

概要

- ## Generate state machine

ct_lsu_pfu_gsdb.v

```

        if(pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld && pfu_gsdb_normal_stride)
            pfu_gsdb_next_state[3:0] = CHECK_STRIDE;
        else
            pfu_gsdb_next_state[3:0] = GET_STRIDE;
CHECK_STRIDE:
        if(pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld && pfu_gsdb_check_stride_success)
            pfu_gsdb_next_state[3:0] = MONITOR_STRIDE;
        else if(pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld && !pfu_gsdb_check_stride_success)
            pfu_gsdb_next_state[3:0] = GET_STRIDE;
        else
            pfu_gsdb_next_state[3:0] = CHECK_STRIDE;
MONITOR_STRIDE:
        if(pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld
            && (!pfu_gsdb_check_stride_success
                && confidence_min
                || !pfu_gpfb_vld))
            pfu_gsdb_next_state[3:0] = GET_STRIDE;
        else
            pfu_gsdb_next_state[3:0] = MONITOR_STRIDE;
default:
        pfu_gsdb_next_state[3:0] = IDLE;
endcase
// &CombEnd; @165
end
assign pfu_gsdb_state_is_get_stride = pfu_gsdb_state[0];
assign pfu_gsdb_state_is_check_stride = pfu_gsdb_state[1];
assign pfu_gsdb_state_is_monitor_stride = pfu_gsdb_state[2];

```

以上是一个产生步幅的有限状态机，共有4个状态：

- **IDLE**：该状态为初始状态，在该状态下等待预取的开启，当机器模式隐式操作寄存器（MHINT）开启与预取相关的位时，则会跳转到 **GET_STRIDE** 进行步幅的计算。
- **GET_STRIDE**：等待步幅的计算，当步幅计算完成后（根据 `entry_addr_cmp_info_vld` 和 `normal_stride` 信号判断）跳转到**CHECK_STRIDE** 进行步幅的检查。
- **CHECK_STRIDE**：检查步幅，当步幅检查成功后（根据 `check_stride_success` 信号判断）跳转到**MONITOR_STRIDE** 监视步幅，同时会将置信度重置为2'b10，同时会向gpfb（主要用于控制向总线发出预取请求）发出请求，并将步幅传递；当步幅检查发现不一致时，跳转到 **GET_STRIDE** 重新计算步幅。
- **MONITOR_STRIDE**：监视步幅，在该状态下也会不断地检查步幅，每成功检查一次，置信度会加一；每一次检查不成功时，置信度会减一，当置信度减为0时，会跳转回 **GET_STRIDE** 重新等待下一次步幅计算，同时需要向gpfb发出pop请求，及时停止当前预取。

根据状态的编码可得，用四位二进制进行编码。由最高位判断是否在初始态，若最高位为1，说明正在产生或监视步幅。其余三位采用独热码的方式进行区别状态。

ct_lsu_pfu_sdb_cmp

```

ct_lsu_pfu_sdb_cmp  x_ct_lsu_pfu_gsdb_cmp (
//input
    .cp0_lsu_icg_en          (cp0_lsu_icg_en          ),
    .cp0_yy_clk_en          (cp0_yy_clk_en          ),
    .cpurst_b                (cpurst_b                ),
    .entry_addr0_act         (pfu_gsdb_addr0_act      ), //load指令比newest_pf_inst存储的新
    .entry_clk               (pfu_gsdb_clk            ),
    .entry_create_dp_vld     (pfu_gsdb_create_dp_vld  ),
    .entry_create_gateclk_en (pfu_gsdb_create_gateclk_en),
    .entry_pf_inst_vld       (pfu_gsdb_pf_inst_vld    ), //load指令预取有效
    .entry_stride_keep       (monitor_with_confidence ), //监视置信度
    .entry_vld               (pfu_gsdb_vld            ), //处于非IDLE状态
    .forever_cpuclock        (forever_cpuclock        ),
    .ld_da_iid               (ld_da_iid               ),

