گزارش پیاده سازی تکلیف 5 هم طراحی سخت افزار و نرم افزار

غزل كلهرى 97243058

عر فان مشير ي 97243066

هدف از انجام این تمرین پیاده سازی معماری Micro-Programmed بود. بدین ترتیب که بر روی ماشین پیاده سازی شده در کتاب، طبق خواسته های صورت سوال تغییراتی ایجاد کردیم.

1. ابتدا مجموعه دستورات داده شده را در دو بخش define مرتبط با ALU encoding و ماژول alu اضافه کردیم. (خطوط هایلایت شده تغییرات ایجاد شده در هر بخش را نشان میدهند.)

```
/* encoding for ALU */
#define ALU_ACC 0 /* ALU <- ACC */
#define ALU PASS 1 /* ALU <- SBUS */
#define ALU_ADD 2 /* ALU <- ACC + SBUS */
#define ALU SUBA 3 /* ALU <- ACC - SBUS */
#define ALU SUBS 4 /* ALU <- SBUS - ACC */
#define ALU_AND 5 /* ALU <- ACC and SBUS */
#define ALU OR 6 /* ALU <- ACC or SBUS */
#define ALU NOT 7 /* ALU <- not SBUS */
#define ALU INCS 8 /* ALU <- SBUS + 1 */
#define ALU_INCA 9 /* ALU <- ACC + 1 */</pre>
#define ALU_CLR 10 /* ALU <- 0 */
#define ALU SET 11 /* ALU <- 1 */
#define ALU X ALU ACC /* don't care */
#define ALU_ADDI 12 /* ALU <- ACC + Num */
#define ALU_SUBIA 13 /* ALU <- Num - ACC */
#define ALU_SUBAI 14 /* ALU <- ACC - Num */
dp alu (in ctl_alu : ns(4);
        in sbus : ns(WLEN);
        in acc : ns(WLEN);
                              // ADDED TO USE AS BIT NUMBER 27-31
        in num : ns(4);
        out q : ns(WLEN)) {
    always {
        q = (ctl_alu == ALU_ACC) ? acc :
            (ctl alu == ALU PASS) ? sbus :
             (ctl_alu == ALU_ADD) ? acc + sbus :
             (ctl_alu == ALU_SUBA) ? acc - sbus :
            (ctl_alu == ALU_SUBS) ? sbus - acc :
             (ctl_alu == ALU_AND) ? acc & sbus :
             (ctl_alu == ALU_OR) ? acc | sbus :
             (ctl alu == ALU NOT) ? ~sbus :
             (ctl_alu == ALU_INCS) ? sbus + 1 :
             (ctl_alu == ALU_INCA) ? acc + 1 :
             (ctl_alu == ALU_CLR) ? 0 :
             (ctl_alu == ALU_SET) ? 1 :
             (ctl_alu == ALU_ADDI) ? acc + num :
            (ctl alu == ALU SUBAI) ? acc - num :
            (ctl_alu == ALU_SUBIA) ? num - acc :
```

3. خط مربوط به مالتي يلكسر register file, input را حذف كرده و بجاي أن ماژولي جداگانه تعريف كرديم.

4. با تغییر MI های موجود در lookup، برنامه تولید کننده اعداد فیبوناچی را با برنامه قبلی جایگزین کردیم.

```
lookup cstore : ns(32) = {
   // 0: 1 -> R3 (counter)
   MI(O_NIL, SBUS_X, ALU_SET, SHFT_NIL, DST_R3, NXT_NXT, 0),
   // 1: R3 << 3 -> R3 (R3 = 8) (we have first and second number of sequence)
   MI(O_NIL, SBUS_R3, ALU_PASS, SHFT_SHL, DST_R3, NXT_NXT, 0),
   // 2: 1 -> R0 (first number)
   MI(O_NIL, SBUS_X, ALU_SET, SHFT_NIL, DST_R0, NXT_NXT, 0),
   // 3: 1 -> R1 (second number)
   MI(O_NIL, SBUS_X, ALU_SET, SHFT_NIL, DST_R1, NXT_NXT, 0),
   // 4: R0 -> ACC (we use ACC to add numbers)
   MI(O NIL, SBUS RO, ALU_PASS, SHFT_NIL, DST_ACC, NXT_NXT, 0),
   // 5: R1 + ACC -> R2 (result)
   MI(O_NIL, SBUS_R1, ALU_ADD, SHFT_NIL, DST_R2, NXT_NXT, 0),
   // 6: R1 -> R0 (next num)
   MI(O_NIL, SBUS_R1, ALU_PASS, SHFT_NIL, DST_R0, NXT_NXT, 0),
   // 7: R2 -> R1 (next num)
   MI(O_NIL, SBUS_R2, ALU_PASS, SHFT_NIL, DST_R1, NXT_NXT, 0),
   // 8: 1 -> ACC
   MI(O_NIL, SBUS_X, ALU_SET, SHFT_NIL, DST_ACC, NXT_NXT, 0),
   // 9: R3 - ACC -> R3 (check if 10 numbers are reched)
   MI (O NIL, SBUS R3, ALU SUBS, SHFT NIL, DST R3, NXT JMP, 4),
   // 10 Ldone: R2 -> OUT || JUMP Lstart
   MI(O_WR, SBUS_R2, ALU_X, SHFT_X, DST_X, NXT_JMP, 10)
```

با توجه به کامنت های نوشته شده، دو جمله اول دنباله را در رجیسترهای 0 و 1 ذخیره کرده، از ACC به عنوان متغیر کمکی استفاده میکنیم تا هربار این دو عدد را با یکدیگر جمع کنیم. سپس نتیجه را در رجیستر 2 ریخته و رجیسترهای 0 و 1 را با مقادیر جدید آپدیت میکنیم. و به ابتدای حلقه تشکیل شده جامپ میزنیم تا عملیات دوباره تکرار شود (شبیه سازی بازگشتی).

5. در نهایت برنامه را با شبیه ساز GEZEL اجرا کردیم. نتایج حاصل از اجرای برنامه در ادامه آورده شده است. خروجی برنامه در طی سایکل های زمانی طی شده، اعداد تشکیل دهنده دنباله فیبوناچی را به ما نشان میدهد.

با توجه به بخش های اضافه شده در مراحل قبل، تعداد کمی ویرایش در dp hmm داریم که همگی با کامنت در کد ضمیمه شده مشخص شده اند.