

## 第7章 数据流模型化

本章讲述 Verilog HDL 语言中连续赋值的特征。连续赋值用于数据流行为建模；相反，过程赋值用于(下章的主题)顺序行为建模。组合逻辑电路的行为最好使用连续赋值语句建模。

### 7.1 连续赋值语句

连续赋值语句将值赋给线网(连续赋值不能为寄存器赋值)，它的格式如下(简单形式)：

```
assign LHS_target = RHS_expression
```

例如，

```
wire [3:0] Z, Preset, Clear;    /线网说明
assign Z = Preset & Clear;      /连续赋值语句
```

连续赋值的目标为 Z，表达式右端为“Preset & Clear”。注意连续赋值语句中的关键词 assign。

连续赋值语句在什么时候执行呢？只要在右端表达式的操作数上有事件(事件为值的变化)发生时，表达式即被计算；如果结果值有变化，新结果就赋给左边的线网。

在上面的例子中，如果 Preset 或 Clear 变化，就计算右边的整个表达式。如果结果变化，那么结果即赋值到线网 Z。

连续赋值的目标类型如下：

- 1) 标量线网
- 2) 向量线网
- 3) 向量的常数型位选择
- 4) 向量的常数型部分选择
- 5) 上述类型的任意的拼接运算结果

下面是连续赋值语句的另一些例子：

```
assign BusErr = Parity | (One & OP);
assign Z = ~ (A | B) & (C | D) & (E | F);
```

只要 A、B、C、D、E 或 F 的值变化，最后一个连续赋值语句就执行。在这种情况下，计算右边整个表达式，并将结果赋给目标 Z。

在下一个例子中，目标是一个向量线网和一个标量线网的拼接结果。

```
wire Cout, Cin;
wire [3:0] Sum, A, B
. . .
assign {Cout, Sum} = A + B + Cin
```

因为 A 和 B 是 4 位宽，加操作的结果最大能够产生 5 位结果。左端表达式的长度指定为 5 位 (Cout 1 位，Sum 4 位)。赋值语句因此促使右端表达式最右边的 4 位的结果赋给 Sum，第 5 位(进位位)赋给 Cout。

下例说明如何在一个连续赋值语句中编写多个赋值方式。

```

assign Mux = (S == 0)? A : 'bz,
        Mux = (S == 1)? B : 'bz,
        Mux = (S == 2)? C : 'bz,
        Mux = (S == 3)? D : 'bz;

```

这是下述4个独立的连续赋值语句的简化书写形式。

```

assign Mux = (S == 0)? A : 'bz;
assign Mux = (S == 1)? B : 'bz;
assign Mux = (S == 2)? C : 'bz;
assign Mux = (S == 3)? D : 'bz;

```

## 7.2 举例

下例采用数据流方式描述1位全加器。

```

module FA_Df (A, B, Cin, Sum, Cout);
    input A, B, Cin;
    output Sum, Cout;

    assign Sum = A ^ B ^ Cin;
    assign Cout = (A & Cin) | (B & Cin) | (A & B);
endmodule

```

在本例中，有两个连续赋值语句。这些赋值语句是并发的，与其书写的顺序无关。只要连续赋值语句右端表达式中操作数的值变化（即有事件发生），连续赋值语句即被执行。如果 A 变化，则两个连续赋值都被计算，即同时对右端表达式求值，并将结果赋给左端目标。

## 7.3 线网说明赋值

连续赋值可作为线网说明本身的一部分。这样的赋值被称为线网说明赋值。例如：

```

wire [3:0] Sum = 4'b0;
wire Clear = 'b1;
wire A_GT_B = A > B, B_GT_A = B > A;

```

线网说明赋值说明线网与连续赋值。说明线网然后编写连续赋值语句是一种方便的形式。参见下例。

```

wire Clear;
assign Clear = 'b1;
等价于线网声明赋值：
wire Clear = 'b1;

```

不允许在同一个线网上出现多个线网说明赋值。如果多个赋值是必需的，则必须使用连续赋值语句。

## 7.4 时延

如果在连续赋值语句中没有定义时延，如前面的例子，则右端表达式的值立即赋给左端表达式，时延为0。如下例所示显式定义连续赋值的时延。

```

assign #6 Ask = Quiet | | Late;

```

规定右边表达式结果的计算到其赋给左边目标需经过 6个时间单位时延。例如，如果在时刻5，Late值发生变化，则赋值的右端表达式被计算，并且 Ask在时刻11(= 5 + 6)被赋于新值。

