

HLCD- homework5 报告

2000012741 钟作奇

Problem 1&2

有

$$Y(i, j) + = A(i, k) \times B(k, j) \quad (1)$$

$$A^A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, A^B = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}, A^Y = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Problem 1

对于Problem1, 有

$$T = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}, T^{-1} = \begin{bmatrix} -1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad (2)$$

可计算得对应的 $A^X T^{-1}$ 与最简非零解 (dx, dy, dt) 为

$$A^A T^{-1} = \begin{bmatrix} -1 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}, (dx, dy, dt)_A = (1, 0, 1)$$

$$A^B T^{-1} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}, (dx, dy, dt)_B = (0, 0, 1) \quad (3)$$

$$A^Y T^{-1} = \begin{bmatrix} -1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}, (dx, dy, dt)_Y = (0, 1, 1)$$

可知A与Y均为Systolic型, 其中A沿方向 $(1, 0)$ 传播, B沿方向 $(1, 0)$ 传播; B为Stationary型。使用PPT中的代码模块构筑即得 PEArray1 程序。

Problem 2

对于Problem2, 有

$$T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}, T^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad (4)$$

可计算得对应的 $A^X T^{-1}$ 与最简非零解 (dx, dy, dt) 为

$$A^A T^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}, (dx, dy, dt)_A = (0, 0, 1)$$

$$A^B T^{-1} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, (dx, dy, dt)_B = (1, 0, 0)$$

$$A^Y T^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, (dx, dy, dt)_Y = (0, 1, 0)$$
(5)

可知B与Y均为Multicast型，其中B在x方向上进行多播（即：对于相同的y不同的x，复用一個数据），Y在y方向上进行多播；A为Stationary型。使用PPT中的代码模块构筑即得 PEArray2 程序。另外，对于C的输出，构筑了一个adder tree。且为了与testbench中的延时匹配，输出过程中在adder tree里增加了一个reg。

Problem 3

对于Problem3，使用buffer对输入输出进行缓冲，暂存一些数据。设计PE时，相较于前两题的PE，这里将C的输入输出分为两个通道共四个端口。对于A与B，使用 a_buf , b_buf 对数据进行暂存，使用 ab_flow 对A与B的数据是否继续输入进行控制。对于C，进行 Input , Compute , Update , Output 四个过程的处理。其中：

- Input 将C输入路 ci 的输入模块定义
- Compute 在输入路上进行，在a, b数据均valid、a, b的out端ready、可以开始计算的命令 start 发出且对于这一组数未进行计算 !calculated 时，进行 $c' = a * b + c$ 的计算。计算后，这一组数被赋值为已经计算，且a, b可以继续flow
- Update 则是在满足更新条件时对输出通道 co 传递的 c_data 进行更新；同时，如果 ci 路前面PE的c可以送出来而且这个位置和PE的y相同时，ci 路的C替换之(通过 replace 信号在 co 路实现)，并发出开始计算的信号；
- Output 路则是传递 c_data ，在 replace 信号为1后，其变为valid；同时，用 co_rec 的buffer链接前面 co 路的输出。如果这一级的数据被替换了那么输出之，否则则输出上一PE co 路的数据（类似于水闸：要是这个库区放水，否则就接收停留上一级的数据）

对于PE与PE之间的链接，与原先的主要差别在把赋值 := 变成了物理连线 <> ，因为能否赋值、能否继续传输的一系列判断与操作都由 buffer 进行了。与整体的输入输出链接时，将输入 a_in , b_in , c_in 的位置的buffer置于ready状态，而数据C的输入处PE co 路的 valid 先置为0。

代码通过了所给testbench。

```
PEArrayTest1:
PEArray1
- should handle 4x4x4 case
- should handle 8x4x4 case
PEArrayTest3:
PEArray3
- should handle continue stream of data, 4x4x4
- should handle continue stream of data, 4x4x8
- should handle discontinue input stream of data, 4x4x4
- should handle discontinue input stream of data, 4x4x8
- should handle discontinue output stream of data, 4x4x4
- should handle discontinue output stream of data, 4x4x8
- should handle discontinue I/O stream of data, 4x4x4
- should handle discontinue I/O stream of data, 4x4x8
PEArrayTest2:
PEArray2
- should handle 4x4x4 case
- should handle 4x8x4 case
```