计算机系统结构官方笔记

一、思维导图



二、知识点回顾

1、矩阵加

阵列处理机解决矩阵加是最简单的一维情况。

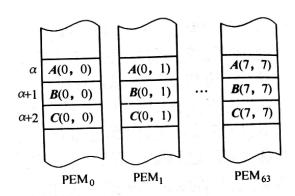


图 6-7 矩阵相加的存储器分配举例

2、矩阵乘

矩阵乘是二维数组运算, 比矩阵加要复杂。设 $A \times B$ 和 $C \times B$ 的二维矩阵, 给定 $A \times B$ 和 B, 计算 $C=A \times B$ 的 $C \times$

$$c_{ij} = \sum_{k=0}^{7} a_{ik} b_{kj}$$

其中, 0≤i≤7且0≤j≤7。

3、累加和

这是一个将 N 个数的顺序相加转为并行相加的问题。为得到各项累加的部分和与最后的总和,要用到处理单元中的活跃标志位。只有处于活跃状态的处理单元才能执行相应的操作。为叙述方便,取 N=8, 即有 8 个数 A(I)顺序累加,其中 0 \leq I \leq 7。

在 SISD 计算机上可以编写下列 FORTRAN 程序:

C=0

DO 10 I=0, 7

10 C=C+A (I)

- (1)置全部 PEi 为活跃状态, 0 ≤ i ≤ 7
- (2)置全部 A(i)从 PE_i 的 α 单元读到相应 PE_i 的累加寄存器 RGA_i 中, 0 ≤ i ≤
- $(3) \diamondsuit K = 0$;
- (4) 将全部 PE, 的(RGA,) 转送到传送寄存器 RGR, 0 ≤ i ≤ 7
- (5) 将全部 PE, 的(RGR,) 经过互连网络各右传送 2^K 步距, 0 ≤ i ≤ 7
- (6)今 $j=2^{K}-1$;
- (7) 置 PE。~ PE, 为不活跃状态:
- (8) 处理活跃状态的所有 PE_i 执行(RGA_i):=(RGA_i)+(RGR_i), $j < i \le 7$
- $(9)K_{:} = K + 1;$
- (10)若K<3则转回(4);
- (11)置全部 PE, 为活跃状态, 0 ≤ i ≤ 7
- (12) 将全部 PE_i 的累加寄存器内容(RGA_i) 存入相应 PEi 的 α + 1 单元中, $0 \le i$ ≤ 7
- 4、 SIMD 系统的互连网络的设计目标是: (简答)
- 1)结构不要过分复杂,以降低成本;
- 2) 互连要灵活,以满足算法和应用的需要;
- 3) 处理单元间信息交换所需的传送步数要尽可能少,以提高速度性能;
- 4) 能用规整单一的基本构件组合而成,或者经多次通过或者经多级连接来实现

复杂的互连,使模块性好,以便于用 VLSI 实现并满足系统的可扩充性。

(口诀: 简洁、规整、让系统有好又快又便宜)

5、操作方式有同步、异步及同步与异步组合3种。

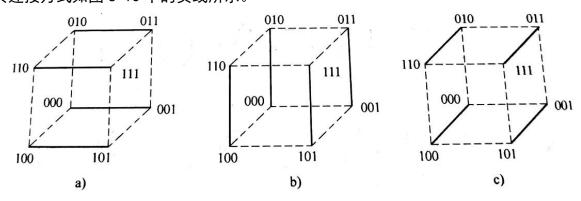
交换方法主要有线路交换、包交换及线路与包交换组合3种。

网络的拓扑结构指的是互连网络入、出端可以连接的模式,有静态和动态两种。 动态网络有单级和多级两类。

6、立方体单级网络

立方体 (Cube) 单级网络的名称来源于图 6-12 所示的三维立方体结构。立方体的每个顶点(网络的结点)代表一个处理单元,共有 8 个处理单元,用 zyx 三位二进制码编号。它所能实现的入、出端连接如同立方体各顶点间能 实现的互连一样,即每个处理单元只能直接连到其二进 制编号的某一位取反的其他 3 个处理单元上。

例如,010 只能连到000、011、110,不能直接连到对角线上的001、100、101、111。所以,三维的立方体单级网络有3种互连函数:Cube0、Cube1和Cube2,其连接方式如图6-13中的实线所示。



三维的立方体单级网络有 3 种互连函数: Cube0、Cube1 和 Cube2, Cubei 函数表示相连的人端和出端的二进制编 号只在右起第 i 位 (i=0,1,2)上 0、1 互反,其余各位代码都相同。7、PM21 单级网络

PM2I 单级网络是"加减 2i"(Plus-Minus 2i)单级网络的简称。能实现与 j 号处理单元直接相连的是号为的处理单元,即

$$\begin{cases}
\operatorname{PM2}_{+i}(j) = j + 2^{i} \mod N \\
\operatorname{PM2}_{-i}(j) = j - 2^{i} \mod N
\end{cases}$$