图7-1举例说明了时延概念。

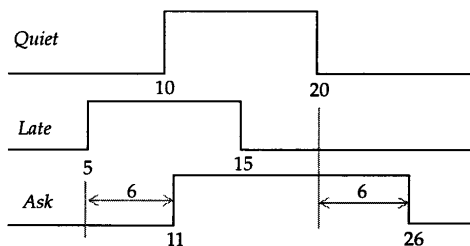


图7-1 连续赋值语句中的时延

如果右端在传输给左端之前变化，会发生什么呢？在这种情况下，应用最新的变化值。下例显示了这种行为：

```
assign #4 Cab = Drm;
```

图7-2显示了这种变化的效果。右端发生在时延间隔内的变化被滤掉。例如，在时刻 5，*Drm*的上升边沿预定在时刻9显示在*Cab*上，但是因为*Drm*在时刻8下降为0，预定在*Cab*上的值被删除。同样，*Drm*在时刻18和20之间的脉冲被滤掉。这也同样适用于惯性时延行为：即右端值变化在能够传播到左端前必须至少保持时延间隔；如果在时延间隔内右端值变化，则前面的值不能传输到输出。

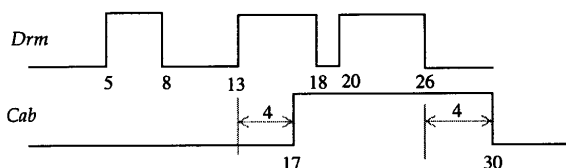


图7-2 值变化快于时延间隔

对于每个时延定义，总共能够指定三类时延值：

- 1) 上升时延
- 2) 下降时延
- 3) 关闭时延

这三类时延的语法如下：

```
assign # (rise, fall, turn-off) LHS_target = RHS_expression;
```

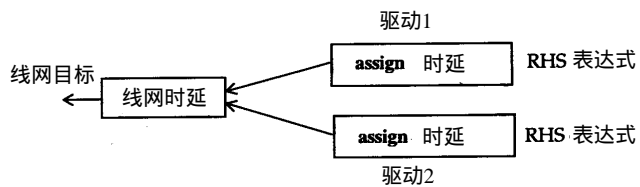
下面是当三类时延值定义为0时，如何解释时延的实例：

```
assign #4 Ask = Quiet || Late;           // One delay value.
assign # (4,8) Ask = Quick;             // Two delay values.
assign # (4,8,6) Arb = & DataBus;       // Three delay values.
assign Bus = MemAddr [7:4];             // No delay value.
```

在第一个赋值语句中，上升时延、下降时延、截止时延和传递到 *x* 的时延相同，都为4。在第二个语句中，上升时延为4，下降时延为8，传递到 *x* 和 *z* 的时延相同，是4和8中的最小值，即4。在第3个赋值中，上升时延为4，下降时延为8，截止时延为6，传递到 *x* 的时延为4(4、8和6中的最小值)。在最后的语句中，所有的时延都为0。

上升时延对于向量线网目标意味着什么呢？如果右端从非0向量变化到0向量，那么就使用

图7-3 带有赋值时延的线网时延



```

assign Y = ~ (D1 & Ybar);
assign Ybar = ~ (Y & D2);
assign Y1 = ~ (Y & NotC);
assign Y2 = ~ (NotY & NotQ);
assign Q = ~ (Qbar & Y1);
assign Qbar = ~ (Y2 & Q);
endmodule

```

## 7.6.2 数值比较器

下面是8位(参数定义的)数值比较器数据流模型。

```

module MagnitudeComparator(A, B, AgtB, AeqB, AltB)
parameter BUS = 8;
parameter EQ_DELAY = 5, LT_DELAY = 8, GT_DELAY = 8;
input [1 : BUS]A, B;
output AgtB, AeqB, AltB

assign #EQ_DELAY AeqB= A == B;
assign #GT_DELAY AgtB= A > B;
assign #LT_DELAY AltB= A < B;
endmodule

```

## 习题

1. 举例说明截止时延在连续赋值语句中如何使用？
2. 当对同一目标有2个或多个赋值形式时，如何决定目标有效值？
3. 写出图5-10所示的奇偶产生电路的数据流模型描述形式。只允许使用 2个赋值语句，并规定上升和下降时延。
4. 使用连续赋值语句，描述图5-12所示的优先编码器电路的行为。
5. 假定：

```

tri0 [4:0] Qbus;
assign Qbus = Sbus;
assign Qbus = Pbus;

```

如果Pbus和Sbus均为高阻态z，Qbus上的值是什么？