





# همطراحی سختافزار نرمافزار

جلسه بیستودوم: سنتز توأم-زمانبندی ۴

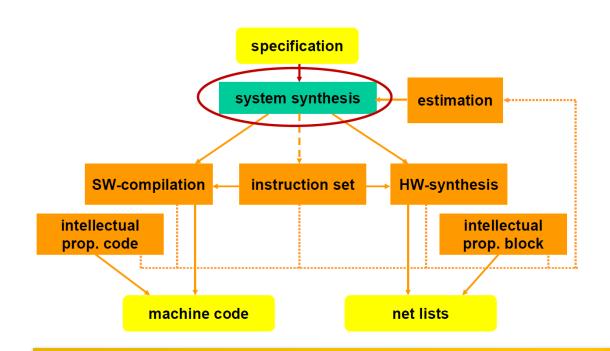
ارائهدهنده: آتنا عبدى

a\_abdi@kntu.ac.ir

#### مباحث این جلسه



- سنتز توام در روال همطراحی سختافزار و نرمافزار
  - زمانبندی (Scheduling)
  - رویکرد قطعی در مسئله زمانبندی
  - زمانبندی با هدف هزینه و محدودیت تاخیر



#### زمانبندی قطعی مبتنی بر ILP



- مسئله زمانبندی با هدف کمینه کردن تاخیر و رعایت محدودیت منابع پردازشی
  - پیچیدگی زیاد و NP-hard
    - روشهای مکاشفهای
  - روش قطعی مبتنی بر مدل برنامهریزی صحیح خطی
    - مشخص کردن متغیرهای تصمیم مسئله
      - مشخص کردن تابع هدف
      - مشخص کردن محدودیتها

### زمانبندی قطعی مبتنی بر ILP (ادامه)



#### • متغير تصميم:

• متغیر  $X_{il}$ : اجرای وظیفه i ام در سیکل زمانی i ام

#### • محدودیتها:

- باینری بودن متغیر تصمیم
- هر وظیفه میبایست فقط یکبار اجرا شود
- $(t_i \geq t_j + d_j)$  لحاظ کردن وابستگی دادهای بین وظایف •
- اگر وظیفه i پس از وظیفه j اجرا می شود، زمان اجرای i بزرگتر مساوی زمان و طول اجرای j باشد

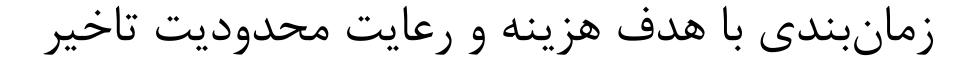
 $X_{i1} \in \{0,1\}$ 

 $\forall i: \sum_{L} X_{iL} = 1$ 





- محدودیتها:
- لحاظ كردن وابستگى دادهاى بين وظايف
  - $\sum_{L} L. X_{il} \ge \sum_{L} L. X_{jl} + d_j$  •
  - لحاظ کردن محدودیت منابع پردازشی
    - $\forall i, \forall k : \sum_{i:R(Ti)=k} X_{il} \leq a_k \bullet$
- به تعداد تنوع منابع پردازشی روی هر سیکل، جمع میزنیم
  - تابع هدف:
  - Min (Max Latency) •





- در این رویکردها تابع هدف مسئله، هزینه و محدودیت در تاخیر اجراست
  - رویکردهای Dual
  - در این حیطه نیز الگوریتمهای مکاشفهای مطرح شده است
    - روش زمانبندی List Scheduling نسخه
      - روش زمانبندی Force Directed

### روش زمانبندی Force Directed روش زمانبندی

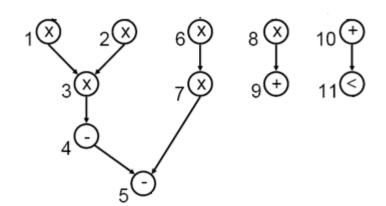


- محدودیت زمانی داده شده است و هدف کمینه کردن منابع پردازشی است
  - در این الگوریتم هر منبع پردازشی جداگانه لحاظ میشود
- اساس كار الگوريتم بر تعريف احتمال اجراى هر وظيفه در گام زماني مشخص است

$$p_i(l) = \frac{1}{\mu_i + 1} \quad \text{for } l \in [t_i^S, t_i^L]$$

• براساس mobility در ASAP و ALAP





• مثال: زمانبندی با الگوریتم Force Directed

• مرحله اول: محاسبه احتمالات براى وظایف براساس Mobility

$$P(1,1) = P(2,1) = P(3,2) = P(4,3) = P(5,4) = 1$$

$$P(6,1) = P(6,2) = P(7,2) = P(7,3) = 0.5$$

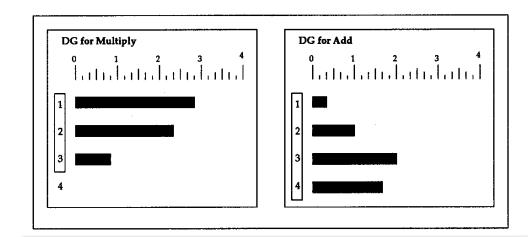
$$P(8,1) = P(8,2) = P(8,3) = 1/3$$
 the same as 10

