

دانلود

روش های برنامه ریزی و کنترل پروژه

جزوه شماره ۱ – برنامه ریزی پروژه

امیر مسعود تاکی

1

منابع:



Construction Project Scheduling and Control
Saleh Mubarak
4^{TH EDITION}
WILEY

1. **Construction Project Scheduling and Control**
Fourth Edition
Saleh Mubarak

کتاب مدیریت و کنترل پروژه
علی حاج شیرمحمدی
انتشارات ارکان داشن

2

روش ارزشیابی:

میانترم: (۳۰٪ نمره تا پایان بخش زمانبندی پروژه)
پایانترم: (۴۰٪ نمره)
تکالیف کلاسی: (۱۰٪ نمره)
ارائه پایانترم: (۲۰٪ نمره)
پرтал ارتباطی:
www.construction.blog.ir

ارائه پایانترم: یکی از مقالات زورنالهای معتبر حوزه مرتبط با برنامه ریزی و کنترل پروژه را مطالعه، خلاصه و در قالب **حداکثر ۱۲ اسلاید** ارائه دهید.

- Automation in Construction
- Journal of Construction Engineering and Management – ASCE
- Journals in the field of Construction Management

3

فرآیند برنامه ریزی در یک نگاه

```

graph TD
    A[تعریف محدوده پروژه] --> B[شناسایی فعالیتهای پروژه]
    B --> C[برآورد مدت زمان، منابع لازم و هزینه فعالیتها]
    B --> D[رسیمه شبکه پروژه (برداری - گرهی)]
    C --> D
    D --> E[زمانبندی پروژه و برنامه ریزی منابع]
    E --> F[نهایی کردن زمانبندی]
    
```

4

دسته‌بندی کلی روش‌های پر نامه‌رویزی شبکه:

۱- روش نمودار گانت: (Gantt Chart)

۲- روش‌های مبتنی بر تحلیل شبکه (Network Analysis Method):

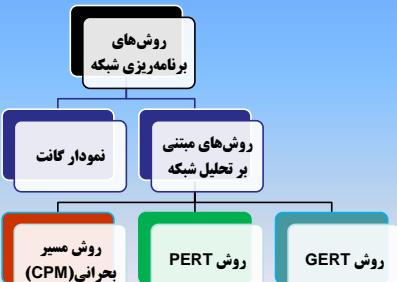
۲-۱- روش مسیر بحرانی: در این روش فعالیتها و زمان‌های انجام هر فعالیت مشخص و
قطعه‌هستن (CPM) (Critical Path Method) با

۲-۲- روش ارزیابی و بازنگری پیروزه‌ها: در این روش فعالیت‌های پیروزه ممین و قطعی اما
برآمدانه‌ای انجام هر فعالیت بصورت اختمنی است.) Project Evaluation & Review (PERT) و (Technique

۲-۳- روش گرافیکی ارزیابی و بازنگری پروژه‌ها: در این روش هم فعالیت‌ها و هم زمان نجام هر فعالیت در پروژه بصورت احتمالاتی هستند. (Graphical Evaluation & Review)

5

دسته‌بندی کلی روش‌های پر نامه‌ریزی شبکه:



6

روش نمودار گافت: (Gantt Chart)

توسط هنری گانت مطرح گردید و در جنگ جهانی اول ابداع شد.

اولین روش‌های پر نامه‌ای پیروزه است و از نمودار میله‌ای پیرای این منظور استفاده می‌نماید.

- این نمودار دارای دو جزء می باشد:
 - (الف) عاونین یا شرح فعالیتها**
 - بصورت سنتی زیر یکدیگر نوشته شده و رسم می شوند. اطلاعات تکمیلی چون کد، مدت زمان،
 شروع و خاتمه فعالیت بین ذکر می شوند.
 - (ب) زمان**
 - زمان انجام هر فعالیت در محور افقی رسم می شوند.
 - مزیت** روش گانت: مشخص نکردن روابط منطقی و ایستگی های بین فعالیت های تشکیل دهنده
عيوب روش گانت: مشخص نکردن روابط منطقی و ایستگی های بین فعالیت های تشکیل دهنده پیروزه.

پروژہ ۷

۹- عیب روش گانت: مشخص نکردن روابط منطقی و وابستگی های بین فعالیت های تشکیل دهنده

• عیب روش گانت: مشخص نکرد

• عیب روش گانت: مشخص نکردن روایت

عیب روش گانت: مشخص نکردن روابط منطقی و وابستگی‌های بین فعالیت‌های تشکیل دهنده

ب) زمان

زمان انجام هر فعالیت در محور افقی رسم می‌شوند.

مزيت روش گانت: سادگي

۹- عیوب روش گانت: مشخص نکردن روابط منطقی و وابستگی های بین فعالیت های تشکیل دهنده

پروژه ۷

Digitized by srujanika@gmail.com

روش نمودار گانت: (Gantt Chart)

(Main Definitions)

تعاریف پایه:

- فعالیت:** جزئی از امور لازم برای اجرای پروژه است که انجام آن به زمان، اغلب موارد صرف هزینه مانند بودجه، نیروی انسانی یا مواد اولیه دارد. فعالیت دارای تغله آغاز و پایان مشخص است.
- فعالیت‌های پیش نیاز:** در صورتی پیش نیاز B است که بلا فاصله بعد از تکمیل A قابل شروع باشد. فعالیت A پیش نیاز B می‌باشد فعالیت B پیاده یا واسطه‌ی فعالیت (A) است.
- فعالیت‌های مجازی (موهم):** فعالیت‌هایی که ضمن اجرای پروژه وجود داشته و به هیچ نوع منبعی نظری زمان و هزینه اخیاجی ندارند. تنها برای نمایش و استگی‌های بین عملیات اجرایی پروژه، به شبکه‌ها اضافه می‌شوند.
- فعالیت‌های موقت:** خط چین نمایش داده می‌شوند و اغلب فاقد نام هستند.
- رویداد:** نقطه‌ی آغاز و پایان یک فعالیت است. رویدادها معرف مقاطع زمانی مختلف اجرای پروژه هستند و خود دربرگیرنده‌ی زمان نیستند.

9

شناسایی فعالیت‌های پروژه

Identify Project Activities

برخی از دلایل نیاز به تجزیه و تفکیک پروژه به اجزای آن بشرح زیر است:

- ۱- راهکاری اصولی برای تعیین محدوده یا مرزهای پروژه است. جهت نیل به اهداف آن است.
- ۲- دقیق بالاتری در برآوردهای زمان، هزینه و منابع را بوجود می‌آورند.
- ۳- باعث تسهیل در واکذاری اختیارات و اعطای مستولیتها می‌شود.
- ۴- مبنای مناسبی برای کنترل و ارزیابی عملکرد مجریان فعالیتها می‌گردد.
- ۵- **شناسایی فعالیتها** و **اقلام تحويلی پروژه** را تضمين می‌کنند و مانع از قلم افتادن آن می‌شود

10

Identify Project Activities

شناسایی فعالیت‌های پروژه

ابزار مورد استفاده در برنامه‌ریزی پروژه، جهت شناسایی فعالیتها "ساختار شکست کار" نام دارد.

ساختار شکست کار

Work Breakdown Structure (WBS)

یک توصیف سلسله‌مراتبی از کارهایی است که می‌بایست انجام شوند تا اقلام قابل تحويل پروژه شناسایی شده و پروژه با انجام آنها به اتمام برسد.

```

graph TD
    Project --- Activity1[Activity]
    Project --- Activity2[Activity]
    Activity1 --- WP1[Work Package ...]
    Activity1 --- WP2[Work Package ...]
    Activity2 --- WP3[Work Package ...]
    Activity2 --- WP4[Work Package ...]
    WP1 --- SubActivity1[Activity]
    WP1 --- SubActivity2[Activity]
    WP2 --- SubActivity3[Activity]
    WP2 --- SubActivity4[Activity]
    WP3 --- SubActivity5[Activity]
    WP3 --- SubActivity6[Activity]
    WP4 --- SubActivity7[Activity]
    WP4 --- SubActivity8[Activity]
  
```

Level #1 Level #2 Level #m

11

شناسایی فعالیت‌های پروژه به وسیله رسم نمودار

روش ساخت نمودار ساختار شکست کار:

در این روش، از سیستم سلسه‌مراتبی (Hierarchical) برای تعریف فعالیت‌ها استفاده می‌شود. ابتدا نام پروژه در سطح اول به عنوان یک فعالیت مادر نوشته می‌شود. در سطح دوم پروژه به قسمت‌های اصلی تقسیم می‌گردد. سپس هر فعالیت اصلی در سطح بعدی به اجزای کوچکتر و سلسه‌های قابل تحويل شکسته می‌شود. در صورت نیاز به همین ترتیب تقسیم بسته‌های کاری تا سطح مدیریتی قابل کنترل ادامه می‌یابند.

```

graph TD
    Project --- Level1[Level 1]
    Level1 --- Level2[Level 2]
    Level1 --- Levelm[Level m]
    Level2 --- 5[5]
    Level2 --- 5_1[5.1]
    Level2 --- 5_2[5.2]
    Levelm --- 5_1_1[5.1.1]
    Levelm --- 5_1_2[5.1.2]
    Levelm --- 5_1_3[5.1.3]
    Levelm --- 5_2_1[5.2.1]
    Levelm --- 5_2_2[5.2.2]
    Levelm --- 5_2_3[5.2.3]
    Levelm --- 5_2_4[5.2.4]
  
```

12

Identify Project Activities

شناسایی فعالیتهای پروژه

آیا تجزیه و شکست کار کافی است؟

- باید ماهیت کار اجراه دهد: کار بصورت یک مرحله و پیوسته انجام می شود.
- آیا سطح شکست کار، برنامه ریزی و کنترل دقیقی را ایجاد می کند؟ سهولت اجرایی دارد؟
- بسته های کاری با توجه به سطح کار از دهی به مدیریت ریز شوند.
- نکات قابل توجه:**
- کل نگری باعث می شود که به فواید تجزیه کار بدرستی دست نیافت.
- جزئیات بیش از حد، باعث بالا رفتن هزینه های برنامه ریزی و کنترل پروژه می شود.
- بطور کلی سطح شکست کار به عواملی چون اندازه پروژه و هدف برآورد و کنترل بستگی دارد.
- به فعالیتهای پایین ترین سطح بسته کاری فعالیت اطلاق می شود.

13

شناسایی فعالیتهای پروژه

آیا در آزمونها موفق است؟

- آیا فعالیتهای ریزتر، فعالیت سطح بالاتر را پوشش کامل می دهند؟ (جمع بندی)
- آیا هریک از بسته های کاری می توانند زمانبندی و بودجه بندی شوند؟
- آیا بسته های کاری قابل واگذاری به واحد سازمانی مشخص هستند؟
- آیا خروجی بسته های کاری، اقلام تحويلی پروژه را پوشش می دهند؟

14

Identify Project Activities

شناسایی فعالیتهای پروژه

آیا در آزمونها موفق بوده است؟

- آیا وضعیت / تکمیل بسته های کاری قابل اندازه گیری است؟
- آیا شروع و بیان بسته های کاری بطور واضح قابل تعریف باشد؟
- بسته های کاری باید دارای خروجی باشند؟ (دستور العمل، نقشه، نرم افزار، محصول و...)
- نباید هیچ آنچه در WBS تکرار شود!
- مدت زمان اجرای فعالیتها در یک محدوده قابل قبول باشد؟

15

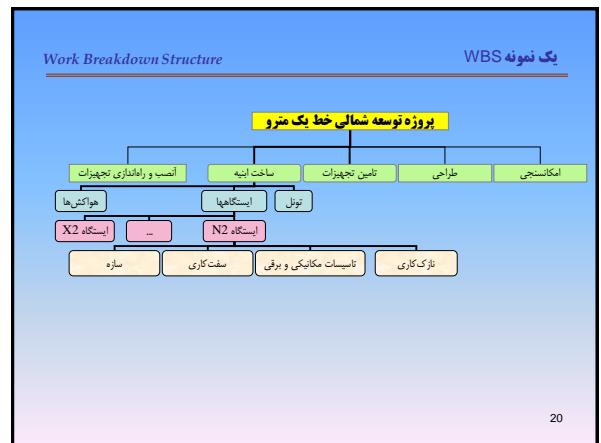
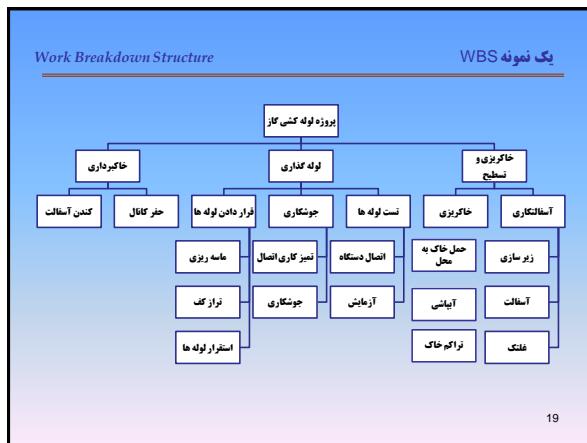
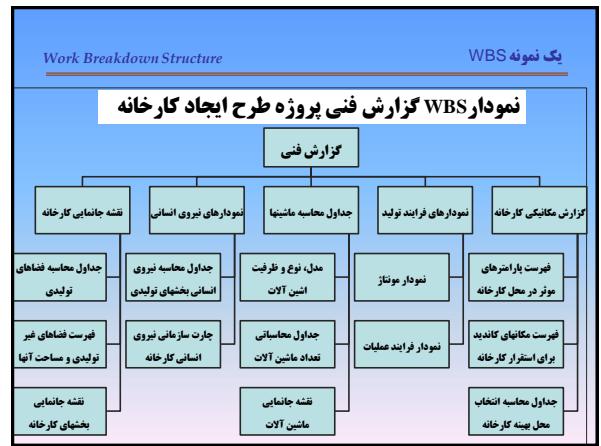
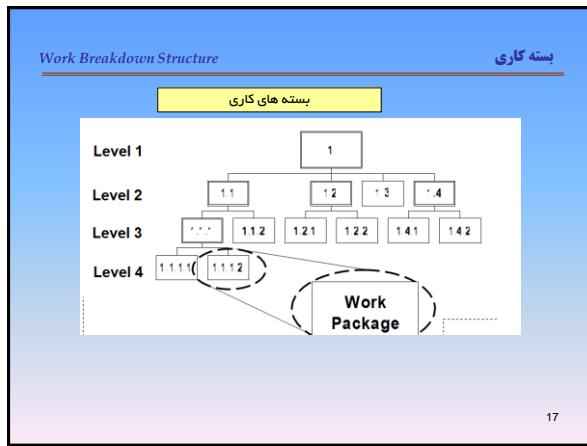
Identify Project Activities

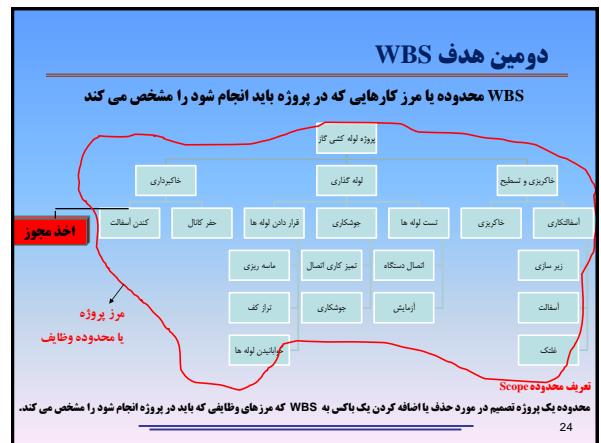
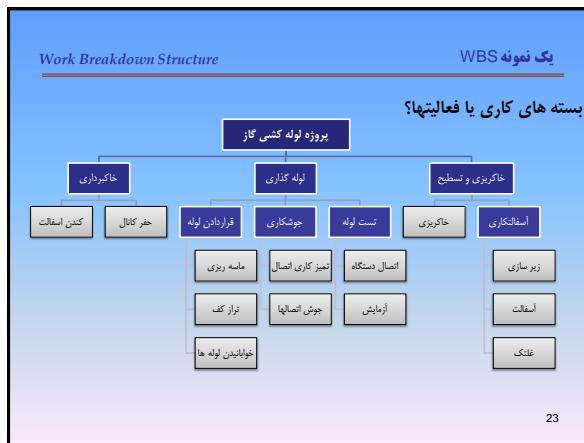
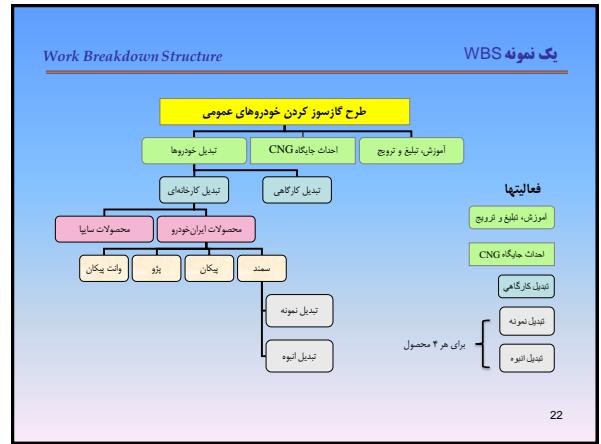
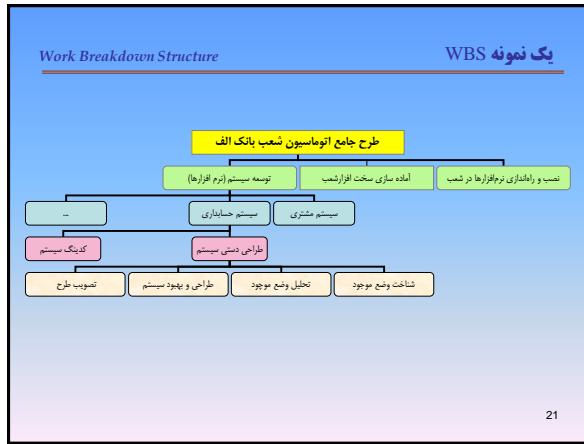
شناسایی فعالیتهای پروژه

جمع بندی شناسایی فعالیتها

- لیست فعالیتهای پروژه
 - الگوسازی WBS در سازمانهایی که پروژه های بسیان دارند.
 - دیکشنری WBS
- Activity or Task Definition**
- فعالیت کوچکترین واحد کنترل در نمودار WBS است که سطح بعدی نداشته و دارای زمان بوده و معمولاً نیازمند منابع و هزینه است.