```

```

.pad_yy_icg_scan_en      (pad_yy_icg_scan_en      ),
.pipe_va                 (ld_da_pfu_va           ),
.rtu_yy_xx_commit0      (rtu_yy_xx_commit0      ),
.rtu_yy_xx_commit0_iid  (rtu_yy_xx_commit0_iid  ),
.rtu_yy_xx_commit1      (rtu_yy_xx_commit1      ),
.rtu_yy_xx_commit1_iid  (rtu_yy_xx_commit1_iid  ),
.rtu_yy_xx_commit2      (rtu_yy_xx_commit2      ),
.rtu_yy_xx_commit2_iid  (rtu_yy_xx_commit2_iid  ),
.rtu_yy_xx_flush        (rtu_yy_xx_flush        ),
//output
.entry_addr_cmp_info_vld (pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld ), //完成地址信息比较, 在123阶段都会用到
.entry_check_stride_success (pfu_gsdb_check_stride_success), //检查步幅成功, 在23阶段用到
.entry_normal_stride     (pfu_gsdb_normal_stride   ), //步幅满足要求且相同, 在1阶段用到
.entry_stride            (pfu_gsdb_stride         ), //模块output 步幅[10:0] 表示范围2k
.entry_stride_neg        (pfu_gsdb_stride_neg      ), //模块output 步幅[11], 用于表示步幅正负, 1表示负
.entry_strideh_6to0      (pfu_gsdb_strideh_6to0   ) //模块output 步幅[6:0] 表示范围128byte, 缓存行

);

assign entry_stride_neg_ge_cache_line = !(&entry_stride[10:6]);

assign entry_stride_pos_ge_cache_line = |entry_stride[10:6];

assign entry_stride_ge_cache_line      = entry_stride_neg
                                         ? entry_stride_neg_ge_cache_line
                                         : entry_stride_pos_ge_cache_line;

assign entry_strideh_6to0[6:0]          = entry_stride_ge_cache_line
                                         ? entry_stride[6:0]
                                         : 7'h40;

//这里需要判断是否跨过了一个缓存行, 正步幅时, 通过将高位每一位相或即可判断。如果跨过一个缓存行, 则按照原来的步幅, 若未跨过, 置为

```

这里只介绍GSDB 特有的状态和配置信号, 内部具体信号含义可参照王一鸣ct_lsu_pfu_sdb

confidence (MONITOR_STRIDE)

```

always @(posedge pfu_gsdb_clk or negedge cpurst_b)
begin
    if (!cpurst_b)
        pfu_gsdb_pop_confidence[1:0] <= 2'b0;
    else if(confidence_reset)
        pfu_gsdb_pop_confidence[1:0] <= 2'b10;
    else if(confidence_sub_vld)
        pfu_gsdb_pop_confidence[1:0] <= pfu_gsdb_pop_confidence[1:0] - 2'b01;
    else if(confidence_add_vld)
        pfu_gsdb_pop_confidence[1:0] <= pfu_gsdb_pop_confidence[1:0] + 2'b01;
end

assign confidence_max = (pfu_gsdb_pop_confidence[1:0] == 2'b11);
assign confidence_min = (pfu_gsdb_pop_confidence[1:0] == 2'b00);

assign confidence_reset = pfu_gsdb_state_is_check_stride //处于check状态
                        && pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld //完成地址信息的比较
                        && pfu_gsdb_check_stride_success; //成功检查步幅

assign confidence_sub_vld = pfu_gsdb_state_is_monitor_stride //处于monitor状态
                        && pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld //完成地址信息的比较
                        && !pfu_gsdb_check_stride_success //检查步幅失败
                        && !confidence_min; //置信度未降至0

```

```

assign confidence_add_vld = pfu_gsdb_state_is_monitor_stride
                        && pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld
                        && pfu_gsdb_check_stride_success //检查步幅成功
                        && !confidence_max;           //置信度未达到最大

assign monitor_with_confidence = pfu_gsdb_state_is_monitor_stride //处于monitor状态
                                && pfu_gpfb_vld //gpfb
                                && !confidence_min; //置信度未降至0

