

هم طراحی سخت افزار نرم افزار

جلسه بیست و سوم: ارزیابی

ارائه دهنده: آتنا عبدی

a_abdi@kntu.ac.ir

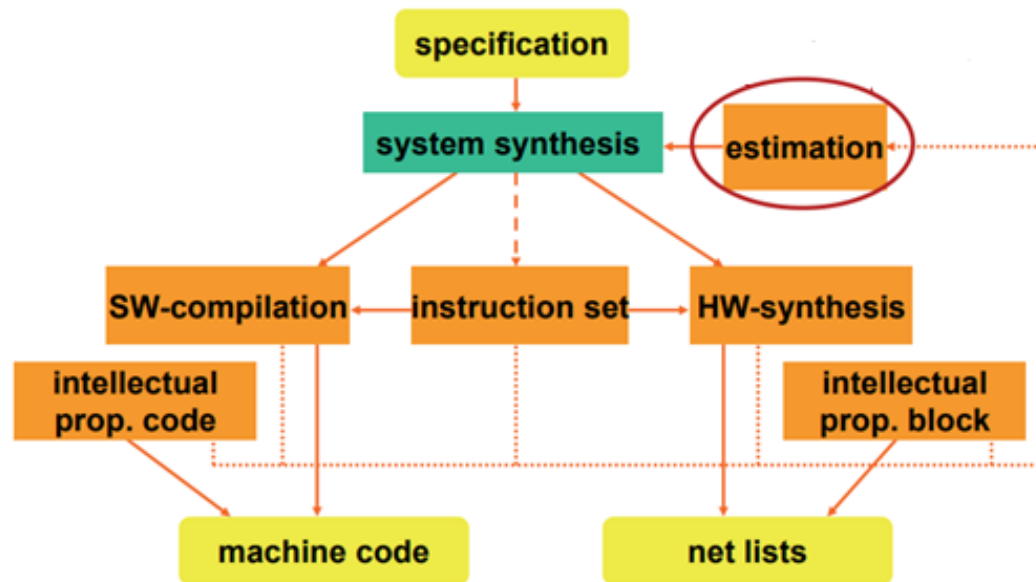
مباحث این جلسه



- ارزیابی فرایند سنتز توأم

- شبیه‌سازی طراحی

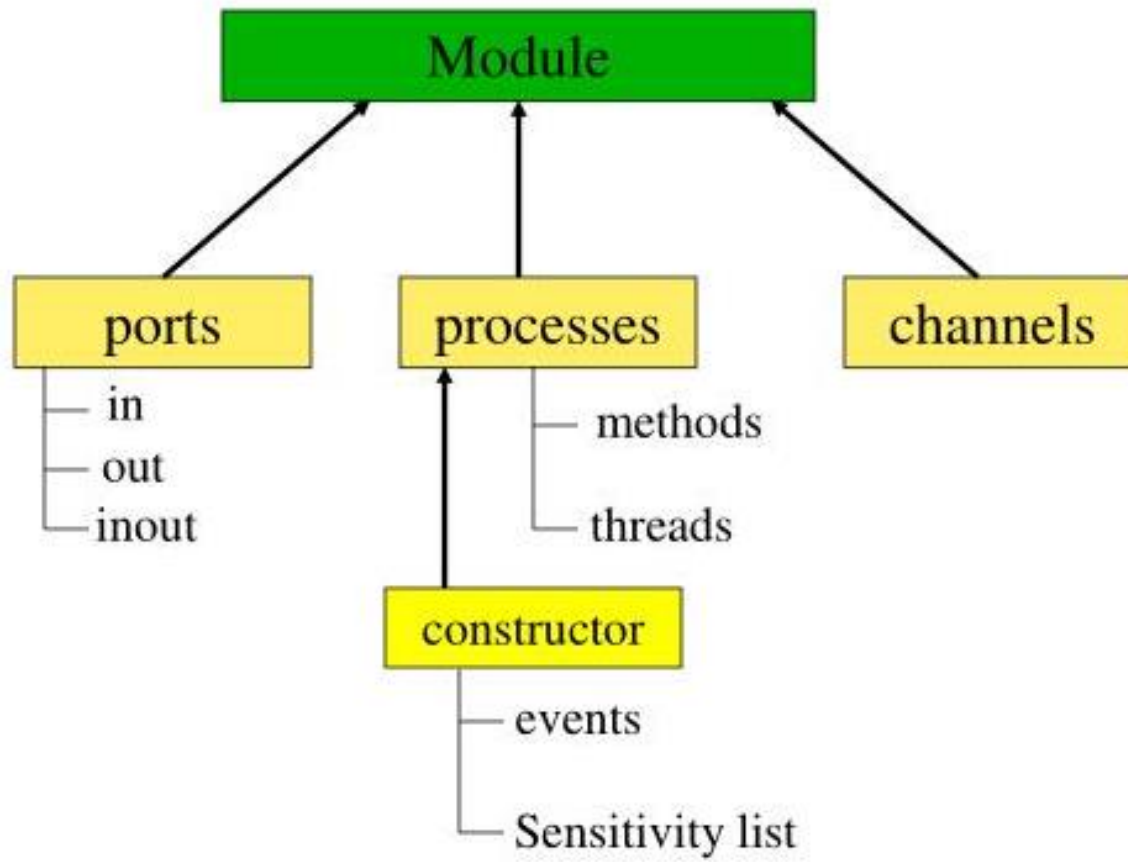
- اعمال تصمیم‌های فرایند سنتز توأم در پیاده‌سازی