16





ایجاد شبکه پروژه

25

ایجاد شبکه پروژه

مراحل ایجاد شبکه پروژه

توضیح: در مباحث برنامه‌ریزی و کنترل پروژه، منظور از شبکه پروژه عبارتست از نموداری شبکه‌ای شکل که در آن ضمن میان فعالیتهای پروژه، تقدم و تأخیر وابستگی منطقی بین آنها را نشان می‌دهد.

26

ایجاد شبکه پروژه

تعیین توالی فعالیتها (سنته‌های کاری)

تعیین توالی فعالیتها، فرآیند شناسایی و تدوین ارتباط وابستگی فعالیتها از لحاظ تقدم و تاخر با یکدیگر می‌باشد.

۱ - وابستگی‌های الزامی (وابستگی سخت یا منطقی)	آنواع وابستگی
برطبق از فعالیتها را یکدیگر دارای روابط ذاتی و فیزیکی هستند لذا انجام آنها ممکن است به روابط این وابستگی است.	و ارتباط بین فعالیتها
۲ - وابستگی‌های ترجیحی (وابستگی نرم)	
برطبق از وابستگی‌های بین فعالیتها توسط کروه اجرای اینداد می‌شوند (برطبق بدقت و مستندات کافی نیز شود).	
۳ - وابستگی‌های خارجی	
وابستگی‌های بین فعالیتها اجرای و محیط خارج از پروژه مورد نظر است.	

27

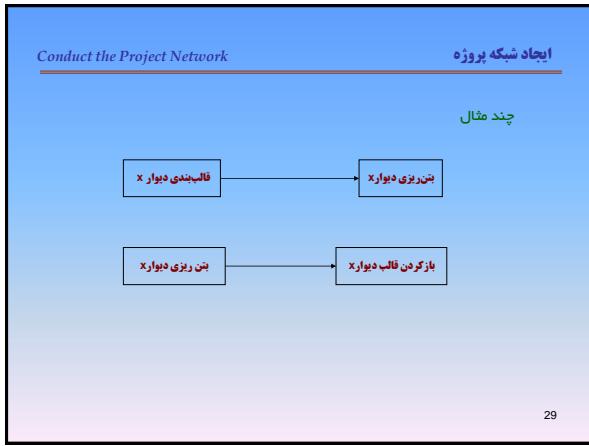
ایجاد شبکه پروژه

تعیین توالی فعالیتها (سنته‌های کاری)

تعریف: به فعالیت Y پیش‌نیاز فعالیت X گفته می‌شود اگر انجام فعالیت X به انجام فعالیت Y وابسته باشد.

- * در این صورت به فعالیت X نیز **پیامد** (Successor) فعالیت Y اطلاق می‌شود.

28



ایجاد شبکه پروژه ۵

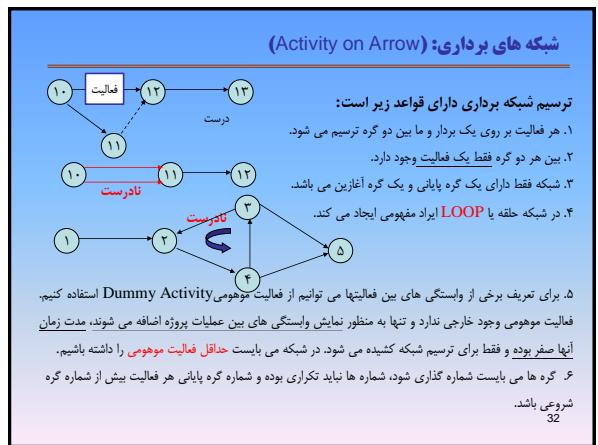
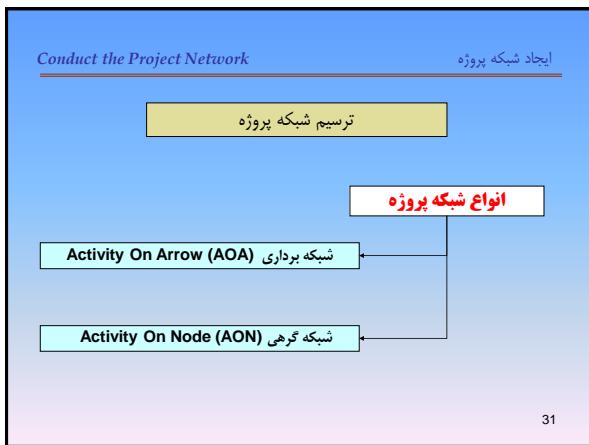
Conduct the Project Network

مستندسازی توالی فعالیتها

جدول تعیین پیشناز فعالیتها

پیشنازها		عنوان فعالیت	ردیف فعالیت
خارجی	تجییعی	الزامی	

30



ایجاد شبکه پروژه

Conduct the Project Network

شبکه برداری

مثال: شبکه‌ی برداری نظیر فعالیتهای زیر را ترسیم نماید

با ترسیم فعالیت موهوم فعالیت C را هم به عنوان پیشیاز فعالیت F مذکون می‌کنیم.

پیشیاز	کد فعالیت
-	A
A	B
-	C
C	D
D	E
B,C	F

33

مثال

فعالیت	پیش نیاز
A	--
B	--
C	A,B
D	B
E	D,C

34

مثال

محاسبات زمانبندی پروژه در شبکه‌های برداری

مدت زمان (روز)	فعالیت	پیش نیاز
5	A	--
6	B	--
10	C	A,B
3	D	A,B
5	E	D,C

35

مثال

محاسبات زمانبندی پروژه در شبکه‌های برداری

Example 3.7

Draw the arrow network for the project given next.

Activity	IPA	Activity	IPA
A	-	H	C, D
B	A	I	D
C	A	J	E, F, G
D	A	K	F, G, H
E	B	L	H, I
F	B, C	M	K, L
G	C		

36

محاسبات زمانبندی در شبکه برداری

محاسبات رفت

فرض ۱: پروژه در زمان صفر شروع می شود یعنی
 $(ES_i) = \text{زودترین زمان وقوع کره شروع} = 0$

هر k پیش نیاز i $= \text{Max} \{ ES_k + D_{ki} \}$ زودترین زمان وقوع کره i

زودترین زمان ممکن برای وقوع یک رویداد (ES) زودترین تاریخی است که همگی فعالیتهایی که به آن رویداد مربوط است انجام شده باشد. در نتیجه برای گره پایانی j زودترین زمان ممکن بیانگر حداقل زمان اتمام پروژه می باشد.

محاسبات برگشت

دیرترین تاریخ ممکن برای وقوع یک رویداد (LF) دیرترین تاریخی است که ممکن است همه فعالیتهایی که به آن رویداد مربوط است انجام گیرند بدون آنکه در تاریخ تکمیل پروژه از این مکانیزم خارج شوند.

زودترین زمان وقوع گره پایانی = دیرترین زمان وقوع کره پایانی $= \text{Min} \{ LF_j - D_{kj} \}$

فرض ۲: هر j پس نیاز i $= \text{Max} \{ ES_i + D_{ij} \}$ دیرترین زمان وقوع کره شروع i

37

محاسبات زمانبندی در شبکه برداری

Max: Forward process

زودترین زمان وقوع کره i $= ES_i$

زودترین زمان پایان فعالیت $i-j$ $= EF = ES_i + D_{ij}$

Min: Backward Process

دیرترین زمان وقوع کره j $= LF_j$

دیرترین زمان پایان فعالیت $i-j$ $= LS = LF_j - D_{ij}$

سوال: به نظر شما اختلاف $LF - EF$ چه برهه ای در انجام فعالیتهاست؟

38

محاسبات زمانبندی پروژه در شبکه های برداری

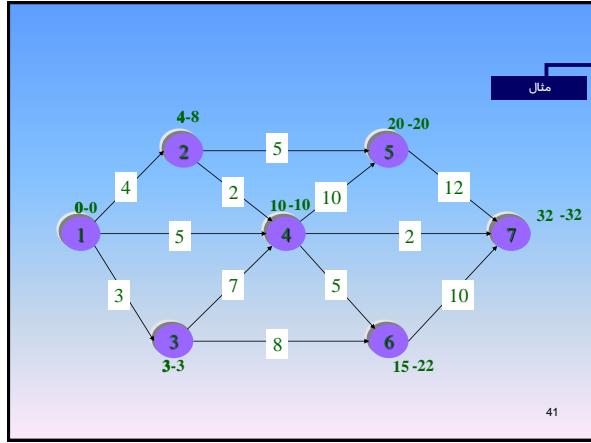
فعالیت	مدت زمان (روز)	پیش نیاز
A	5	--
B	6	--
C	10	A,B
D	3	A,B
E	5	D,C

مثال

39

فعالیت	ES	EF=ES+D	LS= LF-D	LF	TF
A	0	0+5=5	6-5=1	6	1
B	0	0+6=6	6-6=0	6	0
C	6	6+10=16	16-10=6	16	0
D	6	6+3=9	16-3=13	16	7
E	16	16+5=21	21-5=16	21	0

40



41

مفهوم شناوری و مسیر بحرانی:

- شناوری یک مسیر عبارت است از اختلاف بین کل زمان لازم برای تکمیل پروژه و جمع زمانهای فعالیتهای تشکیل دهنده ای آن مسیر. برای یک مسیر با فعالیتهای ۱، ۲، ۳، ...، m شناوری برابر است:
- شناوری راه: $E_s - E_c - (D_1 + D_2 + \dots + D_m)$ که ترتیب زودترین تاریخ وقوع رویداد پایانه و زودترین تاریخ وقوع رویداد آغازین شبکه و D_i زمان هر فعالیت است.
- شناوری یک رویداد: تفاضل زودترین و دیرترین تاریخ وقوع رویداد.
- رویدادهای بحرانی یک شبکه رویدادهای هستند که دارای شناوری صفر می باشند.
- مسیر بحرانی: **حداکثر** یک مسیر در هر شبکه یافت می شود که شامل طولانی ترین زمان می باشد و مقدار شناوری آن **همواره صفر** است. این مسیر، مسیر بحرانی نامیده می شود. مسیر بحرانی همواره از رویداد آغازین تا پایانه از **رویدادهای بحرانی** عبور می نماید.

42

تکلیف: شبکه‌ی برداری نظری فعالیتهای زیر را ترسیم نمایید.

15. Draw both the arrow network and the node network for the following project:

Activity	IPA
A	-
B	A
C	A
D	A
E	B
F	B, C
G	D, E, F

16. Draw both the arrow network and the node network for the following project:

Activity	IPA	Activity	IPA
A	-	F	D
B	-	G	D, E
C	-	H	C, F, G
D	A, B	I	C, G
E	B	J	H, I

مفهوم شناوری ها:

- فعالیتهای تشکیل دهنده یک مسیر بحرانی فعالیتهای بحرانی نام دارند.
- شناوری جمیع فعالیتها: (TF)
- مقدار زمانی که یک فعالیت می تواند به تعویق بیفتد (یا زمان انجام آن طولانی شود) بدون آنکه در کل زمان اجرای پروژه تأخیری رخ دهد. بنابراین:
 $TF = LF - EF \text{ (یا } LS - ES)$

44

شناوری کل:

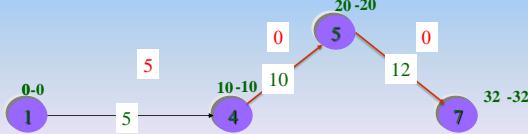
- حداکثر زمانی که یک فعالیت می‌تواند تاخیر مجاز داشته باشد، بدون اینکه در زمان اتمام کل پروژه تأثیر بگذارد، پس مسیر بحرانی مسیری است که شناوری مسیر آن همواره صفر است.

$$TF_{ij} = LF_{ij} - EF_{ij}$$

$$TF_{ij} = LS_{ij} - ES_{ij}$$

$$EF_{ij} = ES_{ij} + D_{ij}$$

محاسبه شناوری کل یک مسیر:



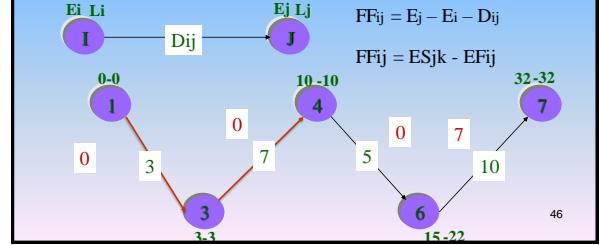
45

شناوری آزاد:

- مقدار زمانی که یک فعالیت می‌تواند به تعلق بیفتد، یا به زمان اجرای آن افزوده شود، بدون آنکه (صرفاً) بر مقدار شناوری **فعالیتها بعد از خود** تأثیری بگذارد، شناوری آزاد آن فعالیت نامیده می‌شود.

$$E_{ij} = E_i - D_{ij}$$

$$FF_{ij} = ES_{jk} - EF_{ij}$$



46

شناوری مستقل:

Independent Flow (IF)

- اگر قرار باشد فعالیت $j-i$ در **دیرترین** زمان ممکن خود یعنی L_i به اتمام برسند و **فعالیتها** بعدی فعالیت $k-j$ در **زودترین** زمان خود یعنی E_j شروع شود در این صورت فرجه ای که برای این فعالیت باقی می‌ماند شناوری مستقل نامیده می‌شود.
- این تعریف به این معناست که، مقدار زمانی که یک فعالیت می‌تواند به تعلق بیفتد، یا به زمان اجرای آن افزوده شود، بدون آنکه بر مقدار شناوری **فعالیتها قبل و بعد از خود** تأثیری بگذارد، شناوری مستقل آن فعالیت نامیده می‌شود.

$$IF_{ij} = \max\{0; E_j - D_{ij} - L_i\}$$

- شناوری مستقل همیشه مثبت است.

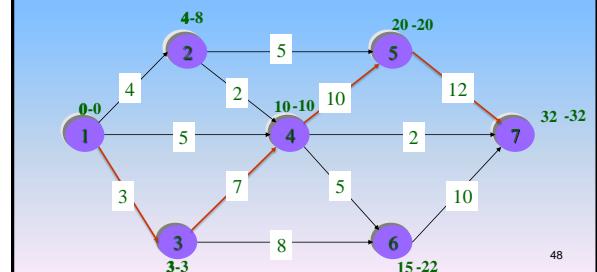
رابطه ای زیر همواره بین شناوری های **فعالیتها** برقرار است:

$$IF_{ij} \leq FF_{ij} \leq TF_{ij}$$

47

شناخت مسیر بحرانی:

- به مسیر ۷-۵-۴-۳-۲-۱ توجه نمایید: این مسیر چه خصوصیت ویژه ای دارد؟
- شناوری های این مسیر چقدر است؟



48

مثال							
	EF=ES+D		LS = LF-D		TF = LF - EF	FF= ESj - EFi	
فعالیت	D	ES	EF	LF	LS	TF	FF
1-2	4	0	0+4=4	8	8-4=4	4	4-4=0
1-3	3	0	0+3=3	3	3-3=0	0	3-3=0
1-4	5	0	0+5=5	10	10-5=5	5	10-5=5
2-4	2	4	4+2=6	10	10-2=8	4	10-6=4
3-4	7	3	3+7=10	10	10-7=3	0	10-10=0
2-5	5	4	4+5=9	20	20-5=15	11	20-9=11
3-6	8	3	3+8=11	22	22-8=14	11	15-11=4
4-5	10	10	10+10=20	20	20-10=10	0	20-20=0
4-6	5	10	10+5=15	22	22-5=17	7	15-15=0
4-7	2	10	10+2=12	32	32-2=30	20	32-12=20
5-7	12	20	20+12=32	32	32-12=20	0	32-32=0
6-7	10	15	15+10=25	32	32-10=22	7	32-25=7

49

انتخاب نوع شبکه:

- روش AON دارای سادگی بیشتری در رسم و همچنین قدرت نمایش انواع وابستگی ها را در حین ترسیم دارد.
- قدرت و درک محاسباتی در روش AOA بیشتر است. بنابراین در مباحث پژوهشی و مقالات علمی جدید استفاده ای خود را حفظ نموده است.
- تکنیکهای برنامه ریزی و کنترل PERT و GERT با روش AOA سازکاری یافته است.
- اگرچه به دلیل نیاز به نمایش انواع روابط وابستگی روش AON کاربردی تر است ولی هنوز هم نمایش AOA کارایی خود را در موارد خاص حفظ کرده است.

50

شبکه گرهی (AON)

ما ابتدا جزئیات نمایش شبکه های گرهی را مورد توجه قرار می دهیم.

شرح نمادها:

فعالیت: می توان شرح مختصری از زمانهای فعالیت در داخل آن قرار داد.