$$P(9,2) = P(9,3) = P(9,4) = 1/3$$
 the same as 11

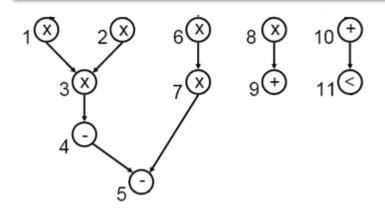


- با استفاده از احتمال محاسبه شده، پارامتر «توزیع» بدست میآید:
  - ا میزان نیاز به منبع پردازشی k در گام زمانی k
- جمع احتمالات تمامی عملیاتی که به منبع k در گام زمانی 1 نیاز دارند

$$q_k(l) = \sum_{i:T(v_i)=k} p_i(l)$$







• مرحله دوم: محاسبه پارامتر توزیع

$$q_{\text{mul}}(1) = 1 + 1 + 1/2 + 1/3 = 2.83$$
,  $q_{\text{alu}}(1) = 1/3$ 

$$q_{\text{mul}}(2) = 2.33$$
,

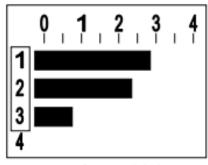
$$q_{alu}(2) = 1$$

$$q_{mul}(3) = 0.83,$$

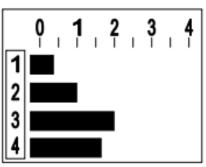
$$q_{alu}(3) = 2$$

$$q_{mul}(4) = 0,$$

$$q_{alu}(4) = 1.66$$



DG for Multiply



DG for Add, Sub, Comp

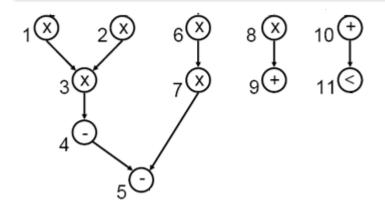


- در گام بعدی، معیار Force تعریف می شود
- اولویت دهی با هدف کمینه کردن منابع پردازشی و بهبود همروندی با توزیع یکنواخت منابع
- وظایف از گامهای زمانی که که نیاز به منابع پردازشی زیاد است به گامهای زمانی با نیاز کمتر بروند

Self force (i,l) = 
$$q_k(l) - 1/\mu + 1 \sum_{n=t\_asap}^{t\_alap} q_k(n) * P(i,l)$$

- این معیار را به ازای همه وظایف روی همه گامهای زمانی مجاز اجرا حساب می کنیم
  - هرچه این معیار منفی تر باشد مطلوب تر است





#### • مرحله سوم: محاسبه Self Force

• برای گرهها با mobility صفر معنا ندارد

$$SF(6,1) = q_{mul}(1) - 1/2(q_{mul}(1) + q_{mul}(2)) = 2.83 - 0.5 * (2.83 + 2.33) = +0.25$$

$$SF(6,2) = -0.25$$

• مطلوب ما حالت منفی است پس وظیفه ۶ را در گام زمانی ۲ قرار میدهیم

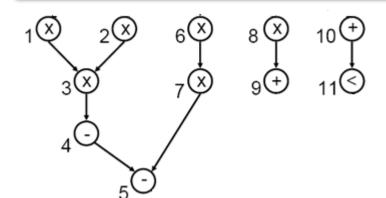


• بهدلیل وجود وابستگی دادهای، هر تصمیم زمانبندی روی کل گراف موثر است

• لازم است اثر زمانبندی فعلی روی گرههای بعدی دیده شود

PS\_force = sum of self force i, succ (i)





#### • مرحله چهارم: محاسبه PS-Force

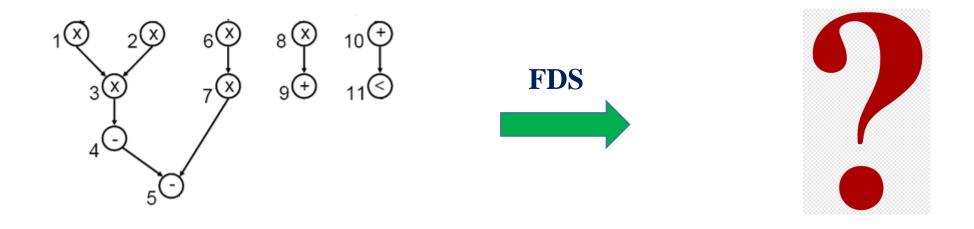
• اثر تصمیم مرحله قبل را روی گرههای وابسته بعدی میبینیم

$$PS-F(6,2) = SF(6,2) + SF(7,3) = -0.25 + (-0.75) = -1$$

- اگر انتخاب مرحله قبل این بود که وظیفه ۶ در گام اول زمانبندی شود:
- در محاسبه PS-F نباید وظیفه ۷ را دخیل می کردیم چون فشاری روی آن نبود



• نتیجه نهایی: دو ضرب کننده و دو واحد ALU





## ارزيابي فرايند سنتز توأم

- پس از فرایند سنتز توأم لازم است تصمیمات گرفته شده ارزیابی شوند
  - ارزیابی توسط شبیهسازی
  - مدلسازی سیستم در SystemC با درنظر گرفتن تصمیمات فرایند سنتز توأم
    - ارزیابی تحلیلی
    - تحلیل بدترین حالت