ارزیابی فرایند سنتز توأم



- ساختار برنامه در SystemC:



ارزیابی فرایند سنتز توأم



- پیاده‌سازی فرایند سنتز توأم در SystemC:
- شبیه‌سازی نتیجه تصمیم مرحله افراز توسط تعریف پروسه‌های جداگانه
- در این مرحله هدف ما طراحی است و به جزئیات پیاده‌سازی در بستر سخت‌افزار نمی‌پردازیم
- شبیه‌سازی نتیجه تصمیم مرحله زمان‌بندی
- پیاده‌سازی همروندی در اجرای پروسه‌ها
- وارد کردن مفهوم time در شبیه‌سازی
- عملیات سنکرون‌سازی بین پروسه‌ها

همروندی و زمان‌بندی پروسه‌ها در SystemC



- در فرایند زمان‌بندی لازم است بین اجرای پروسه‌ها سنکرون‌سازی در نظر گرفته شود
 - همروندسازی اجرای پروسه‌ها توسط مفهوم thread
 - طراحی دقیق این فاز اهمیت زیادی دارد
 - مدیریت و ترتیب‌بندی اجرا توسط wait
 - اجرای به‌نوبت پروسه‌ها با فاصله زمانی مشخص در یک حلقه بی‌نهایت
 - در مثال‌های قبلی دیدیم

همروندی و زمان‌بندی پروسه‌ها در SystemC

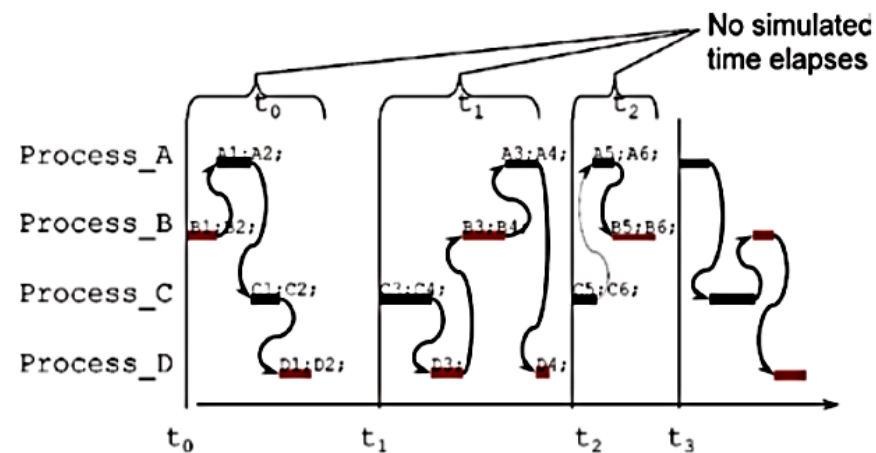
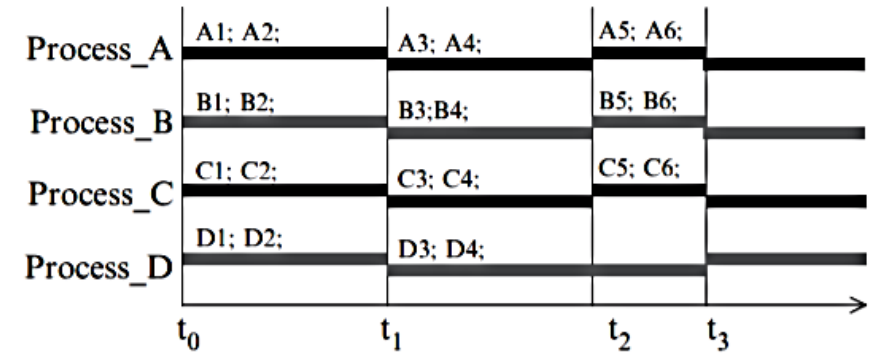


```
Process_A() {
  //@ t0
  stmt_A1;
  stmt_A2;
  wait(t1);
  stmt_A3;
  stmt_A4;
  wait(t2);
  stmt_A5;
  stmt_A6;
  wait(t3);
}
```

```
Process_B() {
  //@ t0
  stmt_B1;
  stmt_B2;
  wait(t1);
  stmt_B3;
  stmt_B4;
  wait(t2);
  stmt_B5;
  stmt_B6;
  wait(t3);
}
```

```
Process_C() {
  //@ t0
  stmt_C1;
  stmt_C2;
  wait(t1);
  stmt_C3;
  stmt_C4;
  wait(t2);
  stmt_C5;
  stmt_C6;
  wait(t3);
}
```

```
Process_D() {
  //@ t0
  stmt_D1;
  stmt_D2;
  wait(t1);
  stmt_D3;
  wait(SC_ZERO_TIME);
  stmt_D4;
  wait(t3);
}
```