→ بردار پایانگر روابط بین فعالیتها

اجزای فرعی این شبکه ها هم گره ها با Milestone هستند که در برخی از نقاط برای نشان دادن یک مقطع زمانی خاص استفاده می شوند. مثلاً ایام نمایش شروع و پایان پروژه و با لحظات تکمیل شدن چند فعالیت از یک پروژه که دارای اهمیت بیشتری هستند به کار گرفته می شود. گره ها را غالباً با همان علامت که فعالیتها را مشخص می کنند نمایش داده می شوند. ولی چون مانند فعالیت نیست و زمانی نمی باشد پیره ای است به گونه ای تمایز شوند. (مثلاً وقتی فعالیتها با مرتب نمایش داده می شوند گره ها دایره ای شکل باشند)

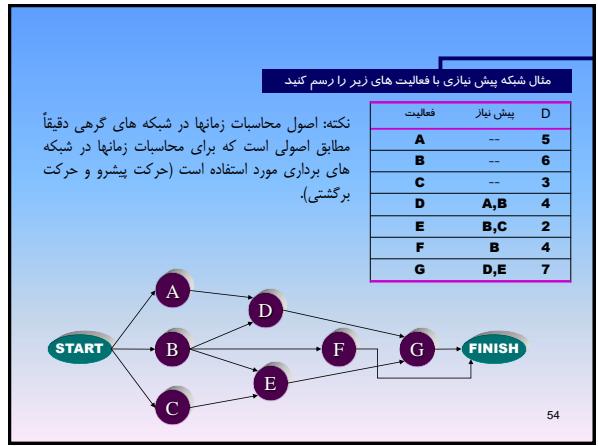
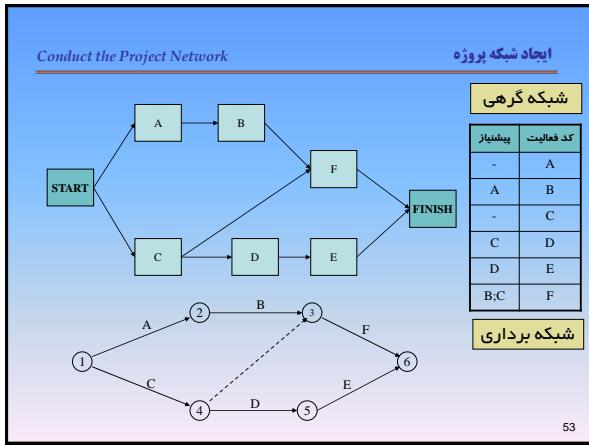
51

جدول تکنیک در ترسیم شبکه گره ای

- فعالیتها توسط گرهها و روابط پیشنازی توسط بردارها نمایش پیدا می کنند.
- شبکه گرمایی حتماً با گره شروع آغاز می شود و سپس تمام فعالیت های بدون پیش نیاز به گره شروع محصل می شود.
- شبکه گره ای حتماً با آن تمام می رسد لذا فعالیت هایی که پس نیاز ندازند به گره پایان محصل می شوند.

- در ترسیم شبکه حلقة (Loop) نداریم اگر چنین باشد در تعریف منطقی فعالیت ها دچار اشتباه شده ایم.
- برای هر فعالیت فقط یک گره در شبکه وجود دارد.

52



محاسبات زمانبندی پروژه

محاسبات برگشت

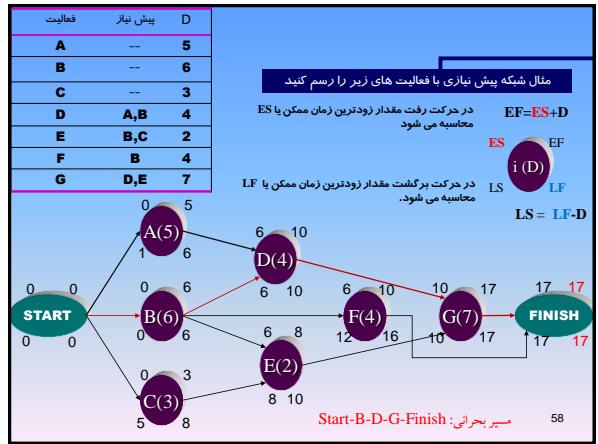
دیرترین زمان شروع فعالیت i	$=$	LS_i	(Latest Start)
دیرترین زمان پایان فعالیت i	$=$	LF_i	(Latest Finish)
مدت زمان فعالیت i	$=$	Di	(Duration)

قواعد محاسبات برگشت:

- $LF_i = EF_i$
- $LF_i = \min\{LS_k\}$ مجموعه فعالیت‌های پس از i
- $LS_i = LFi - Di$

می‌تواند عددی غیر از EF باشد (طبعاً باید عددی برابر با EF باشد) درصورت که $LF > EF$ باشد در واقع ما برای اتمام فعالیت **میلی** بیشتر از حداقل زمان پروژه تعیین کرده‌ایم.

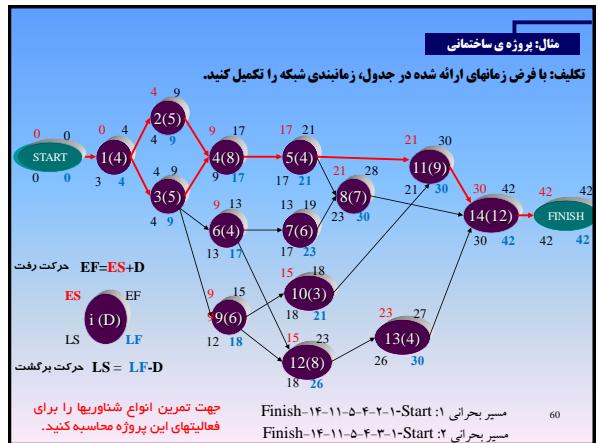
57

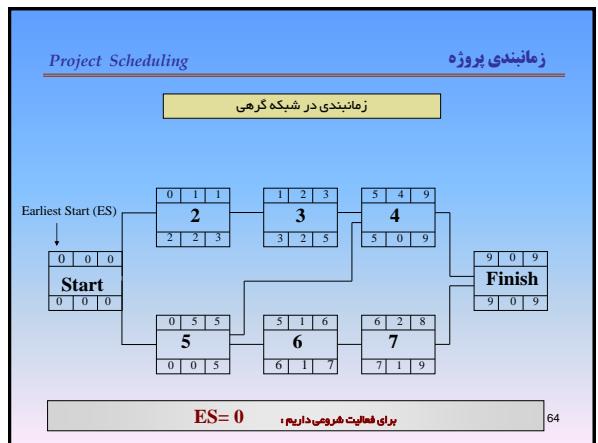
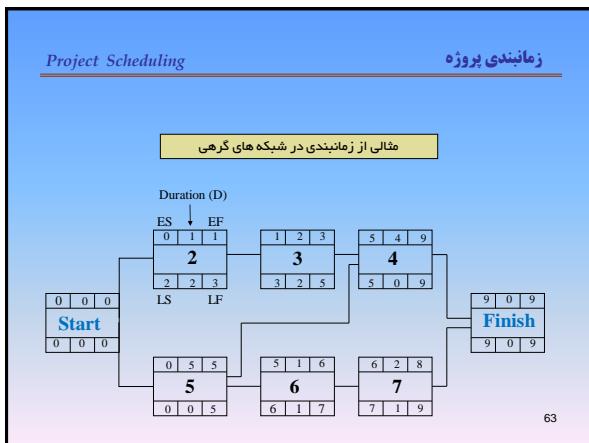
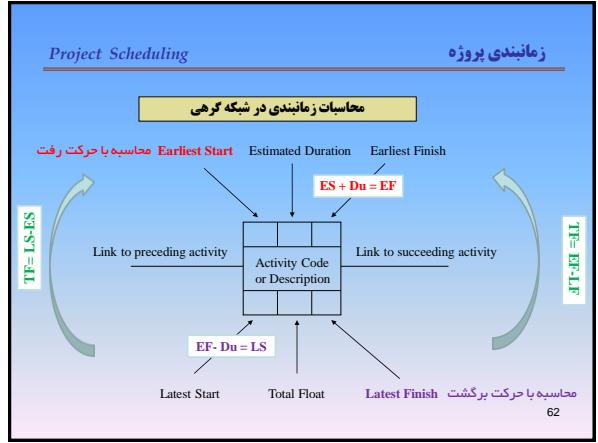


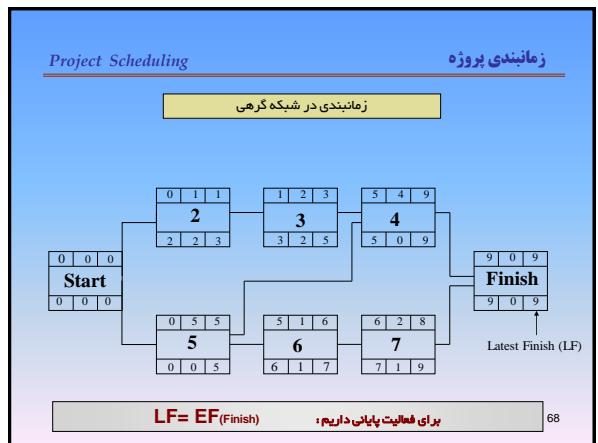
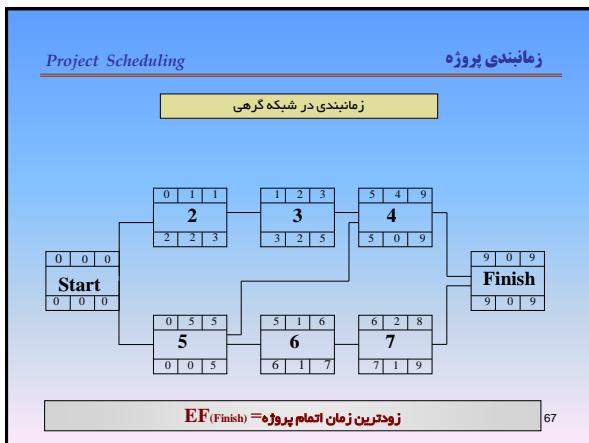
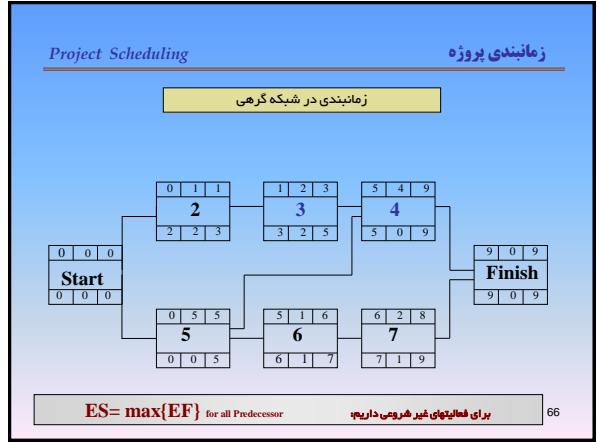
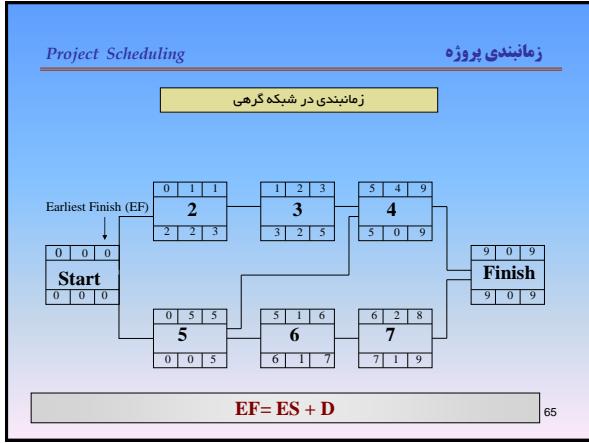
مثال: پروژه ساختمانی

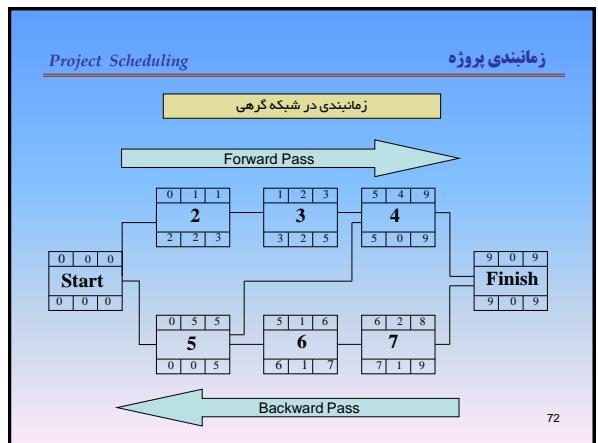
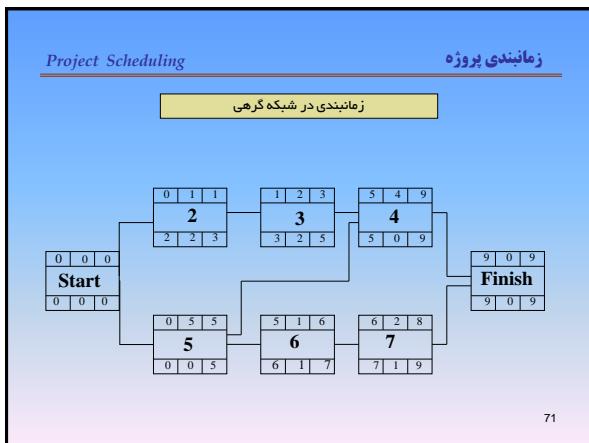
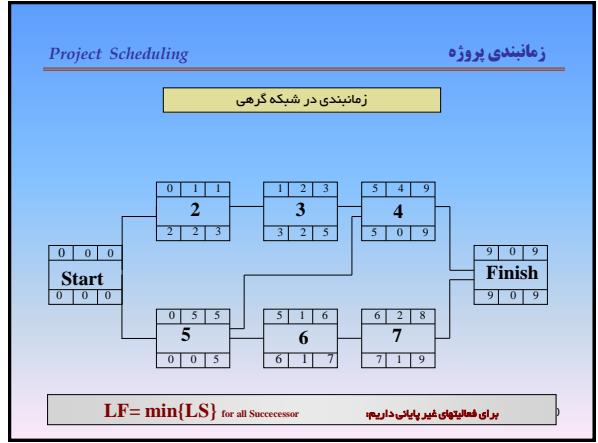
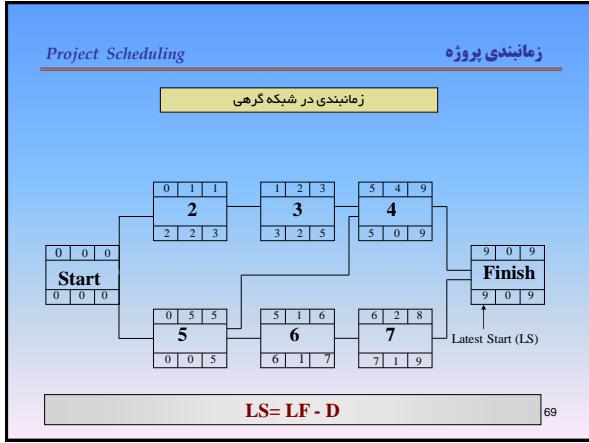
	زمان	پیش‌نیازها	ردیف	نام فعالیت	پیش‌نیاز
	۴	—	۱	طرابی سازه	
	۵	۱	۲	ساخت سازه	
	۵	۱	۳	طرابی ساختمان	
	۸	۲, ۳	۴	اجرای فاز ۲ ساختمان	
	۴	۴	۵	اجرای فاز ۲ ساختمان	
	۴	۳	۶	طرابی نانویسات مکانیکی	
	۶	۶	۷	خرید تجهیزات مکانیکی	
	۷	۷	۸	نصب و اجرای تجهیزات مکانیکی	
	۶	۹	۹	طرابی نانویسات برقی	
	۳	۹	۱۰	خرید تجهیزات برقی	
	۹	۱۰	۱۱	نصب و اجرای تجهیزات برقی	
	۸	۹	۱۲	طرابی معماری داخلی	
	۴	۱۲	۱۳	خرید آلات مورد نیاز معماری داخلی	
	۱۲	۱۳, ۱۴	۱۴	نصب و اجرای معماری داخلی	

59









Project Scheduling

زمانبندی پروژه

زمانبندی در شبکه گرهی

LF	LS	EF	ES	کد فعالیت
0	0	0	0	Start
3	2	1	0	2
5	3	3	1	3
9	5	9	5	4
5	0	5	0	5
7	6	6	5	6
9	7	8	6	7
9	9	9	9	Finish

73

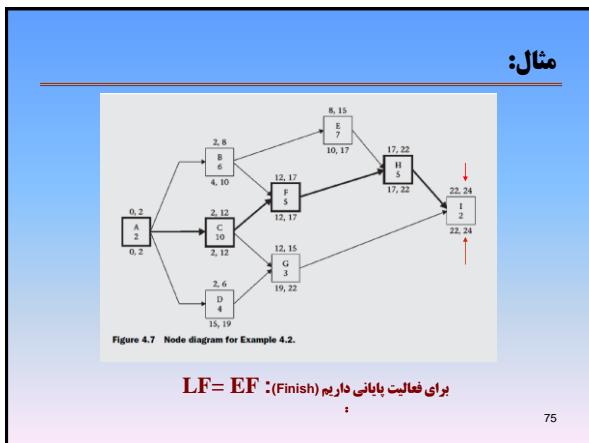
مثال:

Example 4.2

Draw the node diagram and perform the CPM computations for the schedule shown next.

