

情報工学科 計算機構成 2013 年 期末試験 (担当:天野 持ち込み何でも可)

POCO の命令セット、ハードウェア構成は 2 ページ目以降に示しますが、問題中に不明な点がある場合や手元に資料がない場合は、各自判断して答え、その旨を記して下さい。注意：問題用紙は 4 ページあります。

1. 0 番地に A, 1 番地に B が入っている。 $(A-B)AND(A+B)$ を計算し、答えをレジスタ 3 に入れる POCO のプログラムをアセンブリ言語で記述せよ。
2. 問題 1 のプログラムの最初の 4 行を機械語に変換せよ。
3. 8bit の入力 A,B と選択入力 S を持ち、 $S=0$ の時は $A+B$ を、 $S=1$ の時は $A-B$ を計算し、Y に出力するモジュールを Verilog HDL で記述せよ。
4. マルチサイクル CPU のシングルサイクル CPU に対する利点を簡単に説明せよ。
5. 論理合成を行う場合、目標周期を小さくしすぎて slack がマイナスになった場合、どのような問題が生じるかを簡単に説明せよ。
6. 下のコードはサブルーチンの出口で、レジスタを復帰している部分である。これに対応した、レジスタを退避するコードを書け。

```
...  
LD r7,(r6)  
ADDI r6,#1  
LD r1,(r6)  
ADDI r6,#1  
JR r7
```

7. 0 番地から 8 つの正の整数が並んでいる。このうち奇数の個数を調べるプログラムを書け。結果は r6 に入れよ。
8. 添付の POCO の Verilog 記述と図 1 のデータパスが食い違っている点を一つ述べよ。(たくさんあるのでどれでもよい)
9. 64K ワードのアドレス空間に対して 4K ワードのキャッシュを設ける。ブロックアドレスを 16 ワードとした時、4way set associative cache のキャッシュディレクトリ (タグメモリ) の構成を示せ。
10. あるスーパーコンピュータは 1000 プロセッサを持っていて、プログラムの並列化可能な部分については 1 プロセッサで実行する場合の 1000 倍性能が上がる。並列化が 99%可能だが、残りは 1 プロセッサで実行できないプログラムの性能は、何倍に上がるかを計算せよ。

全 10 点

A) POCO の命令コード

NOP		00000 --- --- 00000
MV rd,rs	rd ← rs	00000 ddd sss 00001
AND rd,rs	rd ← rd AND rs	00000 ddd sss 00010
OR rd,rs	rd ← rd OR rs	00000 ddd sss 00011
SL rd	rd ← rd<<1	00000 ddd --- 00100
SR rd	rd ← rd>>1	00000 ddd --- 00101
ADD rd,rs	rd ← rd + rs	00000 ddd sss 00110
SUB rd,rs	rd ← rd - rs	00000 ddd sss 00111
ST rs, (ra)	rs → (ra)	00000 sss aaa 01000
LD rd, (ra)	rd ← (ra)	00000 ddd aaa 01001
LDI rd,#X	rd ← X (符号拡張)	01000 ddd XXXXXXXX
LDIU rd,#X	rd ← X (符号拡張なし)	01001 ddd XXXXXXXX
ADDI rd,#X	rd ← rd + X (符号拡張)	01100 ddd XXXXXXXX
ADDIU rd,#X	rd ← rd + X (符号拡張なし)	01101 ddd XXXXXXXX
LDHI rd,#X	rd ← X 0	01010 ddd XXXXXXXX
BEZ rd, X	if (rd==0) pc ← pc + X	10000 ddd XXXXXXXX
BNZ rd, X	if (rd!=0) pc ← pc + X	10001 ddd XXXXXXXX
BPL rd, X	if (rd>=0) pc ← pc + X	10010 ddd XXXXXXXX
BMI rd, X	if (rd<0) pc ← pc + X	10011 ddd XXXXXXXX
JMP X	pc ← PC + X	10100 XXXXXXXXXXXX
JAL X	r7 ← pc, pc ← pc + X	10101 XXXXXXXXXXXX
JR rd	pc ← rd	00000 ddd --- 01010