همروندی و زمان‌بندی پروسه‌ها در SystemC

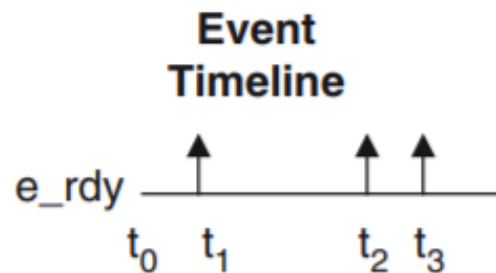


- در پروسه‌های تعریف شده در SystemC لیست حساسیت داشتیم:
- لیست حساسیت ایستا: توسط “sensitive” در زمان طراحی تعریف می‌شود
 - Sensitive << clock.pos()
- لیست حساسیت پویا: در طی اجرا ساخته می‌شود
 - شرط‌هایی که در wait ذکر می‌شوند و در طی اجرا معلوم می‌شود چه زمانی محقق می‌گردند
 - wait (e) یا next_trigger()

رخداد در SystemC



- شبیه‌سازی در محیط Event-driven: SystemC
- Event: رخدادی است که در زمان مشخص رخ می‌دهد و **طول زمان و مقدار ندارد**
- تابحال رخداد برای ما زمان بود ولی مفهوم گسترده‌تری دارد
- شبیه‌سازی رخداد در SystemC توسط کلاس `sc_event`
- فعال شدن رخداد نشانه‌ای در سیستم ندارد و تنها بر پروسه‌هایی که منتظر آن بوده‌اند اثر می‌گذارد
- فعال شدن در لحظه و باید `catch` شود



رخداد در SystemC (ادامه)

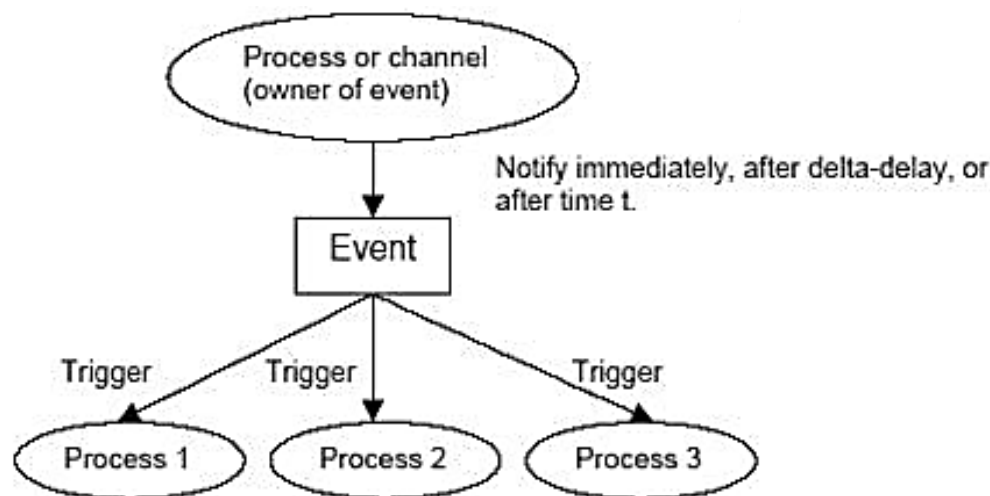


- `sc_event` شبیه‌سازی رخدادی که در زمان مشخصی رخ می‌دهد
 - قابلیت فعال و متوقف شدن دارد
 - رخدادها مدت زمان ندارند و اگر فعال شوند و پروسه‌ای منتظرشان نباشد از سیستم حذف می‌شوند
 - لازم است توسط پروسه‌ای `catch` شوند و از قبل در انتظارشان بود
 - تعریف به صورت: `sc_event e1;`
 - دو عملیات روی این کلاس تعریف می‌شود:
 - `wait (e1)`
 - `notify (e1)`

