





همطراحی سختافزار نرمافزار

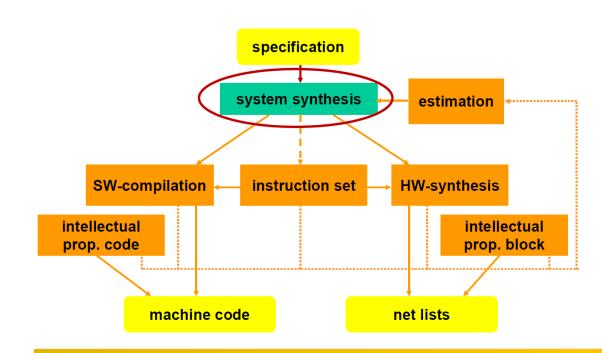
جلسه هجدهم: سنتز توأم-زمانبندی

ارائهدهنده: آتنا عبدی a_abdi@kntu.ac.ir

مباحث این جلسه



- سنتز توام در روال همطراحی سختافزار و نرمافزار
 - بخشبندی (Partitioning)
 - روشهای قطعی (ILP)
 - زمانبندی (Scheduling)
 - رویکردهای زمانبندی



بکارگیری مدل برنامهریزی خطی صحیح در مسئله افراز



- Binary variables x_{i,k}
 - $x_{i,k} = 1$: object o_i in block p_k
 - $x_{i,k} = 0$: object o_i not in block p_k
- ▶ Cost $c_{i,k}$, if object o_i is in block p_k
- Integer linear program:

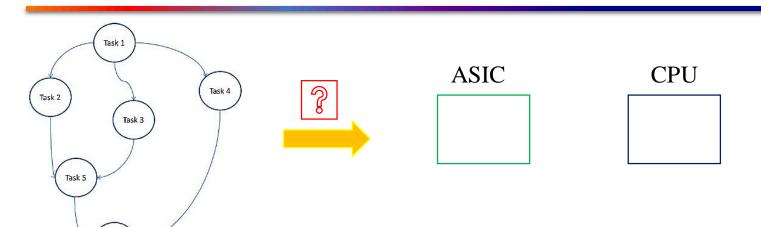
minimize
$$\sum_{k=1}^{m} \sum_{i=1}^{n} x_{i,k} \cdot c_{i,k} \quad 1 \le k \le m, 1 \le i \le n$$

Objective Function

S.t.
$$\begin{cases} x_{i,k} \in \{0,1\} & 1 \le i \le n, 1 \le k \le m \\ \sum_{k=1}^{m} x_{i,k} = 1 & 1 \le i \le n \\ k=1 & k \le m \end{cases}$$

مثال: كمينه كردن زمان اجرا با درنظر داشتن ارتباطات





- بخشبندی وظایف
- كمينه كردن زمان اجرا
- رعایت محدودیت هزینه

- مرحله ۱: تعریف متغیر تصمیم
- مرحله ۲: تعریف تابع هدف براساس مسئله و متغیر تصمیم
- مرحله ۳: تعریف محدودیتها براساس مسئله و متغیر تصمیم

مثال (ادامه)



- روال حل:
- مرحله ۱: تعریف متغیر تصمیم
- (ASIC: تخصیص وظیفه i ام به المان پردازشی kام (در اینجا k=1 پردازنده و i مربوط به i
 - مرحله ۲: تعریف تابع هدف براساس مسئله و متغیر تصمیم

• Min $\sum_{i=1}^{6} \sum_{k=1}^{2} X_{ik} \cdot E_{ik}$

مثال (ادامه)



• روال حل:

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

$$\sum_{k=1}^{2} X_{ik} = 1$$

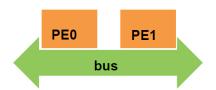
$$\sum_{i=1}^{6} \sum_{k=1}^{2} X_{ik} \cdot C_{ik} \leq Cost_th$$