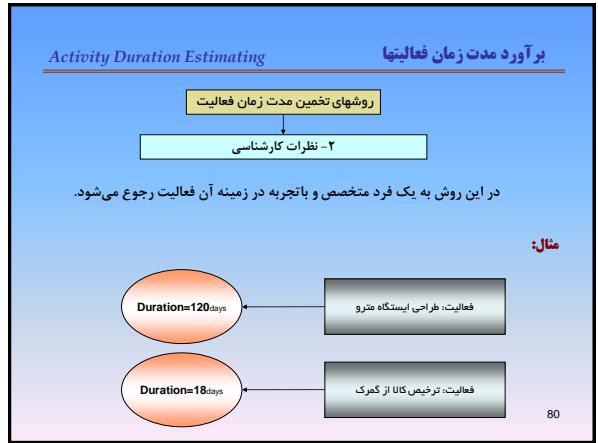
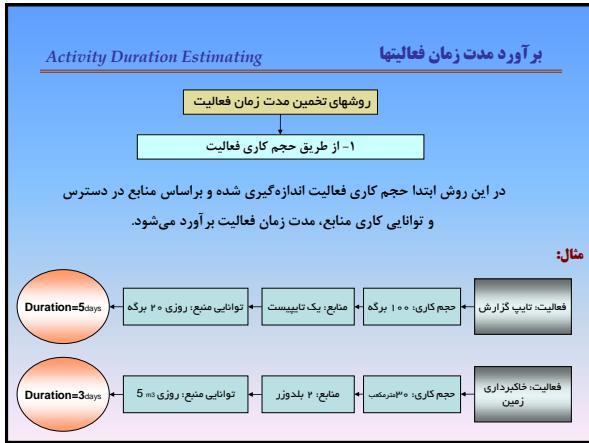
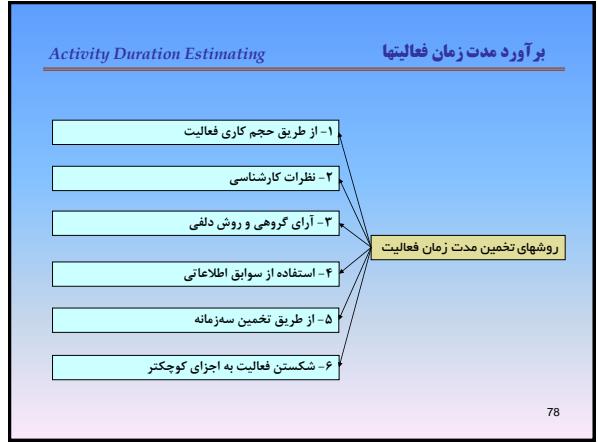
Activity	IPA	Duration
Start	A	2
B	A	6
C	A	10
D	A	4
E	B	7
F	B, C	5
G	C, D	3
H	E, F	5
Finish	G, H	2

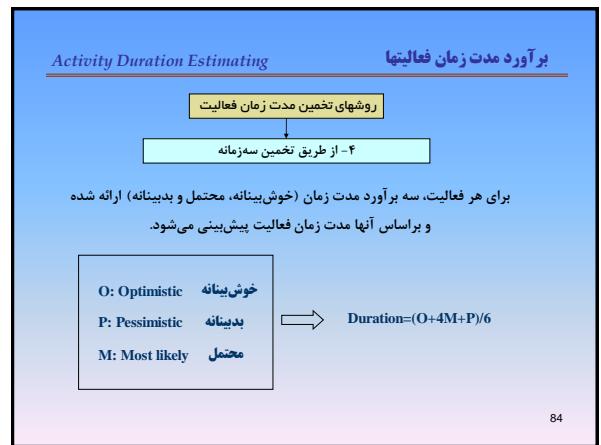
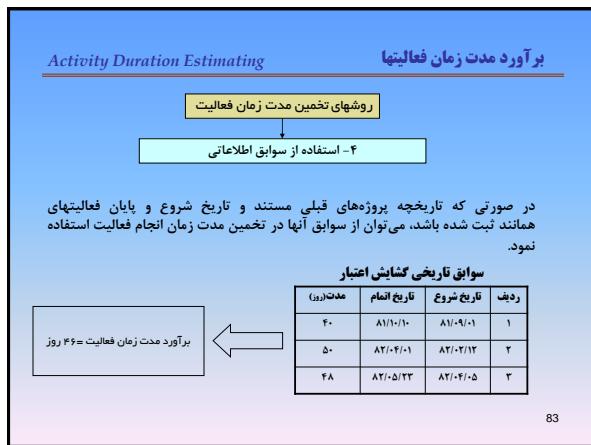
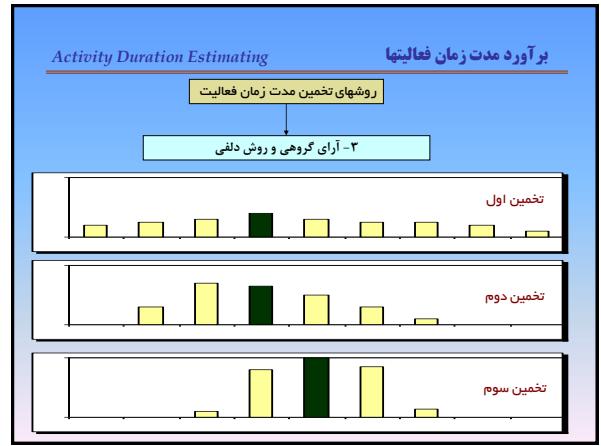
74

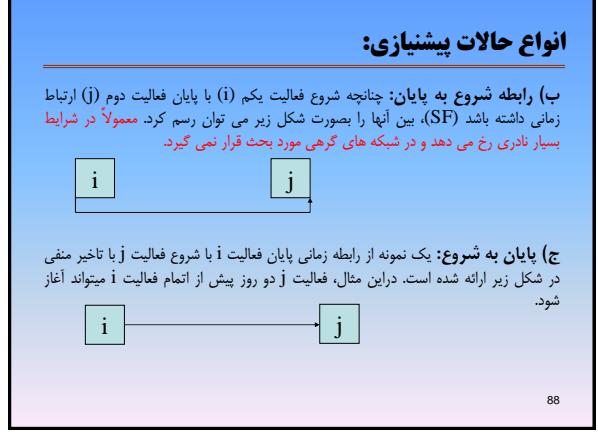
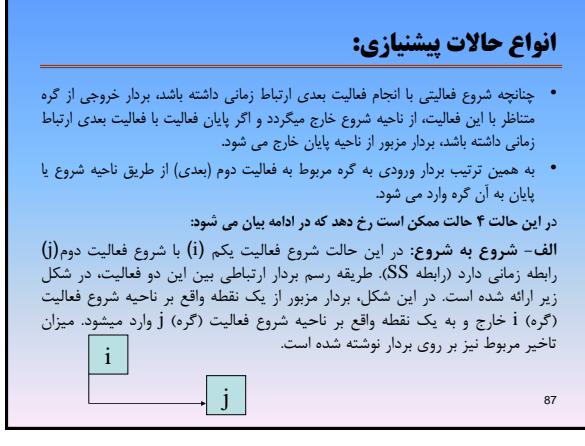
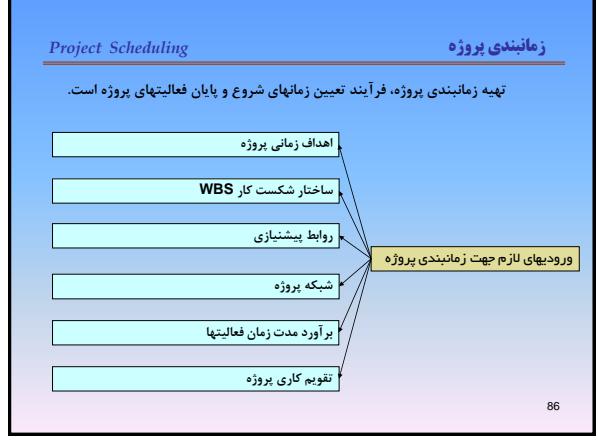


برآورد مدت زمان انجام فعالیتها

76







انواع حالات پیشنبایزی:

(د) پایان به پایان: آخرین حالتی که ممکن است وجود داشته باشد، رابطه زمانی پایان فعالیت یکم با پایان فعالیت دوم است. شکل زیر چنین رابطه زمانی را بین فعالیت‌های **i** و **j** نشان می‌کند.



تأخير برنامه ریزی شده یا lag: حداقل زمان انتظار اجرای بین تکمیل (یا شروع) یک فعالیت و شروع (یا تکمیل) فعالیت بعد از آن است. اگرچه تأخیرها فعالیت‌های واقعی نیستند، اما زمان می‌برند و باید در محاسبات مسیر بروزه گنجانده شوند.

تعجل برنامه ریزی شده یا Lead: هرگاه یک فعالیت بتواند پیش از فعالیت پیشنبایز خود آغاز شود، این مقدار با **Lead** یا **Lag** **منفی** نشان داده می‌شود.

89

محاسبات زمانها:

این محاسبات بر این اصل متکی هستند که **انقطع فعالیتها** در پروژه مجاز نیست.

- محاسبه **ESb**: (حرکت پیش روی) برای بردار پیشنبایزی **ab** بسته به نوع روابط پیشنبایزی داریم:

$$\begin{aligned} \bullet \text{ FaSb: } & \quad ESb = EFa + FaSb \\ \bullet \text{ SaSb: } & \quad ESb = ESa + SaSb \\ \bullet \text{ FaFb: } & \quad ESb = EFa + FaFb - Db \end{aligned}$$

- برای فعالیت شروع **ES** برابر صفر است و اگر چند رابطه‌ی پیشنبایزی موجود باشد نهایتا **ESb** برابر **حداکثر** مقادیری است که از این روابط بدست می‌آید.

$$EFb = ESb + Di$$

90

محاسبات زمانها:

- محاسبه **حرکت بازگشتی**: (حرکت بازگشتی) برای بردار پیشنبایزی **ab** بسته به نوع روابط پیشنبایزی:

$$\begin{aligned} \bullet \text{ FaSb: } & \quad LFa = LSb - FaSb \\ \bullet \text{ FaFb: } & \quad LFa = LFb - FaFb \\ \bullet \text{ SaSb: } & \quad LFa = LSb - SaSb + Db \end{aligned}$$

- برای شروع حرکت بازگشتی مقدار **LF** فعالیت پایانی برابر **LF** آن فرض شده و اگر چند رابطه پیشنبایزی موجود باشد نهایتاً **LFb** برابر **حداکثر** مقادیری است که از این روابط بدست می‌آید.

$$LSb = LFb - Di$$

91

چند تعریف

شناوری کل فعالیت (TF)

شناوری کل یک فعالیت مدت زمانی است که یک فعالیت می‌تواند نسبت به زودترین زمان شروع، دیرتر شروع شود بدون آنکه زمانبندی کل پروژه به تأخیر بیافتد.

$$TF = LSi - ESi$$

OR

$$TF = LFi - EFi$$

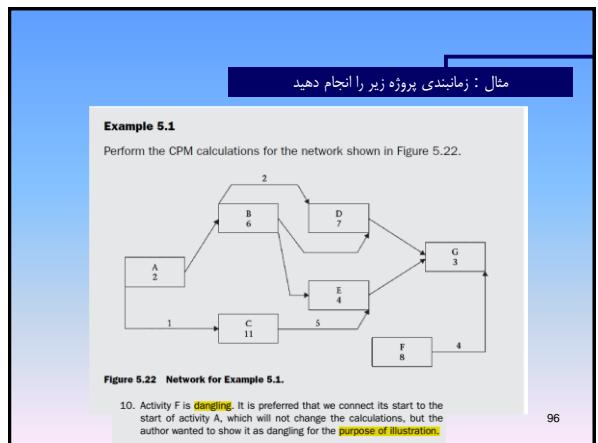
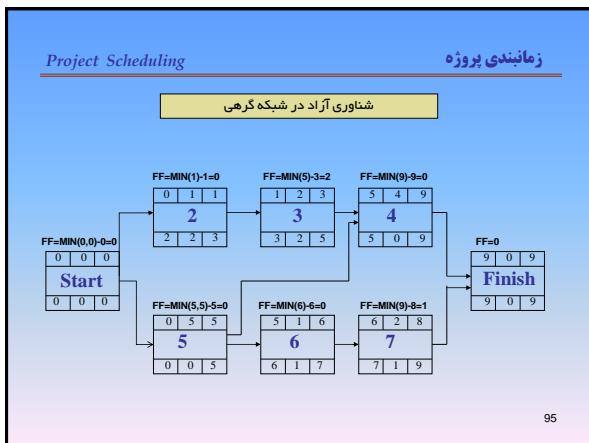
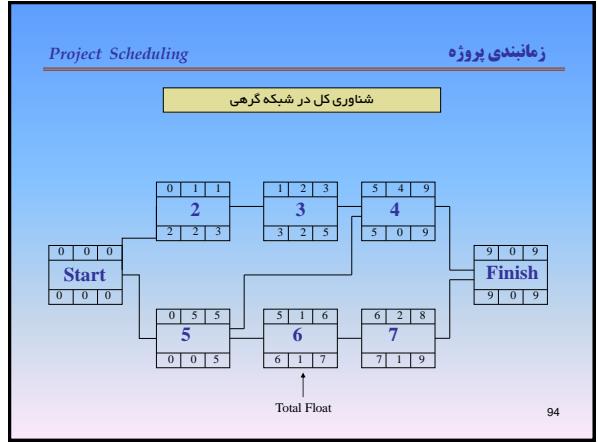
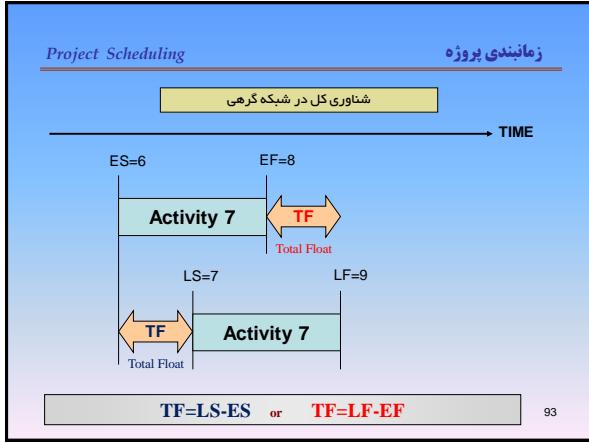
شناوری آزاد (FF)

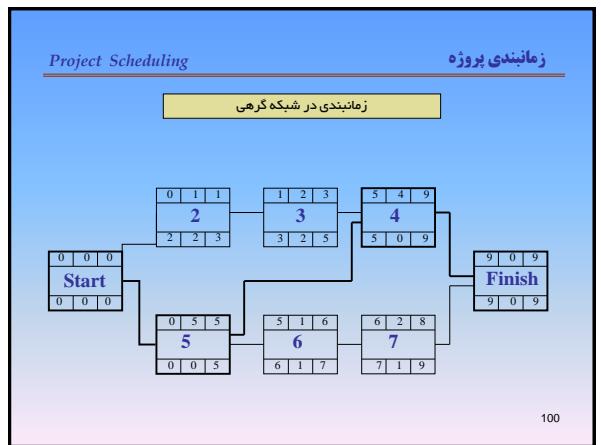
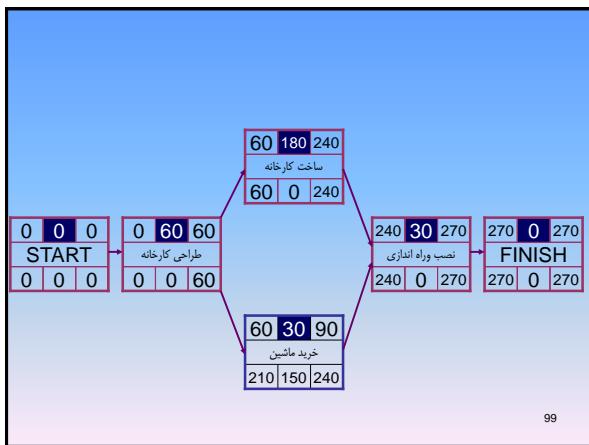
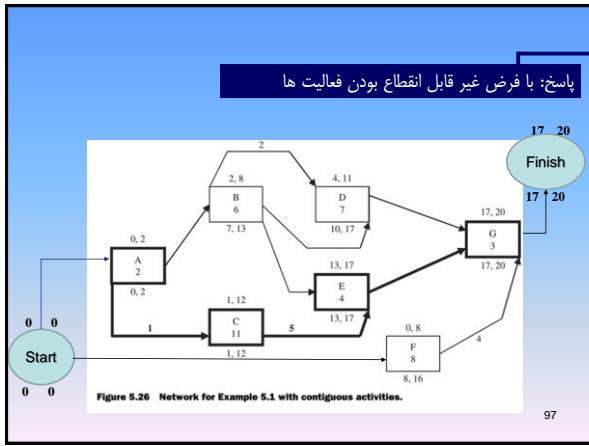
مدت زمانی است که یک فعالیت می‌تواند نسبت به زودترین زمانبندی اش دیرتر تمام شود بدون آنکه بر زمانبندی فعالیت‌های بعدی تأثیر بگذارد.