式中, $0 \le j \le N-1$, $0 \le i \le n-1$, $n = \log_2 N$ 。它共有 2n 个互连函数。由于 $PM2_{+(n-1)} = PM2_{-(n-1)}$,因此 PM2I 互连网络只有 2n-1 种互连函数是不同的。对于 N=8 的三维 PM2I 互连网络的互连函数,有 $PM2_{+0}$ 、 $PM2_{-0}$ 、 $PM2_{+1}$ 、 $PM2_{-1}$ 和 $PM2_{+2}$ 等 5 个不同的互连函数,它们分别为

 $PM2_{+0}$: (0 1 2 3 4 5 6 7)

PM2₋₀: (76543210)

PM2₊₁: (0 2 4 6) (1 3 5 7)

 $PM2_{-1}$: (6420)(7531)

 $PM2_{\pm 2}$: (04)(15)(26)(37)

其中,(01234567) 表示 0 连到 1 ,与此同时,1 连到 2 ,2 连到 3 ,…,7 连到 0 。图 6-14 只画出了其中 3 种互连函数的情况, $PM2_{-0}$ 和 $PM2_{-1}$ 的连接与 $PM2_{+0}$ 和 $PM2_{+1}$ 的差别只是连接的箭头方向相反而已。可见在 PM2I 中,0 可以直接连到 1 、2 、4 、6 、7 上,比立方体单级网络只能直接连到 1 、2 、4 的要灵活。

ILLIACIV 处理单元的互连也是 PM2I 的特例,采用了其中的 PM2±0 和 PM2±n/2 (即 PM2±3) 4 个互连函数。

8、混洗交换单级网络

混洗交换单级(Shuffle-Exchange)网络包含两个互连函数,一个是全混(Perfect Shuffle),另一个是交换(Exchange)。

用互连函数表示为

Shuffle
$$(P_{n-1}P_{n-2}\cdots P_1P_0) = P_{n-2}\cdots P_1P_0P_{n-1}$$
式中, $n = \log_2 N$; $P_{n-1}P_{n-2}\cdots P_1P_0$ 为人端编号的二进制码。

在混洗交换网络中,最远的两个入、出端号是全 "0" 和全 "1",它们的连接需要次交换和 n-1 次混洗,所以其最大距离为 n-1。

9、蝶形单级网络

蝶形单级网络(Butterfly)的互连函数为

Butterfly (Pn-1 Pn-2...P1P0)= P0Pn-2...P1Pn-1

即将二进制地址的最高位和最低位相互交换位置。

图 6-17 所示为= 8 个处理单元之间用蝶形单级互连网络互连的情况。它实现的是

 $0 \to 0$, $1 \to 4$, $2 \to 2$, $3 \to 6$, $4 \to 1$, $5 \to 5$, $6 \to 3$, $7 \to 7$ 的同时连接。

10、基本的多级互连网络

不同的多级互连网络,在所用的交换开关、拓扑结构和控制方式上各有不同。

交换开关是具有两个入端和两个出端的交换单元,用作各种多级互连网络的基本构件。无论入端或出端,如果令居于上方的都用 i 表示,居于下方的都用 j 表示,则可以定义下列 4 种开关状态或连接方式:

- 1) 直连, 即 i_{λ} 连 i_{μ} , j_{λ} 连 j_{μ} 。
- 2) 交换,即 i_{Λ} 连 j_{H} , j_{Λ} 连 i_{H} 。
- 3) 上播,即 i_{\perp} 连 i_{\perp} 和 j_{\perp} , j_{\perp} 悬空。
- 4) 下播, 即 j_{λ} 连 i_{th} 和 j_{th} , i_{λ} 悬空。

控制方式是对各个交换开关进行控制的方式,以多级立方体网络为例,它可以有3种:

- 1) 级控制——同一级的所有开关只用一个控制信号控制,同时只能处于同一种状态。
- 2) 单元控制——每一个开关都由自己独立的控制信号控制,可各自处于不同的状态。
- 3) 部分级控制——第 i 级的所有开关分别用 i+1 个信号控制, 0≤i≤n-1, n 为级数。利用上述交换开关、拓扑结构和控制方式 3 个参量,可以描述各种多级互连网络的结构。 多级立方体网络有 STARAN 网络、间接二进制 n 方体网络等。

STARAN 网络用作交换网络时,采用级控制,实现的是交换函数。

三、练习题

1、不同的多级互连网络,在所用的 ()、拓扑结构和 ()上各有不同。0804 1304

答案:交换开关 控制方式

2、多级立方体对各个交换开关的控制方式有级控制、()和()3 种。1410

答案: 单元控制 部分级控制

- 3、间接二进制 n 方体网络是一种()
- A: 多级混洗交换网络
- B:单级立方体网络
- C: 多级全排列网络
- D: 多级立方体网络