• مرحله ۳: تعریف محدودیتها براساس مسئله و متغیر تصمیم

مثال: کمینه کردن زمان اجرا و محدودیت تعادل بارکاری







exe. time	t0	t1	t2	t3	
PE0	5	15	10	30	
PF1	10	20	10	10	

- مدل ILP بخشبندی
- تعریف متغیرهای موردنیاز
- j وظیفه i بر پردازنده j وظیفه i به پردازنده j وظیفه i بر پردازنده X_{ik}
 - تعریف تابع هدف
 - $\operatorname{Min} \sum_{i=1}^{4} \sum_{k=1}^{2} Xik.Eik \bullet$
 - تعریف محدودیتها
 - محدودیتهای پیشفرض مسئله افراز
 - $\sum_{i=1}^{4} Xi1 = \sum_{i=1}^{4} Xi2$ •

بکارگیری مدل برنامهریزی خطی صحیح در مسئله افراز



- برحسب نوع مسئله امكان اضافه شدن محدودیت وجود دارد
- هنر اصلی در این روش، تعریف دقیق و درست روابط محدودیتهاست
 - این مسئله در دسته مسائل NP-complete قرار دارد
 - با افزایش سایز مسئله، زمان اجرا بهصورت نمایی رشد می کند
- حل دستی در مسائل معمول امکانپذیر نیست و توسط ابزارهای solver حل صورت می گیرد

روش قطعی سنتز توأم در سیستم توزیعشده



- مثال: سنتز توأم در سیستمهای توزیعشده (روش Prakash and Parker)
- ورودیهای مسئله: گراف وظایف و مدل تکنولوژی المانهای پردازشی، اتصالات و زمانهای اجرا
 - معمارى: سيستم توزيعشده
 - هدف: تخصیص وظایف گراف به المانهای پردازشی بنحوی که:
 - هزینه پیادهسازی سیستم کمینه شود (اتصالات و المانهای پردازشی)
 - رعایت محدودیتهای سیستم
 - از لحاظ زمان اجرا و کارایی و تخصیص وظایف به اجزای پردازشی و اتصالات

Prakash and Parker سنتز توأم



- اولین گام تعریف متغیرهای مسئله است:
- متغیرهای مربوط به گراف وظایف، متغیرهای مربوط به معماری
- تابع هدف: کمینه کردن هزینه المانهای پردازشی و اتصالات
 - سپس میبایست محدودیتها تعریف شوند مانند:
 - محدودیتهای زمانی: پروسهها، ارتباطات
- محدودیتهای تخصیص: اختصاص یک پردازنده به هر پروسه، رعایت شرط تقدم و تاخر، عدم ازدحام

Prakash and Parker سنتز توأم



- قطعی بودن این الگوریتم و استخراج بهترین جواب
 - فضای جواب بسیار بزرگ و حل فقط توسط ابزار
- قابل حل بودن مسئله برای سایز کوچک و محدود بودن قدرت حل ابزارها
 - حداکثر اندازه گراف وظایف با ۹ گره
 - ایجاد دید مناسب و قابلیت مقایسه با روشهای مکاشفهای
 - تخمین موثر بودن روشهای مکاشفهای (ε-suboptimal)



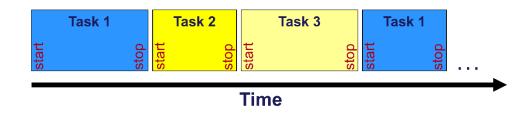
(Scheduling) زبان ندی

12 مدرس: آتنا عبدی

فرایند زمانبندی



- یکی از فرایندهایی که در حین سنتز توأم انجام می گیرد
- مشخص کردن ترتیب زمانی اجرای عملیات بر اجزای پردازشی و منابع سیستم
 - در مرحله نگاشت و پس از افراز انجام می گیرد
 - رعایت محدودیتهای زمان اجرا و عملکردی سیستم درصورت وجود
 - رعایت تقدم و تاخر اجرای وظایف براساس وابستگیهای دادهای