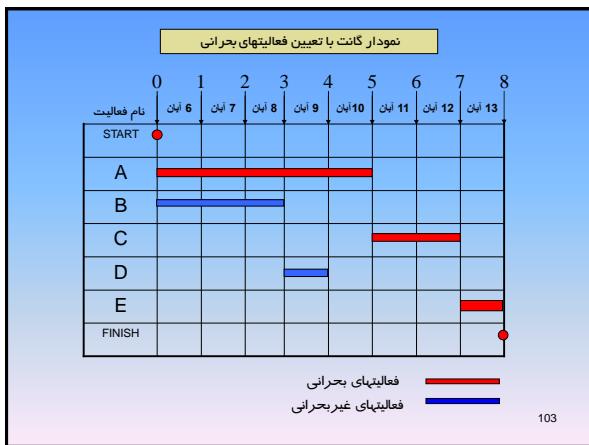
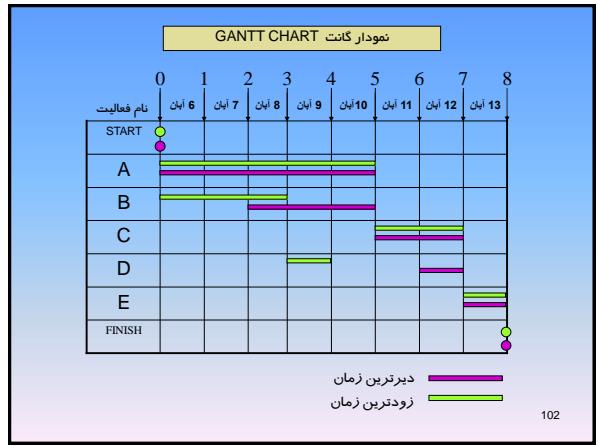
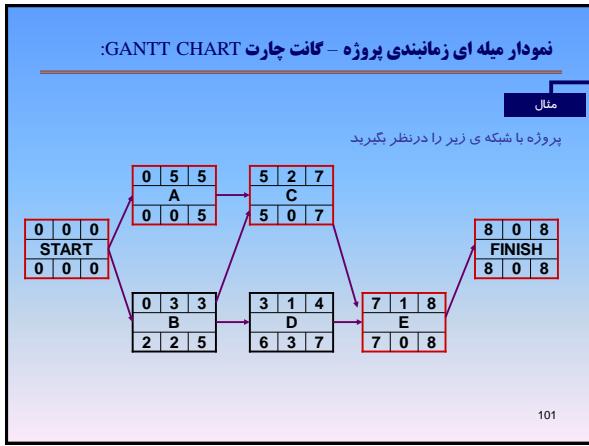
$$FF = \text{Min}\{ESj\} - EFi$$

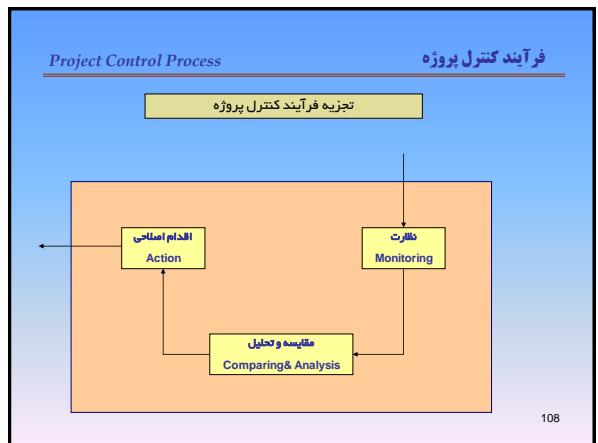
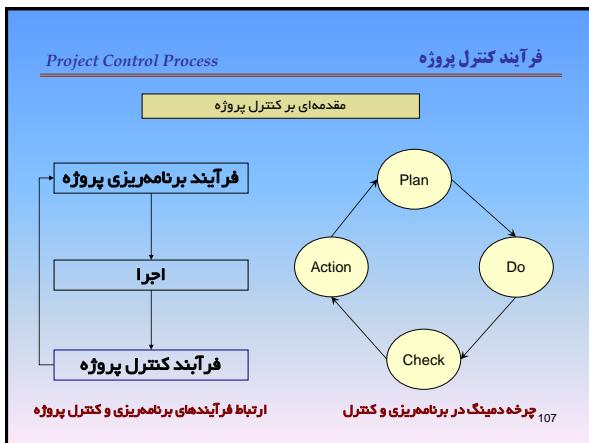
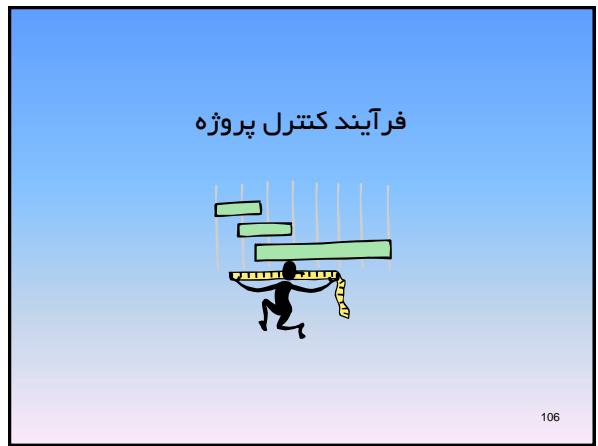
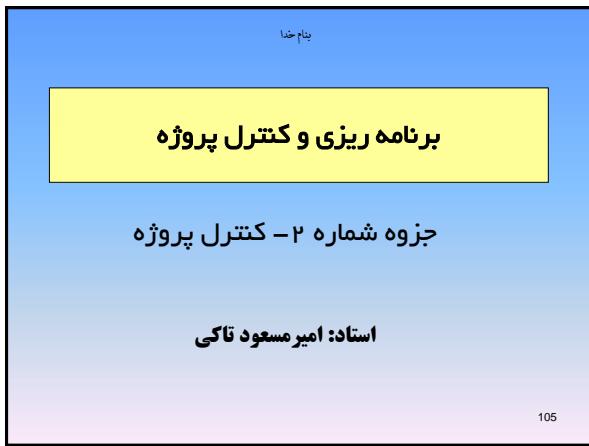
مجموعه فعالیت‌های پس نیاز (j)

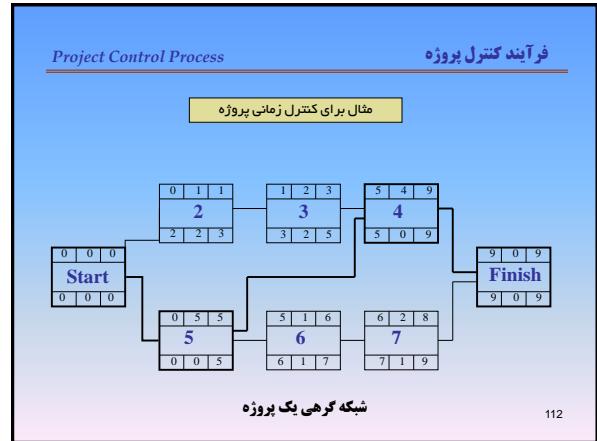
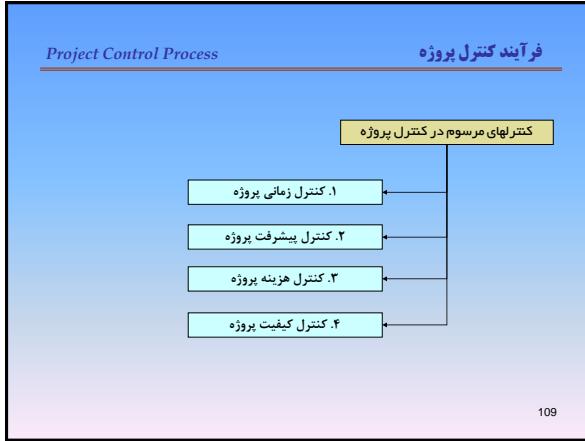
92











فرآیند کنترل پروژه

Project Control Process

مثال برای کنترل زمانی پروژه

نمودار گانت پروژه (براساس زودترین زمانهای وقوع)

113

فرا آیند کنترل پروژه

Project Control Process

مثال برای کنترل زمانی پروژه

در پایان مورخ ۱۲ بهمن (سه روز پس از شروع پروژه) گزارشی شامل اطلاعات ذیل دریافت می‌شود:

کد فعالیت	تاریخ شروع واقعی	تاریخ پایان واقعی	مدت زمان باقیمانده
۲	۱۰ بهمن ساعت ۸	۱۰ بهمن ساعت ۸	۱۷ ساعت
۳	۱۱ بهمن ساعت ۸	۱۱ بهمن ساعت ۸	۱۷ ساعت
۵	۱۲ بهمن ساعت ۸	-	۴
سایر فعالیتها شروع نشده اند.			

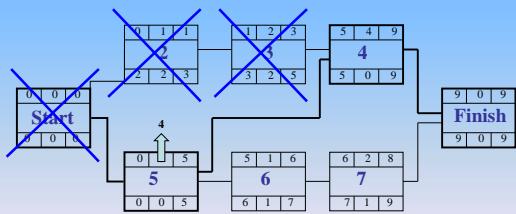
سایر فعالیتها شروع نشده اند.

114

فرآیند کنترل پروژه

Project Control Process

مثال برای کنترل زمانی پروژه

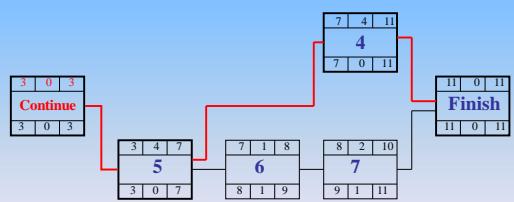


115

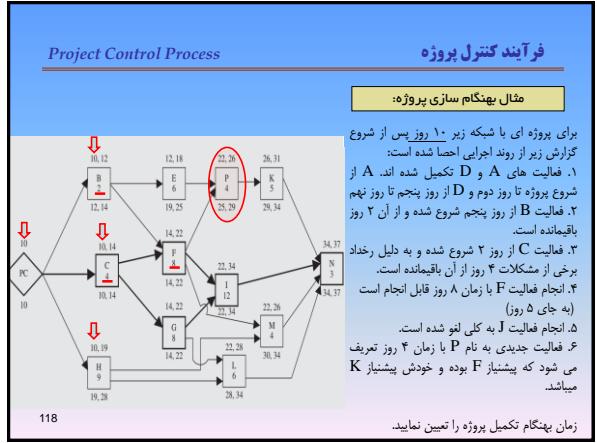
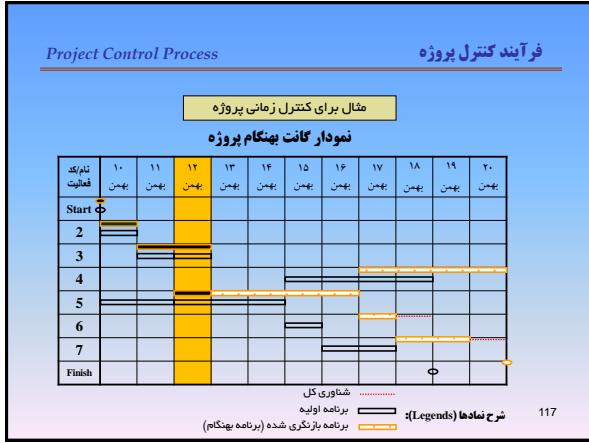
فرآیند کنترل پروژه

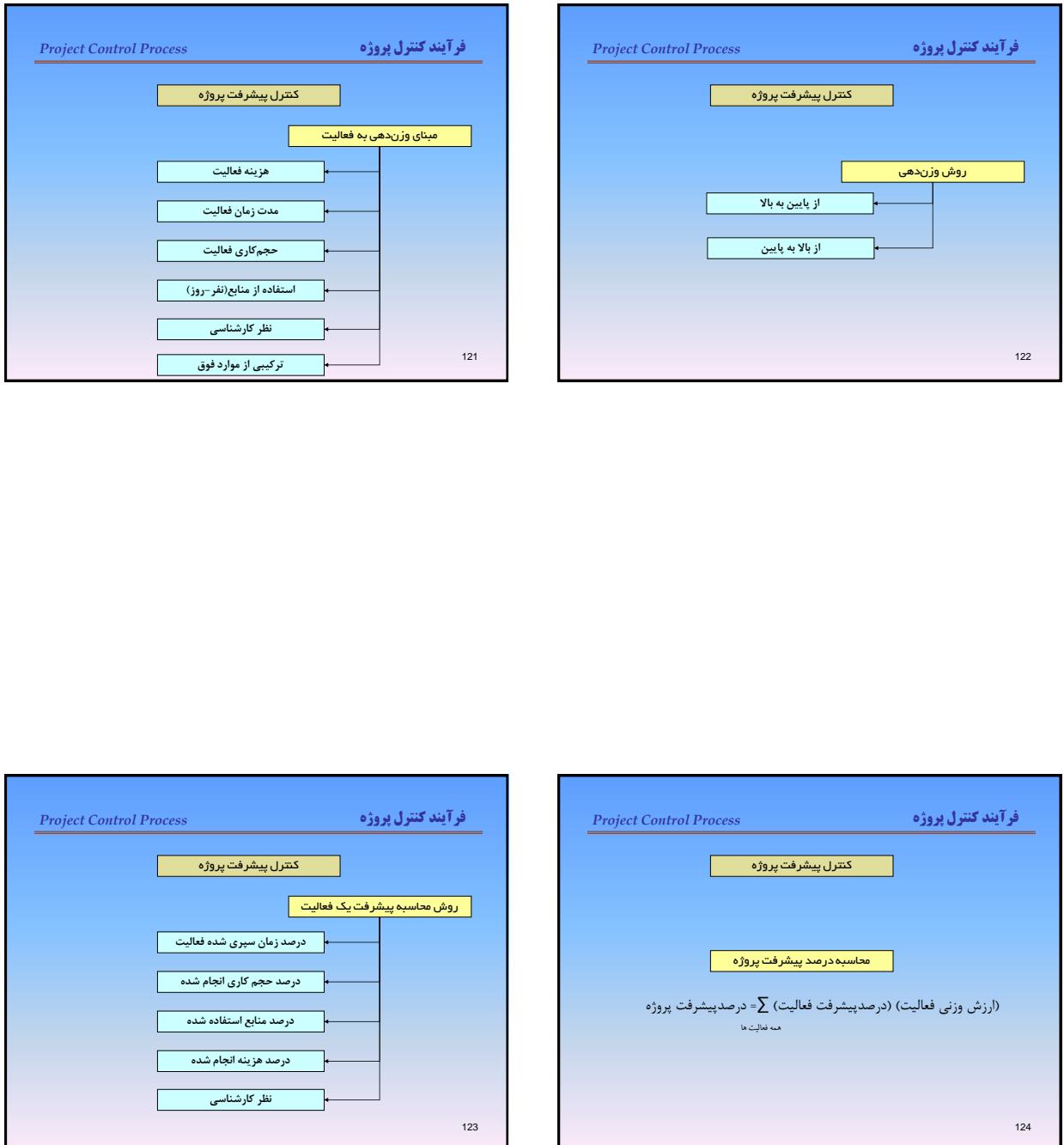
Project Control Process

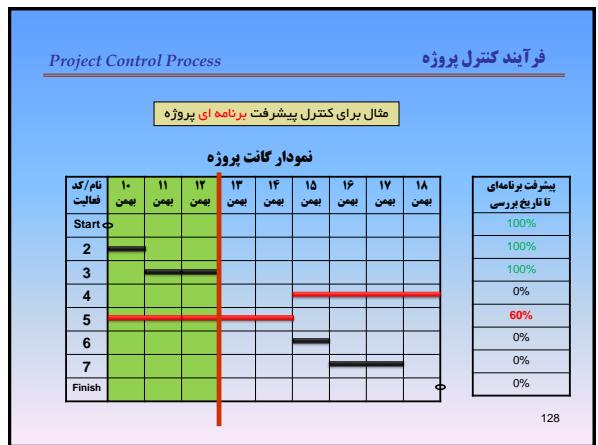
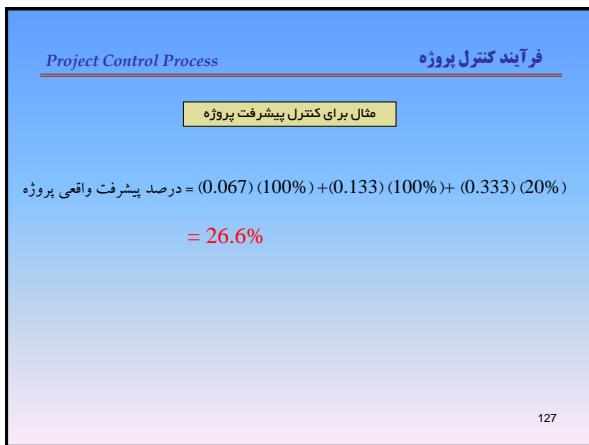
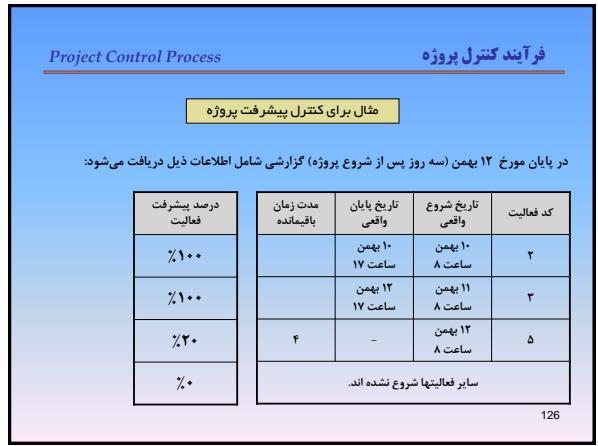
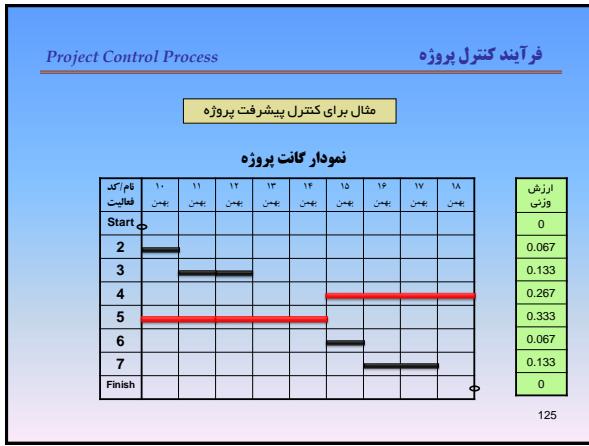
لایهای اولیه که در آن میتوان از این دستورات استفاده کرد.



116







Project Control Process

فرآیند کنترل پروژه

مثال برای کنترل پیشرفت پروژه

$$\text{درصد پیشرفت برنامه‌ای پروژه} = 0.067 \times 100\% + 0.133 \times 100\% + 0.333 \times 60\% = 40\%$$

$$\text{درصد تاخیر پروژه} = 40\% - 26.6\% = 13.4\%$$

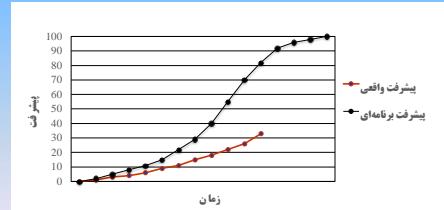
129

Project Control Process

فرآیند کنترل پروژه

کنترل پیشرفت پروژه

نمودار روند پیشرفت پروژه



130

Earned Value Management (EVM)

مدبیریت ارزش گسب شده:

- یکی از دندنه های اصلی ذینفعان پروژه ها آن است که بتوانند پروژه خود را طبق برنامه زمانی از پیش تعیین شده و بودجه خصوص داد شده به پایان برسانند.
- EVM با یکارچه سازی سه بعد مدیریت زمان، مدیریت هزینه و مدیریت محدوده پروژه امکان اندازه گیری دقیق و ضیغیت پیشرفت پروژه و اتخاذ تصمیمات به موقع را برای اجرای اقدامات اصلاح، فراهم می آورد.
- این روش کمک می کند که تا با مقایسه برنامه اولیه و پیشرفت واقعی میزان پهلووری پروژه مورد ارزیابی قرار داد. با توجه تصوری کویا از وضیحت پروژه و محاسبی مقایسه ارزش بدست آمد، می توان برنامه اولیه را با وضیحت واقعی انجام امور مقایسه کرد و به ارزیابی روش تری از روند پیشرفت پروژه دست یافته.