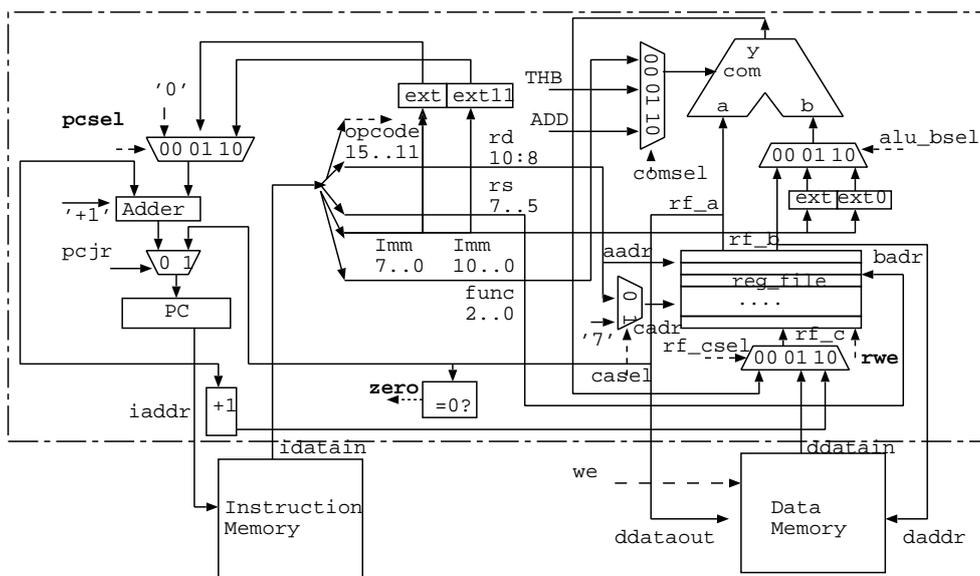


図 1: POCO のデータパス

```

`include "def.h"
module poco(
input clk, rst_n,
input ['DATA_W-1:0] idatain,
input ['DATA_W-1:0] ddatain,
output ['DATA_W-1:0] iaddr, daddr,
output ['DATA_W-1:0] ddataout,
output we);

reg ['DATA_W-1:0] pc;
wire ['DATA_W-1:0] rf_a, rf_b, rf_c;
wire ['DATA_W-1:0] alu_b, alu_y;
wire ['OPCODE_W-1:0] opcode;
wire ['OPCODE_W-1:0] func;
wire ['REG_W-1:0] rs, rd;
wire ['SEL_W-1:0] com;
wire ['IMM_W-1:0] imm;
wire rwe;
wire st_op, bez_op, bnz_op, addi_op, ld_op, alu_op;
wire ldi_op, ldiu_op, addiu_op;

assign ddataout = rf_a;
assign iaddr = pc;
assign daddr = rf_b;

assign {opcode, rd, rs, func} = idatain;
assign imm = idatain['IMM_W-1:0];

// Decoder
assign st_op = (opcode == 'OP_REG) & (func == 'F_ST);
assign ld_op = (opcode == 'OP_REG) & (func == 'F_LD);
assign alu_op = (opcode == 'OP_REG) & (func[4:3] == 2'b00);
assign ldi_op = (opcode == 'OP_LDI);
assign ldiu_op = (opcode == 'OP_LDIU);
assign addi_op = (opcode == 'OP_ADDI);
assign addiu_op = (opcode == 'OP_ADDIU);
assign bez_op = (opcode == 'OP_BEZ);
assign bnz_op = (opcode == 'OP_BNZ);

assign we = st_op;

assign alu_b = (addi_op | ldi_op) ? {{8{imm[7]}},imm} :
(addiu_op | ldiu_op) ? {8'b0,imm} : rf_b;

```

```

assign com = (addi_op | addiu_op ) ? 'ALU_ADD:
(ldi_op | ldiu_op ) ? 'ALU_THB: func['SEL_W-1:0];

assign rf_c = ld_op ? ddatain : alu_y;
assign rwe = ld_op | alu_op | ldi_op | ldiu_op | addi_op | addiu_op ;

alu alu_1(.a(rf_a), .b(alu_b), .s(com), .y(alu_y));

rfile rfile_1(.clk(clk), .a(rf_a), .aadr(rd), .b(rf_b), .badr(rs),
.c(rf_c), .cadr(rd), .we(rwe));

always @(posedge clk or negedge rst_n)
begin
    if(!rst_n) pc <= 0;
    else if ((bez_op & rf_a == 16'b0 ) | (bnz_op & rf_a != 16'b0))
        pc <= pc +{{8{imm[7]}},imm}+1 ;
    else
        pc <= pc+1;
end

endmodule

```