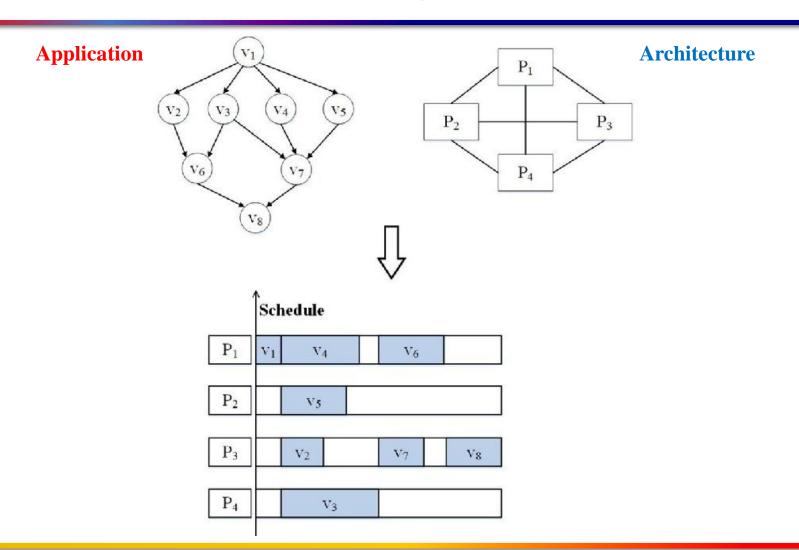
فرایند زمانبندی (ادامه)



- در حین زمانبندی لازم است اطلاعات منابع موجود و پردازشها را بدانیم
 - تاخیر اجرای هر پروسه بر منابع پردازشی
 - تخصیص پروسهها و وظایف به منابع پردازشی مشخص است
 - مشخص کردن ترتیب اجرا با هدف رعایت محدودیت زمان اجرا
 - زمانبندی با دو رویکرد
 - ایستا و پویا

فرایند زمانبندی (ادامه)





زمانبندی ایستا

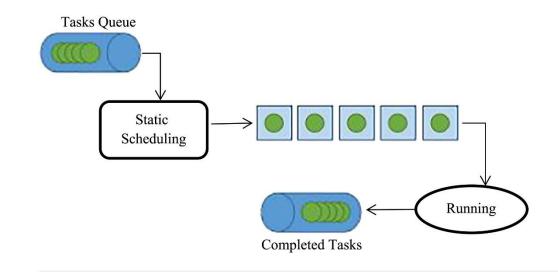


- در زمان طراحی، اطلاعات زمانی و ترتیب اجرا در دسترس است
 - سیستمهای با رفتار مشخص و قطعی
 - زمان اجرای هر عملیات مشخص و ثابت است
- ترتیب اجرای عملیات براساس زمانهای ثابت با هدف بهترین کارایی مشخص می شود
 - زمانبندی مشخص شده در حین اجرا تغییرپذیر نیست
 - تخمین بدترین زمان اجرا (Worst Case Execution Time)

زمانبندی ایستا (ادامه)



- در برخی از کاربردها اطلاعات زمانی و اجرا در زمان طراحی دقیق و کامل نیست
 - مشخص نبودن ترتیب اجرا براساس رخدادها
 - تاثیر ورودیهای مختلف و ترتیب آنها بر نتیجه اجرای دستورات
 - دستورات شرطی
 - در چنین مواردی زمانبندی ایستا کافی نیست
 - روشهای زمانبندی پویا



زمانبندی پویا



- مجموعه پروسههای آماده اجرا نگهداری میشوند
- در حین اجرا در هر لحظه براساس ویژگیهای مختلف یک پروسه انتخاب میشود
 - انتخاب پروسه آماده اجرا بعدی براساس اطلاعات سیستم و پروسه فعلی
 - سربار زمانی زیاد بهدلیل انجام عملیات و تصمیم گیری در حین اجرا
- مناسب در کاربردهایی که رفتار پروسهها نامشخص است و نرخ ورود به سیستم نامشخص است
 - اشكال سربار زماني اعمال شونده به سيستم

مباحثی که این جلسه آموختیم



- فرايند سنتز توأم
 - بخشبندی
- روشهای قطعی و تکنیک ILP
 - زمانبندی



مباحث جلسه آینده



- فرایند سنتز توأم
 - زمانبندی
- آشنایی با الگوریتمها