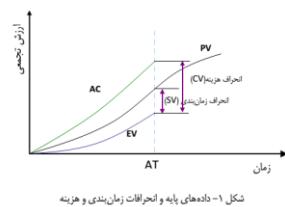
131

Earned Value Management (EVM)

مدبیریت ارزش گسب شده:

کنترل هزینه پروژه

Earned Value Management (EVM)

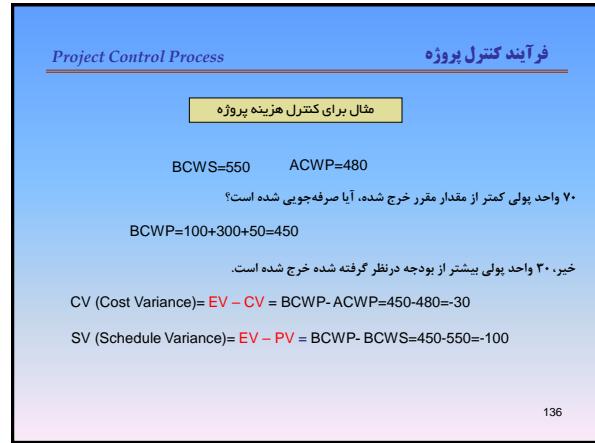
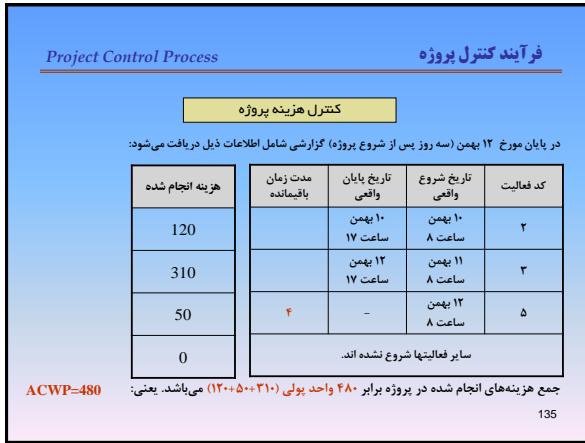
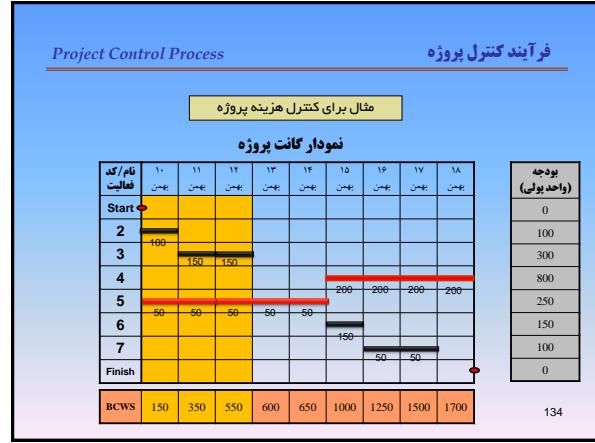


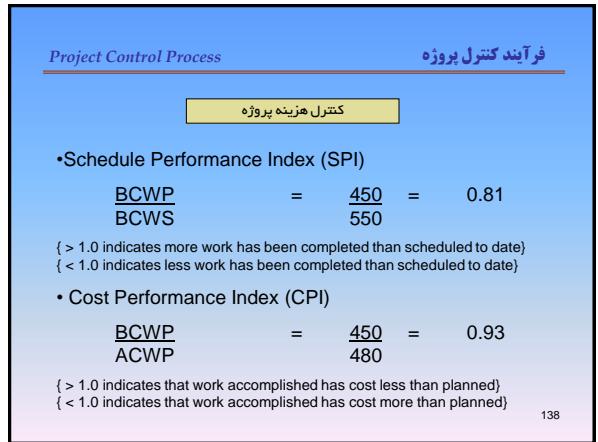
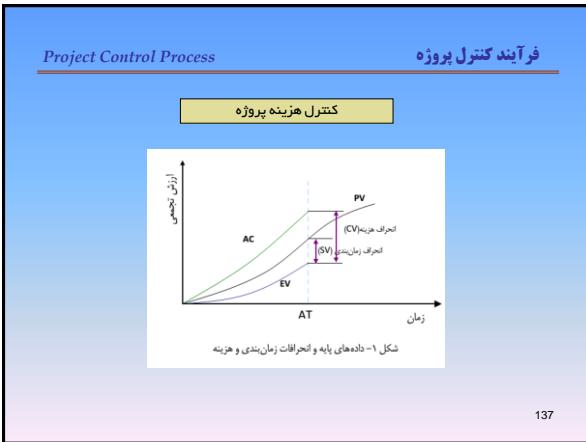
شکل ۱-داده های پایه و احراقالات، زمان بندی و هزینه

اصطلاحات

Actual Cost for Work Performed (AC)	ACWP	انحراف هزینه
Budgeted Cost for Work Performed (EV)	BCWP	انحراف زمانبندی
Budgeted Cost for Work Scheduled (PV)	BCWS	EV - PV = SV

132





مقادیر		SV & SPI		
عملکرد		>0 & >1.0	=0 & =1.0	<0 & <1.0
CV & CPI	>0 & >1.0	جلو از زمانبندی کمتر از بودجه	طبق زمانبندی بیش از بودجه	عقب از زمانبندی کمتر از بودجه
	=0 & =1.0	جلو از زمانبندی طبق بودجه	طبق زمانبندی طبق بودجه	عقب از زمانبندی طبق بودجه
	<0 & <1.0	جلو از زمانبندی بیش از بودجه	طبق زمانبندی طبق بودجه	عقب از زمانبندی بیش از بودجه

139

Perform an EV analysis. Note that the "Mass Excavation" line is a summary of the 3 lines below.

Solution

The solution, using the equations given in example 7.3, is tabulated as follows:

Activity	TOB11110	TOB11111	TOB11112	TOB11113
TOTAL BUDGET (\$)	176,500	50,000	44,000	82,500
% COMPLETE	32.63	39.00	15.00	38.18
ACWP (\$)	59,700	17,950	5,850	35,900
BCWP (\$)	57,600	19,500	6,600	31,500
BCWS (\$)	66,188	18,750	16,500	30,938
CV (\$)	-2,100	1,550	750	-4,400
SV (\$)	-8,588	750	-9,900	562
SV (DAYS)	-1.95	0.17	-2.24	0.13
CPI	0.96	1.09	1.13	0.88
SPI	0.87	1.04	0.40	1.02
FCV (\$)	-6,436	3,974	5,000	-11,524
FSV (DAYS)	-5.96	0.44	-14.96	0.33
Mass Excavation	TOB11110	39,000	—	176,500
Common Earth	TOB11111	20,000	2.50	50,000
Clay	TOB11112	8,000	5.50	44,000
Rock	TOB11113	11,000	7.50	82,500

Project Control Process

فرآیند کنترل پروژه

کنترل هزینه پروژه

با پیشرفت پروژه، تیم کارشناسی می‌تواند هزینه اتمام پروژه را (EAC) را بر اساس عملکرد گذشته برآورد نمود. روش ارائه شده در موسسه مدیریت پروژه آمریکا (PMI) بر اساس راهکار زیر است:

دو اصطلاح دیگر

Budgeted cost at completion BAC

Estimated cost at completion EAC

Cost Variance at compilation = BAC - EAC

141

Project Control Process

فرآیند کنترل پروژه

کنترل هزینه و زمان پروژه

EAC METHODS: Cost

رابطه محاسبه	شوابط پروژه
$EAC = \frac{BAC}{CPI} = AC + \frac{BAC - EV}{CPI}$	عملکرد هزینه‌ای پروژه در آینده مشابه عملکرد هزینه‌ای فعلی است.
$EAC = AC \cdot \frac{BAC - EV}{CPI \cdot SPI}$	عملکرد هزینه‌ای پروژه در آینده مثابر از عملکرد زمان‌بندی و عملکرد هزینه‌ای فعلی پروژه است.
$EAC = AC \cdot \frac{BAC - EV}{0.8 CPI + 0.2 SPI}$	عملکرد هزینه‌ای پروژه در آینده مثابر از سبیلی از عملکرد زمان‌بندی و عملکرد هزینه‌ای فعلی پروژه است.
$EAC = AC + (BAC - EV) / \left(\frac{EV_i + EV_j + EV_k}{AC_i + AC_j + AC_k} \right)$	عملکرد هزینه‌ای پروژه در آینده مثابر از عملکرد هزینه‌ای پروژه در دوره زمانی اخیر (آخری) است.

142

Project Control Process

فرآیند کنترل پروژه

کنترل هزینه و زمان پروژه

EAC METHODS: Time

به کمک شاخص‌ها و داده‌های روش EVM می‌توان زمان اتمام پروژه را بر اساس عملکرد آن در گذشته پیش‌بینی نمود:

$ES = N + \frac{EV - PV_N}{PV_{N+1} - PV_N}$

تمثیل ES (Earned schedule) به عنوان درونظر گرفته شده برای انجام کار تعريف شده است. در واقع بازه زمانی مصرف بودجه بر این اساس با تصویر نمودن EV برخط مبنای عملکرد (محور زمان) ES محسوب می‌شود.

143

N درین رابطه معرف نزدیکترین دوره ای است که EV فعلی از ارزش برنامه ریزی شده آن دوره بیشتر باشد. به عبارت دیگر:

$$PV_N < EV < PV_{N+1}$$

با محاسبه ای ES و معروف AT به عنوان دوره ای زمانی فعلی پروژه برای عملکرد زمان‌بندی پروژه شاخص جدیدی تحت عنوان SPI(t) حساب می‌شود:

$$SPI(t) = \frac{ES}{AT}$$

فرمول محاسبه ای زمان‌بندی اتمام پروژه:

$$EAC(t) = AD + \frac{PD - ES}{PF}$$

فاکتور عملکرد (یا برابر SPI(t) یا برابر ۱) یعنی فعالیت‌هایی باقی نشده دو حالت ممکن برای انجام دارند!

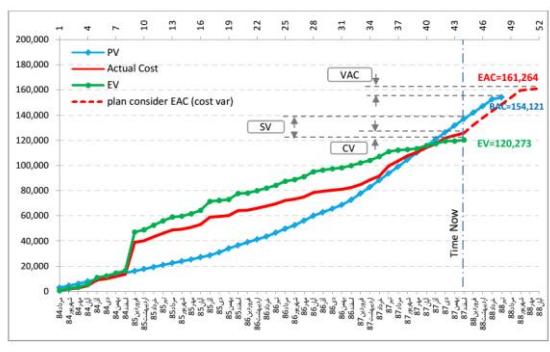
Zman برنامه ریزی شده برای اتمام پروژه 144

برنامه ریزی و کنترل پروژه

جزوه شماره ۳ - موازنۀ زمان و هزینه

استاد: امیر مسعود تاکی

146



شکل ۳- نمودار پیش‌بینی پیشرفت پک پروژه فرضی

145

موازنۀ زمان-هزینه

موازنۀ زمان-هزینه

مدلهای موازنۀ زمان-هزینه

آنالیز موازنۀ زمان-هزینه عبارت است از فشرده‌سازی زمانبندی پروژه، با هدف یکی از این موارد:

۱- کاهش مدت زمان پروژه به مقداری قابل قبول

۲- کاهش مجموع هزینه‌های پروژه



147

موازنۀ زمان-هزینه

موازنۀ زمان-هزینه

مدل ۱- کاهش مدت زمان پروژه به مقداری قابل قبول

④ ممکن است زمانبندی بدست آمده از روش‌های قبل بعلت عدم رعایت اهداف زمانی پروژه قابل قبول نباشد.

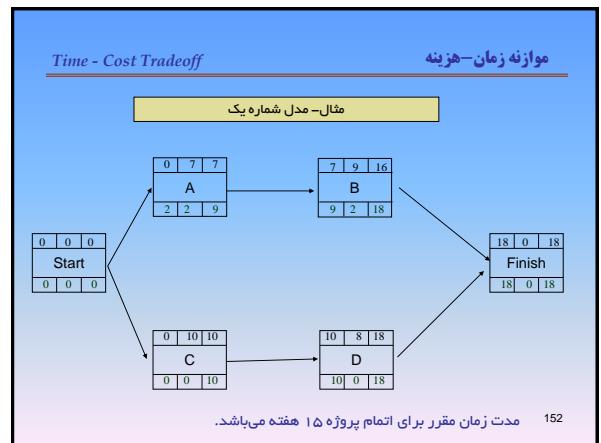
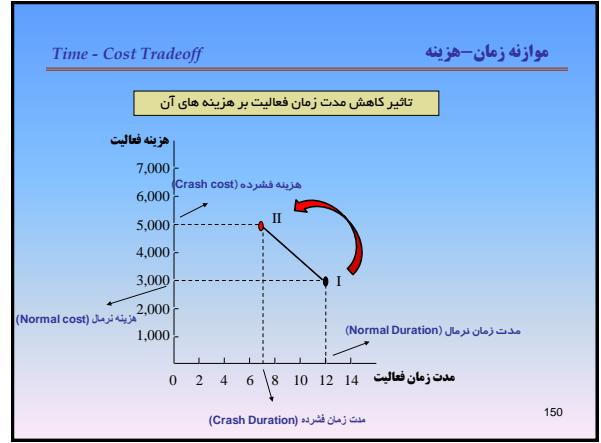
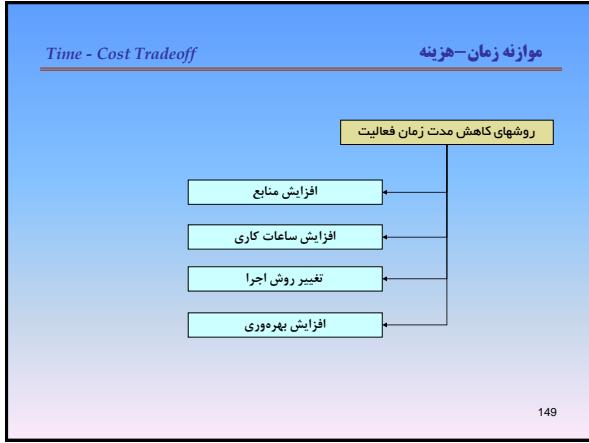
④ عبارتی دیگر مدت زمان بدست آمده از طریق روش‌های زمانبندی، بیش از زمان مقرر و تعهد شده باشد.

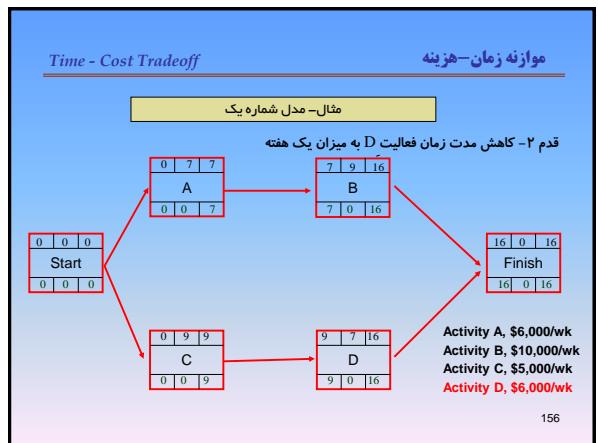
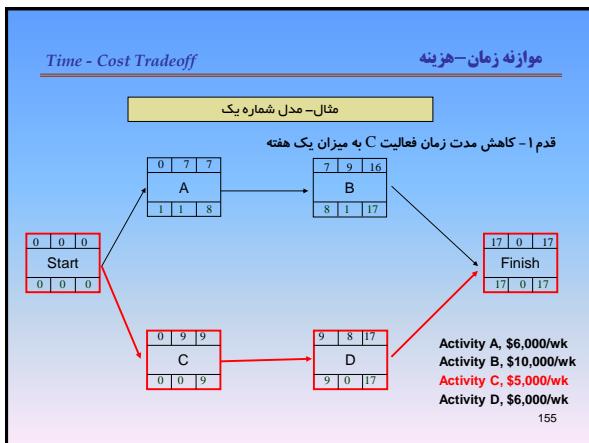
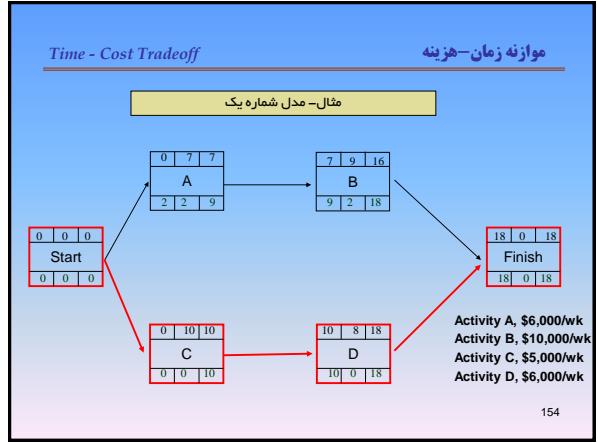
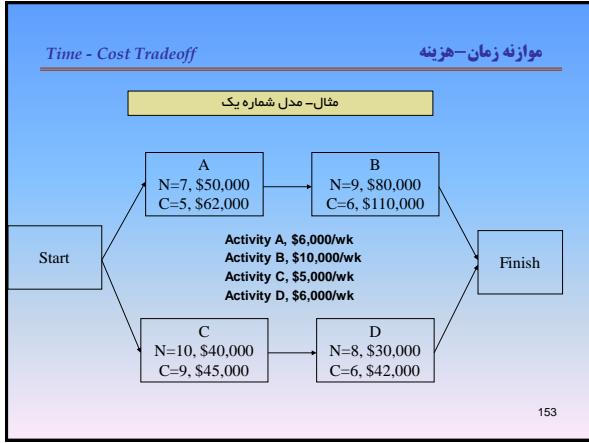
④ برای کاهش زمان پروژه، می‌بایست مدت زمان فعالیتها را کاهش باید.