رخداد در SystemC (ادامه)



- استفاده از event در پروسه‌های از نوع thread برای اعمال زمان‌بندی اجرا
- مشخص کردن شروع یا ادامه به کار یک پروسه: فعال شدن یک رخداد (notify)
- با فعال شدن رخداد، تمامی پروسه‌های حساس به آن قابل اجرا می‌شوند



فعال شدن رخداد در SystemC



• انواع Notify:

• نوع Immediate: `notify()`

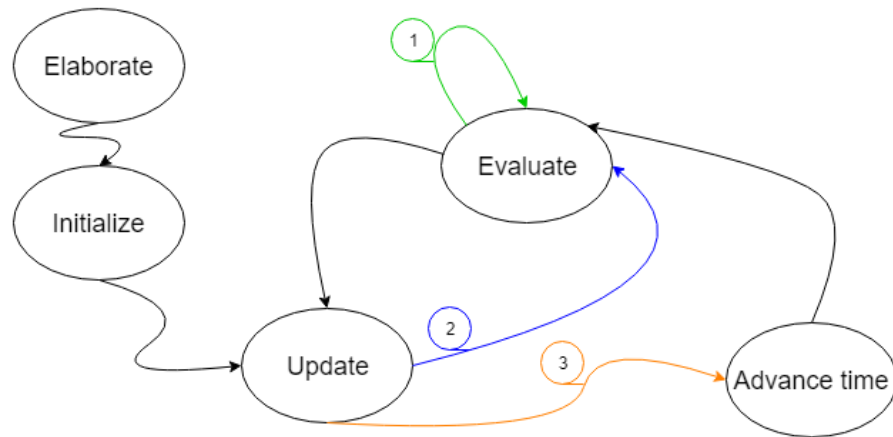
• فعال شدن رخداد در سیکل جاری اجرا و ارزیابی فعلی

• نوع delta notification: `notify(SC_ZERO_TIME)`

• فعال شدن رخداد در اجرای بعدی با بهروز شدن شبیه‌سازی

• نوع زمان‌دار: `notify(1, SC_NS)`

• فعال شدن رخداد در زمان مشخص شده در آینده



فعال شدن رخداد در SystemC (ادامه)



- انتخاب نوع فعال شدن رخداد برحسب کاربرد

```
sc_event  a, b, c ;           // event declaration
sc_time   t (10, SC_NS)       // declaration of a 10ns time interval

a.notify();                    // immediate notification, current delta-cycle
notify(SC_ZERO_TIME, b);       // delta-delay notification, next delta-cycle
notify(t, c);                  // 10 ns delay

//Cancel an event notification
a.cancel();                    // Error! Can't cancel immediate notification
b.cancel();                    // cancel notification on event b
c.cancel();                    // cancel notification on event c
```

فعال شدن رخداد در SystemC (ادامه)



- در حالتی که یک رخداد چندین بار فعال شود، نزدیکترین دستور پذیرفته می شود

```
...
sc_event action;
sc_time now(sc_time_stamp()); //observe current time
//immediately cause action to fire
action.notify();
//schedule new action for 20 ms from now
action.notify(20, SC_MS);
//reschedule action for 1.5 ns from now
action.notify(1.5, SC_NS);
//useless, redundant
action.notify(1.5, SC_NS);
//useless preempted by event at 1.5 ns
action.notify(3.0, SC_NS);
//reschedule action for evaluate cycle
action.notify(SC_ZERO_TIME);
//useless, preempted by action event at SC_ZERO_TIME
action.notify(1, SC_SEC);
//cancel action entirely
action.cancel();
//schedule new action for 1 femto sec from now
action.notify(20, SC_FS);
...
```

انتظار برای رخداد در SystemC



- توسط تابع wait

- در این وضعیت، کنترل برای اجرای پروسه دیگر به کرنل داده می‌شود
- وضعیت thread فعلی ذخیره می‌شود
- با فعال شدن مجدد thread، آخرین اطلاعات ذخیره شده بازیابی می‌شود

```
wait(time);           // timeout is the event
wait(double,time_unit); // convenience
wait(event);          // single event
wait(event1 | eventn...); // any of these
wait(event1 & eventn...); // all of these
wait(time,event);     // event or timeout
wait(time,event1 | eventn...); // any event or timeout
wait(time,event1 & eventn...); // all events or timeout
wait(); // static sensitivity
```