```

当处于检查步幅的状态时，将置信度重置为2'b10。在监视步幅的状态下，每成功检查步幅一次（`pfu_gsdb_check_stride_success` 为1），则将置信度加一；若检查发现步幅与之前的步幅不一致，则置信度减一。

Maintain newest iid

```

always @(posedge pfu_gsdb_clk or negedge cpurst_b)
begin
    if (!cpurst_b)
        pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld <= 1'b0;
    else if(pfu_gsdb_create_dp_vld || pfu_gsdb_newest_pf_inst_flush_uncmit) //IDLE状态 或 刷新未提交
        pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld <= 1'b0;
    else if(pfu_gsdb_vld && pfu_gsdb_pf_inst_vld) //非IDLE状态，预取指令有效
        pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld <= 1'b1;
    end

//pfu_gsdb_newest_pf_inst_set有效时，用加载指令id更新最新的预取指令id
always @(posedge pfu_gsdb_pf_inst_vld_clk or negedge cpurst_b)
begin
    if (!cpurst_b)
        pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid[6:0] <= 7'b0;
    else if(pfu_gsdb_newest_pf_inst_set)
        pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid[6:0] <= ld_da_iid[6:0];
    end

//满足最新的预取指令提交的条件，最新的预取指令提交标志设为1
always @(posedge pfu_gsdb_clk or negedge cpurst_b)
begin
    if (!cpurst_b)
        pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit <= 1'b0;
    else if(pfu_gsdb_newest_pf_inst_set)
        pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit <= 1'b0;
    else if(pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_set)
        pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit <= 1'b1;
    end

//=====
//                Maintain newest iid
//=====
//-----older-----
//比较newest_pf_inst存放的最新iid和load指令的iid
ct_rtu_compare_iid x_lsu_gsdb_newest_inst_cmp (
    .x_iid0                (pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid[6:0]                ),
    .x_iid0_older          (pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid_older_than_ld_da), //比较结果
    .x_iid1                (ld_da_iid[6:0]                )
);

//提交命中标志
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit0 = {rtu_yy_xx_commit0,rtu_yy_xx_commit0_iid[6:0]}
      == {1'b1,pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid[6:0]};
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit1 = {rtu_yy_xx_commit1,rtu_yy_xx_commit1_iid[6:0]}

```

```

== {1'b1,pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid[6:0]};
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit2 = {rtu_yy_xx_commit2,rtu_yy_xx_commit2_iid[6:0]}
== {1'b1,pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid[6:0]};

//提交的条件
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_set = (pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit0
|| pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit1
|| pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit2) //三者有一个命中
&& pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld;

//最新预取指令是否早于加载指令
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_older_than_ld_da = pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld
&& (pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid_older_than_ld_da
|| pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit);

//-----newest_pf_inst_set-----
//更新最新预取指令ID的条件，newest_pf_inst存储所有经过da阶段的指令中最新指令的iid
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_set = pfu_gsdb_vld //非IDLE状态
&& pfu_gsdb_pf_inst_vld //预取指令有效
&& (!pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld //newest_pf_inst存储非最新指令
|| pfu_gsdb_newest_pf_inst_older_than_ld_da);

//未提交的指令遇到刷新
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_flush_uncmit = rtu_yy_xx_flush //刷新操作
&& !pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit; //指令未提交

```

valid信号总结

```

//预取的创建，脱离IDLE状态
assign pfu_gsdb_create_vld = !pfu_gsdb_vld //处于IDLE状态
&& cp0_yy_dcache_pref_en; //外部使能信号

//非IDLE状态
assign pfu_gsdb_vld = pfu_gsdb_state[3]; //处于非IDLE状态
//预取有效
assign pfu_gsdb_pf_inst_vld = pfu_gsdb_vld //处于非IDLE状态
&& ld_da_pfu_pf_inst_vld; //模块输入信号，load指令预取有效

//这个信号和pfu_gsdb_pf_inst_vld为1的条件是一样的，只是需要时钟边沿触发，感觉是为了可以写多个条件改变它的值
if(pfu_gsdb_vld && pfu_gsdb_pf_inst_vld)
    pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld <= 1'b1;