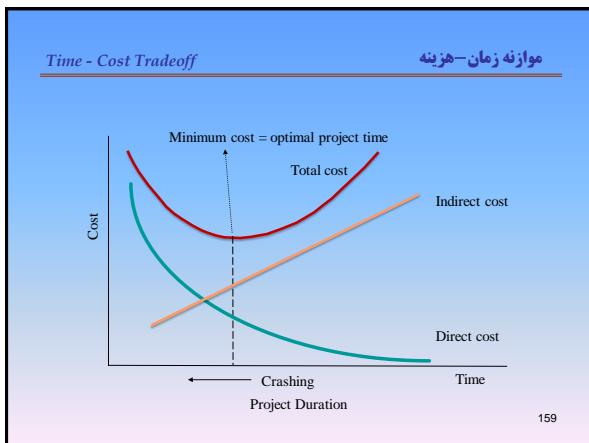
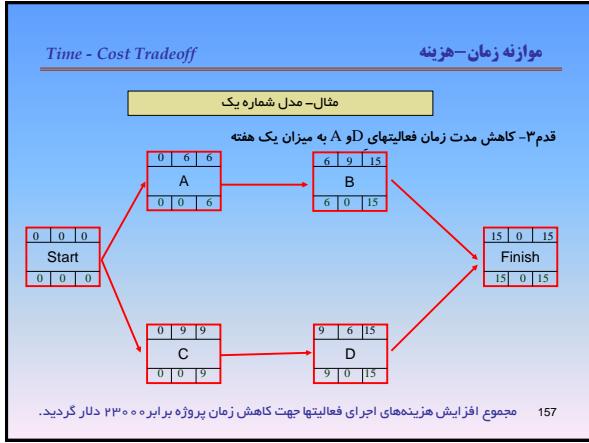
④ سوال اصلی این است که مدت زمان کدام فعالیتها باید کاهش بایند؟

④ همچنین باید روش‌های کاهش مدت زمان فعالیتها را دانست.

148







زمانهای ممکن برای انجام فعالیتها:

- تعريف زمان معمولی انجام فعالیتها: کوتاهترین زمانی که فعالیتها را می‌توان با حداقل هزینه‌های مستقیم انجام داد. (D_n)
- به هزینه‌ی مستقیم اجرای فعالیت در مدت زمان معمولی هزینه‌های معمول می‌گویند. (C_n)

- تعريف زمان فشرده: (تعجلی) کمترین زمانی که فعالیت قابلیت انجام دارد بدون آنکه در شرایط اجرایی پروره خللی وارد کند. (D_f)

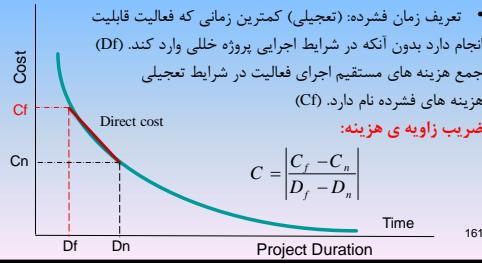
جمع هزینه‌های مستقیم اجرای فعالیت در شرایط تعجلی

هزینه‌های فشرده نام دارد. (C_f)

ضریب زاویه هزینه:

$$C = \frac{|C_f - C_n|}{|D_f - D_n|}$$

161

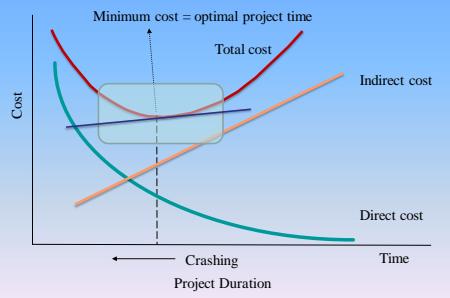


تغییرات مجموع هزینه‌ها و نقطه‌ی زمان بینه:

- در نقطه P مدت زمان لازم برای اجرای فعالیت حداقل هزینه و هزینه‌ی مستقیم اجرای فعالیتها در حداقل ممکن است. بنابراین چون زمان مازکریم است هزینه‌های مستقیم هم که با زمان رابطه‌ی مستقیم دارد بیشینه است.
- در نقطه‌ی f زمان اجرای فعالیتها در حداقل ممکن است، هزینه‌های مستقیم اجرای فعالیتها به حداقل ممکن رسیده اما با وجود کاهش زمان در مقابل هزینه‌های غیرمستقیم کاهش دارد.
- بین این دو حالت نقطه بینه‌ای یافت می‌شود که: جمع هزینه‌های مستقیم و غیرمستقیم در کمترین مقدار خود قرار خواهد گرفت و در نتیجه این نقطه از زمان نقطه‌ی اقتصادی و بینه‌ی جرایی بروزه است.
- در نقطه بینه سرعت تغییرات هزینه کل اندک است. بنابراین آزادی عمل برای انتخاب زمان وجود دارد.

162

موازنۀ زمان-هزینه

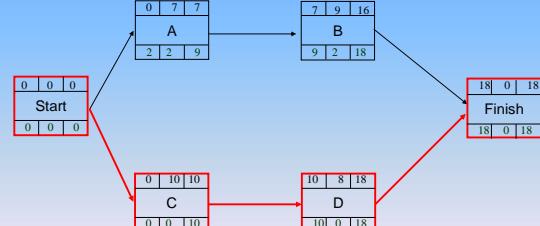


163

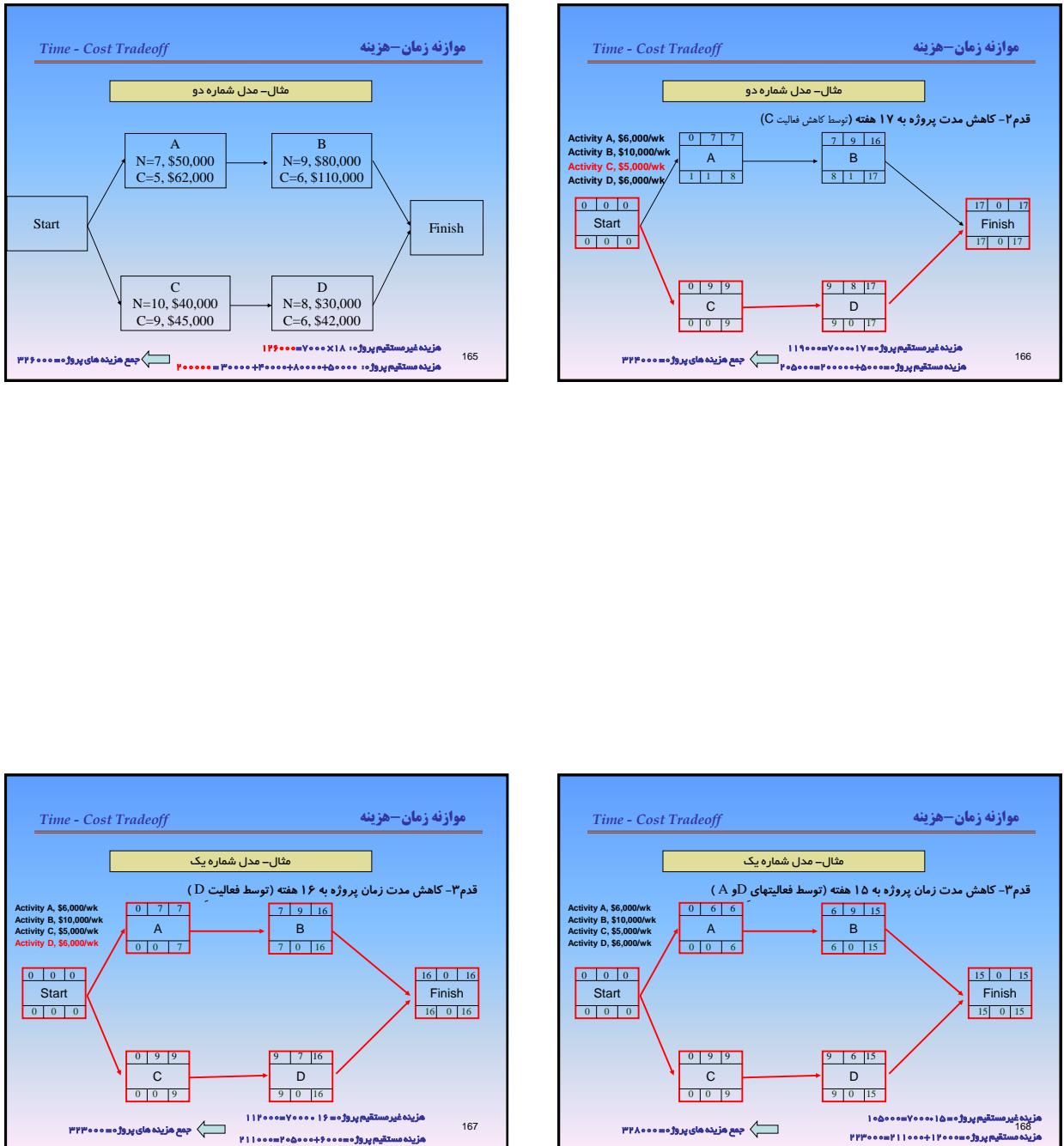
موازنۀ زمان-هزینه

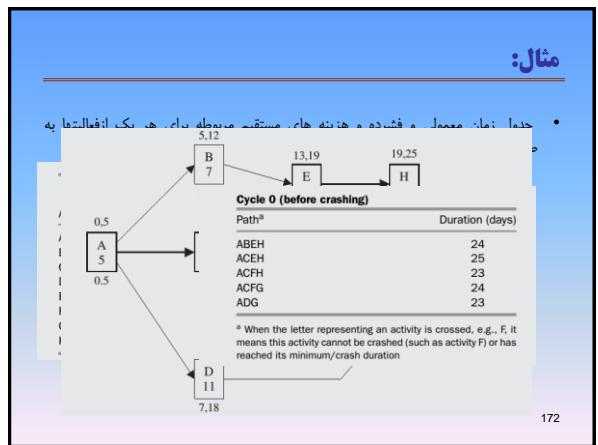
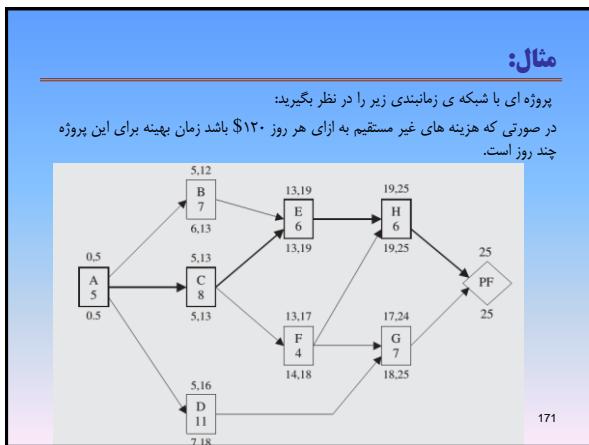
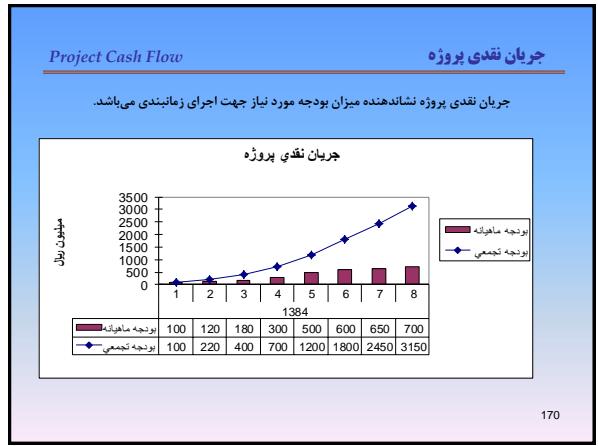
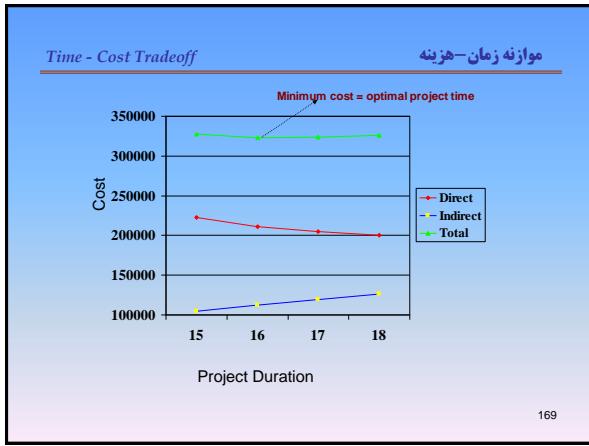
مثال- رویکرد شماره دو

قدم ۱- انجام محاسبات زمانبندی با زمانهای نرمال



164





برنامه‌ریزی منابع

الف- تخصیص منابع محدود

در محاسبات قبل، فرض براین بود که منابع موردنیاز به اندازه کافی در دسترس باشند.

در صورتیکه در منابع پروژه دارای محدودیتیابی باشیم می‌بایست محدودیت منابع را در زمانبندی پروژه منعکس نمود. زیرا در زمانبندی پروژه، میزان منابع موردنیاز باید از منابع در دسترس کمتر باشد.

اگر زمانبندی مراحل قلی محدودیت منابع را مراعات نکرد به تغییراتی در زمانبندی نیاز است که ممکن است به افزایش مدت پروژه منتج شود. این تغییرات غالباً به جایگی زمانبندی برخی از فعالیتهای پروژه برهمی‌گردد که طبیعتاً منجر به تغییراتی در زمانهای نیاز به منابع می‌شود.

173

برنامه‌ریزی منابع

تخصیص منابع محدود

در محاسبات قبل، فرض براین بود که منابع موردنیاز به اندازه کافی در دسترس باشند.

در صورتیکه در منابع پروژه دارای محدودیتیابی باشیم می‌بایست محدودیت منابع را در زمانبندی پروژه منعکس نمود. زیرا در زمانبندی پروژه، میزان منابع موردنیاز باید از منابع در دسترس کمتر باشد.

اگر زمانبندی مراحل قلی محدودیت منابع را مراعات نکرد به تغییراتی در زمانبندی نیاز است که ممکن است به افزایش مدت پروژه منتج شود. این تغییرات غالباً به جایگی زمانبندی برخی از فعالیتهای پروژه برهمی‌گردد که طبیعتاً منجر به تغییراتی در زمانهای نیاز به منابع می‌شود.

174

برنامه‌ریزی منابع

مثال برای تخصیص منابع محدود

		منابع کات پروژه			
نام/کد	فعالیت	1	2	3	4
A		1	2		
B			1		
C		1	2		
D				1	2

اطلاعات فعالیتهای پروژه				
تعداد کارگر	تعداد کارگر موردنیاز	مدت	پیش‌باز	کد فعالیت
4	1	-		A
4	1	A		B
8	2	-		C
4	2	C		D

تعداد کارگر در دسترس طی هر روز: 8 نفر

Resource Graph

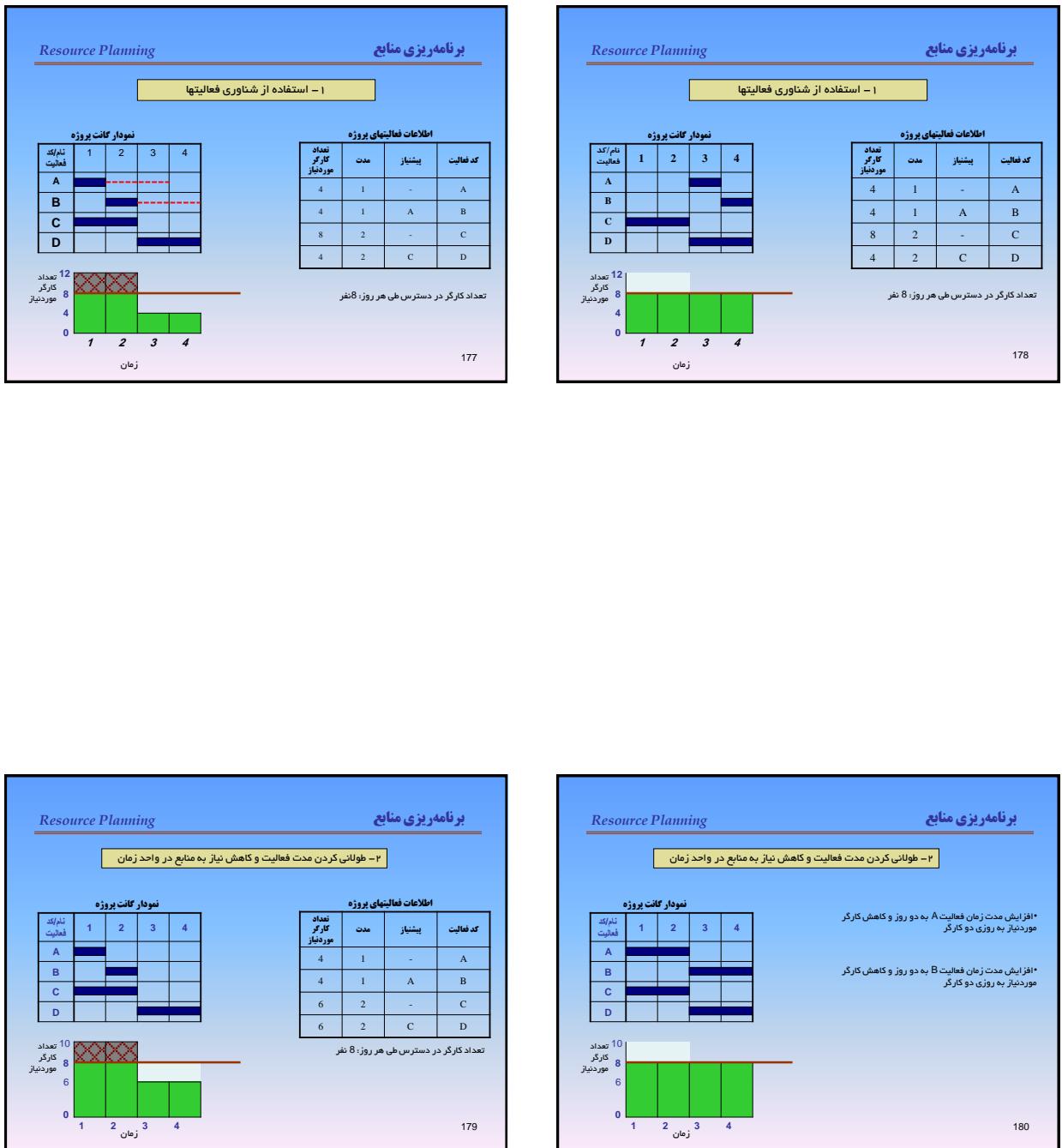
175

برنامه‌ریزی منابع

استراتژیهای حل مسئله منابع محدود

- ۱- استفاده از شناوری فعالیتها
- ۲- طولانی کردن مدت فعالیت و کاهش نیاز به منابع در واحد زمان
- ۳- گسیختگی زمانبندی یک فعالیت
- ۴- استفاده از اضافه‌کاری در جهت حل مسئله
- ۵- افزایش مدت زمان پروژه

