} \oplus \mathbf{5} \oplus \mathbf{7} = \mathbf{0}$$

∴ P₄P₂P₁ = 100 第 4 位错,可不纠

练习3 按配奇原则配置 0011 的汉明码 配奇的汉明码为 0101011