```

条件信号set总结

```

//指令提交的条件
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_set = (pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit0
|| pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit1
|| pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit_hit2) //三者有一个命中
&& pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld; //newest_pf_inst?

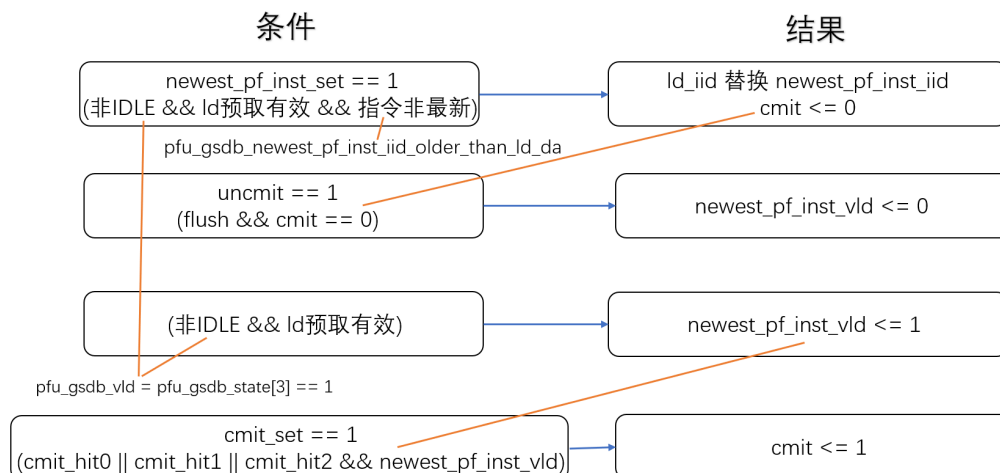
//满足此条件，pfu_gsdb_newest_pf_inst_cmit <= 1'b1;

//更新最新预取指令ID的条件，newest_pf_inst存储所有经过da阶段的指令中最新指令的iid
assign pfu_gsdb_newest_pf_inst_set = pfu_gsdb_vld //非IDLE状态
&& pfu_gsdb_pf_inst_vld //预取指令有效
&& (!pfu_gsdb_newest_pf_inst_vld //newest_pf_inst存储非最新指令
|| pfu_gsdb_newest_pf_inst_older_than_ld_da);

//满足此条件， pfu_gsdb_newest_pf_inst_iid[6:0] <= ld_da_iid[6:0];

```

信号关联图：蓝色箭头具有因果关系，橙色直线代表数据依赖（由于我无法真正理解commit，看了很久很久也不懂，这部分就卡住了）



该部分应该是实现了以下部分：

1. 通过ct_rtu_compare_iid子模块比较newest_pf_inst的iid和load指令的iid，使得newest_pf_inst维持最新的load指令
2. 将newest_pf_inst_vld信号作为指令提交的条件之一，如果遇到流水线刷新flush信号，将newest_pf_inst_vld信号置0，不提交指令

gated_clk_cell

```
assign pfu_gsdb_clk_en = pfu_gsdb_vld
                        || pfu_gsdb_create_gateclk_en;
```

```
gated_clk_cell x_lsu_pfu_gsdb_gated_clk (
    .clk_in      (forever_cpucclk   ),
    .clk_out     (pfu_gsdb_clk      ),
    .external_en (1'b0              ),
    .global_en   (cp0_yy_clk_en     ),
    .local_en    (pfu_gsdb_clk_en   ),
    .module_en   (cp0_lsu_icg_en    ),
    .pad_yy_icg_scan_en (pad_yy_icg_scan_en)
);
```

```
assign pfu_gsdb_pf_inst_vld_clk_en = pfu_gsdb_pf_inst_vld;
```

```
gated_clk_cell x_lsu_pfu_gsdb_pf_inst_vld_gated_clk (
    .clk_in      (forever_cpucclk   ),
    .clk_out     (pfu_gsdb_pf_inst_vld_clk   ),
    .external_en (1'b0              ),
    .global_en   (cp0_yy_clk_en     ),
    .local_en    (pfu_gsdb_pf_inst_vld_clk_en),
    .module_en   (cp0_lsu_icg_en    ),
    .pad_yy_icg_scan_en (pad_yy_icg_scan_en)
);
```

gated_clk_cell 模块通过在不同的操作阶段启用或禁用时钟，这种方法可以显著减少处理器的功耗；还可以减少不必要的计算和内存访问，从而提高整体性能。

Output

```
output      entry_addr_cmp_info_vld;    //完成地址信息比较，清空三个entry
output      pfu_gsdb_gpf_create_vld;    //check阶段成功
output      pfu_gsdb_gpf_pop_req;       //monitor阶段失败
output [10:0] pfu_gsdb_stride;          //步幅[10:0] 表示范围2k
```

```

output      pfu_gsdb_stride_neg;          //步幅[11]
output [6 :0] pfu_gsdb_strideh_6to0;      //步幅[6:0]

assign pfu_gsdb_gpfb_create_vld    = pfu_gsdb_state_is_check_stride    //处于检查状态
                                   && pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld      //完成地址信息比较
                                   && pfu_gsdb_check_stride_success; //检查步幅成功

assign pfu_gsdb_gpfb_pop_req       = pfu_gsdb_state_is_monitor_stride   //处于监视阶段
                                   && pfu_gsdb_addr_cmp_info_vld      //完成地址信息比较
                                   && confidence_min                  //置信度为0
                                   && !pfu_gsdb_check_stride_success; //检查步幅失败

```

LSU

在指令译码单元中会将指令分解成微操作(uop)，访存流水线分为AG(Address generation)、DC(Data cache)、DA(Data align)、WB(Write back)四个阶段

- AG：完成地址计算 + 完成虚拟地址转换 + 判断指令是否已经提交
- DC：访问DCache判断是否命中 + 其它与流水线相关的检查（与我们关系不大）
- DA：从Dcache中的加载数据选择相应的字节并进行对齐
- WB：将加载数据写回到寄存器中

Q：为什么判断信号要在ld_da阶段？

A：指令在DC阶段时，如果缓存命中就会有hit信号，如果hit信号为低，说明为Cache miss。那么该指令需要在DA阶段写入Read buffer，并在Read buffer中创建一个项，排队请求来自L2 Cache的数据

Q：为什么两个步幅加起来不能跨4k？

A：玄铁完成并行执行的方式是对基地址高位 vpn 进行虚拟地址转换获得 ppn，所以，最终得到的物理地址为 ppn+基址低12位+偏移量，但是如果 基址低12位+偏移量 大小超过了12位，或者变成了负值(即发生了正溢出或负溢出)，索引到的地址其实超出了这4KB，也就是超过了最终翻译到的这一页

Q：什么是指令的提交（commit）？

A：指令的提交与退休是指令在处理器中运行的重要状态，而这个状态也是由ROB进行管理的。**指令的提交（commit）**是指本条指令已经处于ROB头部的退休窗口（前三项）中，且位于这条指令前的所有指令都已经正常退休或正在正常退休。换言之，一条指令的提交意味着这条指令是安全的（一定会被执行的）。而**指令的退休（retire）**则是指令在执行后，且可以确定对处理器产生影响后，就从ROB中移除的过程。玄铁C910支持某些指令的退休先于其写回寄存器，这些指令通常是不会产生异常的指令，如算数指令。

Q：什么是ROB（Re-order Buffer）？

A：重排序缓存，见PPT中第8节