176



برنامه‌ریزی منابع

۳- گسیختگی زمانبندی یک فعالیت

نمودار گات بروزه	۱	۲	۳	۴
نامهک	A	B	C	D
فعالیت	---	---	---	---

اطلاعات فعالتهای بروزه				
نعداد بلدوزر	موردنیاز	مدت	پیشمار	کد فعالیت
2	2	-		A
2	1	A		B
4	1	-		C
8	1	C		D
4	2	D		E

تعداد بلدوزر در دسترس طی هر روز: 8 نفر

181

برنامه‌ریزی منابع

۳- گسیختگی زمانبندی یک فعالیت

نمودار گات بروزه	۱	۲	۳	۴
نامهک	A	B	C	D
فعالیت	---	---	---	---

اطلاعات فعالتهای بروزه				
نعداد بلدوزر	موردنیاز	مدت	پیشمار	کد فعالیت
2	2	-		A
2	1	A		B
4	1	-		C
8	1	C		D
4	2	D		E

تعداد بلدوزر در دسترس طی هر روز: 8 نفر

* شکستن فعالیت A به دو بخش

182

برنامه‌ریزی منابع

۴- استفاده از اضافهکاری در جهت حل مسئله

نمودار گات بروزه	۱	۲	۳	۴
نامهک	A	B	C	D
فعالیت	---	---	---	---

اطلاعات فعالتهای بروزه				
نعداد بلدوزر	موردنیاز	مدت	پیشمار	کد فعالیت
2	2	-		A
2	1	A		B
4	1	-		C
8	1	C		D
4	2	D		E

تعداد بلدوزر در دسترس طی هر روز: 8 نفر

183

برنامه‌ریزی منابع

۴- استفاده از اضافهکاری در جهت حل مسئله

نمودار گات بروزه	۱	۲	۳	۴
نامهک	A	B	C	D
فعالیت	---	---	---	---

اطلاعات فعالتهای بروزه				
نعداد بلدوزر	موردنیاز	مدت	پیشمار	کد فعالیت
2	2	-		A
2	1	A		B
4	1	-		C
8	1	C		D
4	2	D		E

تعداد بلدوزر در دسترس طی هر روز: 8 نفر

* در روز دوم با دادن اضافهکاری به زمانبندی بلدوزر و تا منین بولدوزر، جبران کسری منابع صورت پذیرد.

184

برنامه‌ریزی منابع

Resource Planning

۵- افزایش مدت زمان پروژه

نحوه کار گذاری

فعالیت	۱	۲	۳	۴
A	---	---	---	---
B	---	---	---	---
C	---	---	---	---
D	---	---	---	---
E	---	---	---	---

اطلاعات فعالیتهای پروژه

کد فعالیت	مدت	پیش‌لایز	کد فعالیت
A	4	2	B
B	1	2	C
C	2	1	D
D	4	1	E
E	1	2	

تعداد کارکر در دسترس طی هر روز: 6 نفر

تعداد کارکر: 10 کارکر موردنیاز

185

برنامه‌ریزی منابع

Resource Planning

۵- افزایش مدت زمان پروژه

* افزایش یک واحد زمانی به مدت پروژه، کسری منابع
غیران گردید.

نحوه کار گذاری

فعالیت	۱	۲	۳	۴	۵
A	---	---	---	---	---
B	---	---	---	---	---
C	---	---	---	---	---
D	---	---	---	---	---
E	---	---	---	---	---

اطلاعات فعالیتهای پروژه

کد فعالیت	مدت	پیش‌لایز	کد فعالیت
A	4	2	B
B	1	2	C
C	2	1	D
D	4	1	E
E	1	2	

تعداد کارکر: 10 کارکر موردنیاز

186

برنامه‌ریزی منابع

Resource Planning

الگوریتم تخصیص منابع محدود

فرضیات:

در گام اول با توجه به هزینه بر بودن برخی راهکارها، امکان یکارگیری استراتژی‌های زیر وجود ندارد:

- طولانی کردن مدت فعالیت و کاهش نیاز به منابع در واحد زمان
- گسیختگی زمانبندی کی فعالیت
- استفاده از اضافه کاری در جهت حل مسئله

راهکارهای موجود به ترتیب اولویت

۱. استفاده از شناوری فعالیتها

۲. افزایش مدت زمان پروژه

187

برنامه‌ریزی منابع

Resource Planning

الگوریتم تخصیص منابع محدود

کام‌های الگوریتم:

گام ۱- محاسبات زمانبندی رفت و برگشت معمول را انجام دهید و شمارنده زمان را صفر قرار دهید $T=0$

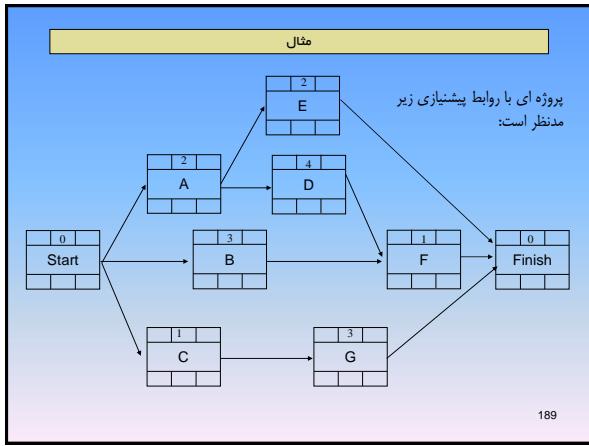
گام ۲- مجموعه فعالیتهای EAS (مجموعه فعالیتهای واحد شرایط) (Eligible Activity Set) را مشخص کنید. این مجموعه شامل فعالیتهایی است که هنوز برنامه‌ریزی نشده‌اند و همچنین نای پیش‌نیاز ندارند یا پیش‌نیاز آنها تا زمان T برنامه‌ریزی و تمام شده باشند.

گام ۳- براساس مجموعه فعالیتهای EAS (مجموعه فعالیتهای مرتب شده براساس OSS (Ordered Scheduling Set) (مجموعه فعالیتهای مرتب شده براساس قوانین ارجح) تشکیل می‌شود. در این قوانین مجموعه فعالیتهای EAS براساس ترتیب صعودی LS مرتب شده‌اند و کمترین بالا فعالیت با **کمین شناوری** انتخاب می‌شود. در صورت تساوی LS ملک ترتیب صعودی مدت زمان فعالیت است.

گام ۴- فعالیتی از OSS را به ترتیب، درصورتی که برای فعالیت در کل زمان اجرا، منابع کافی وجود دارد آن فعالیت را برای شروع در زمان T برنامه‌ریزی کنید.

گام ۵- در صورتیکه همه فعالیتهای برنامه‌ریزی شده‌اند توقف کنید. در غیر این صورت $T=T+1$ و به قدم ۲ بازگردید.

188

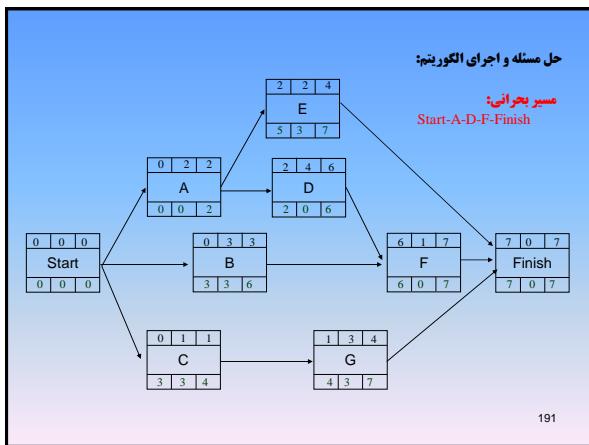


مثال از تخصیص منابع محدود:

در این پروژه، به دو نوع منبع نیاز است ماشین آلات و بزده (منبع نوع P) و کارگر (منبع نوع Q) برای اجرای پروژه، ۴ ماشین و بزده و ۵ کارگر در اختیار داریم. میزان نیاز فعالیتها به منابع در جدول زیر نشان داده شده است.

فعالیت	A	B	C	D	E	F	G	
منابع	P	2	4	0	2	0	3	0
Q	0	0	3	0	5	0	4	

190



ACTIV ITY	ES	LS	D	T									
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	0	0	2										
B	0	3	3										
C	0	3	1										
D	2	2	4										
E	2	5	2										
F	6	6	1										
G	1	4	3										
مقدار منبع P تخصیص داده شده				4	4	4	4	4	4	4	4		
مقدار منبع Q تخصیص داده شده				5	5	5	5	5	5	5	5		

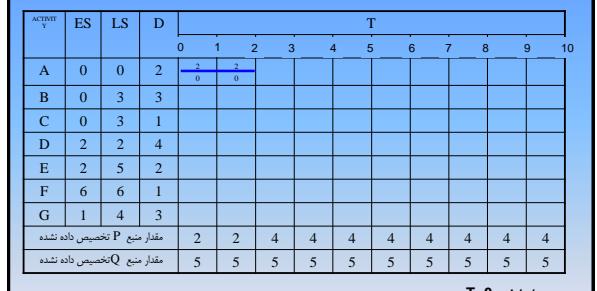
192

T=0 مرحله اول :

EAS={A,B,C}
LS: 0 , 3 , 3

OSS: A → C → B

193



مرحله اول :

EAS={A,B,C}
LS: 0 , 3 , 3

OSS: A → C → B

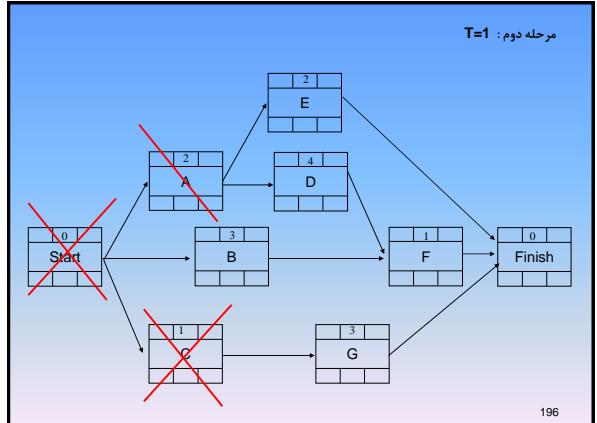
194

مرحلة أول : I=0

EAS={A,B,C}
LS: 0 , 3 , 3

OSS: A → C → B

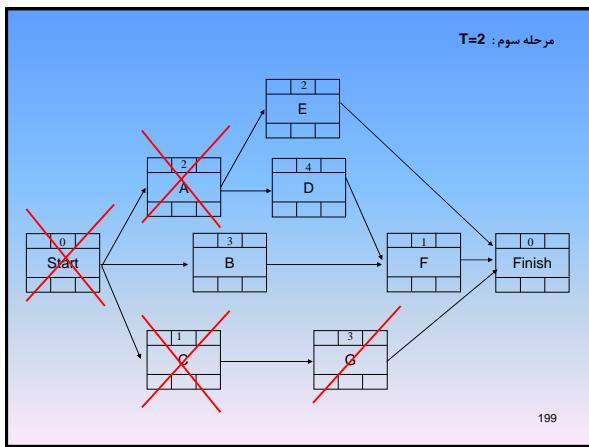
195



T=1

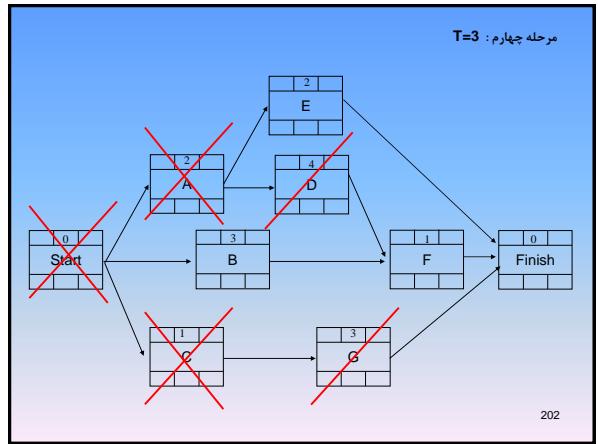
ACTIVITY	ES	LS	D	T										
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	0	0	2		2	2								
B	0	3	3											
C	0	3	1		0									
D	2	2	4											
E	2	5	2											
F	6	6	1											
G	1	4	3											
مقادیر مبنی P تخصیص داده نشده				2	2	4	4	4	4	4	4	4	4	4
مقادیر مبنی Q تخصیص داده نشده				3	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5
T=1 : مرحله دوم														
EAS={B,G}				x										
OSS: B → G														
LS: 3, 4														

ACTIVITY	ES	LS	D	T										
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	0	0	2		2	2								
B	0	3	3											
C	0	3	1		0									
D	2	2	4											
E	2	5	2											
F	6	6	1											
G	1	4	3		0	0	0							
مقادیر مبنی P تخصیص داده نشده				2	2	4	4	4	4	4	4	4	4	4
مقادیر مبنی Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	5	5	5	5	5	5	5
T=1 : مرحله دوم														
EAS={B,G}				x										
OSS: B → G														
LS: 3, 4														

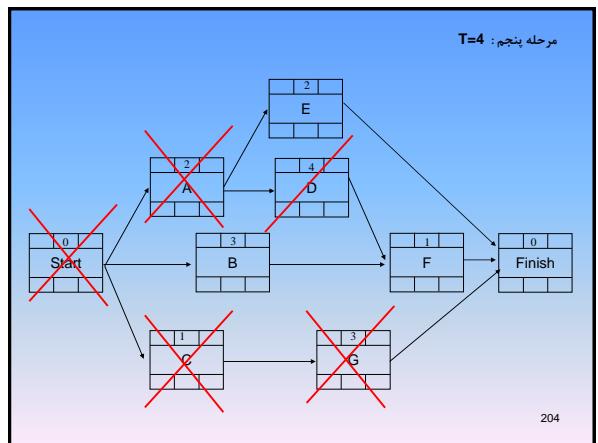


ACTIVITY	ES	LS	D	T										
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	0	0	2		2	2								
B	0	3	3											
C	0	3	1		0									
D	2	2	4											
E	2	5	2											
F	6	6	1											
G	1	4	3		0	0	0							
مقادیر مبنی P تخصیص داده نشده				2	2	4	4	4	4	4	4	4	4	4
مقادیر مبنی Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	5	5	5	5	5	5	5
T=2 : مرحله سوم														
EAS={B,E,D}				x										
OSS: D → B → E														
LS: 3, 5, 2														

ACTIVITY	ES	LS	D	T										
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	0	0	2		2	2								
B	0	3	3											
C	0	3	1		0	3								
D	2	2	4				2	2	2	2				
E	2	5	2											
F	6	6	1											
G	1	4	3		0	4	0	0	0					
مقارن مبنی P تخصیص داده نشده				2	2	2	2	2	2	2	4	4	4	4
مقارن مبنی Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	5	5	5	5	5	5	5
T=2 : مرحله سوم														
✓ ✗ ✗														
EAS={B,E,D}				OSS: D → B → E										
LS: 3, 5, 2														201



ACTIVITY	ES	LS	D	T										
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	0	0	2		2	2								
B	0	3	3											
C	0	3	1		0	3								
D	2	2	4				2	2	2	2				
E	2	5	2											
F	6	6	1											
G	1	4	3		0	4	0	0	0					
مقارن مبنی P تخصیص داده نشده				2	2	2	2	2	2	2	4	4	4	4
مقارن مبنی Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	5	5	5	5	5	5	5
T=3 : مرحله چهارم														
✗ ✗ ✗														
EAS={B,E,D}				OSS: B → E										
LS: 3, 5														203



ACTIVITY	ES	LS	D	T										
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	0	0	2	2	2	2								
B	0	3	3											
C	0	3	1	0	3									
D	2	2	4			2	2	2	2	2				
E	2	5	2											
F	6	6	1											
G	1	4	3	0	4	4	4							
مقارن منبع P تخصیص داده شده				2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	
مقارن منبع Q تخصیص داده شده				3	1	1	1	5	5	5	5	5	5	

مرحله پنجم : T=4

EAS={B,E}

OSS: B → E

LS: 3 , 5

205

ACTIVITY	ES	LS	D	T										
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	0	0	2	2	2	2								
B	0	3	3											
C	0	3	1	0	3									
D	2	2	4			2	2	2	2	2	2	2	2	
E	2	5	2						0	0	0	0	0	
F	6	6	1						0	0	0	0	0	
G	1	4	3	0	4	4	4							
مقارن منبع P تخصیص داده شده				2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	
مقارن منبع Q تخصیص داده شده				3	1	1	1	0	0	0	5	5	5	

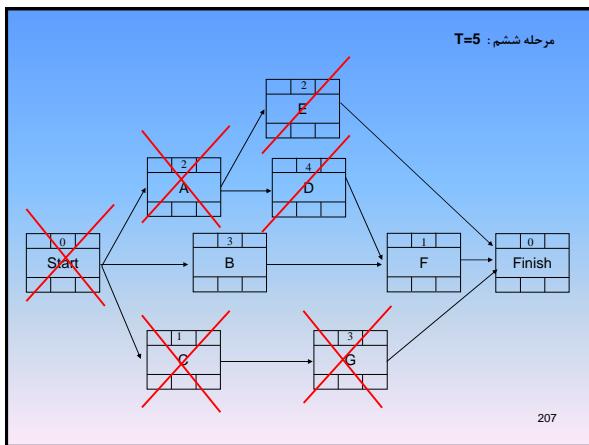
مرحله پنجم : T=4

EAS={B,E}

OSS: B → E

LS: 3 , 5

206



ACTIVITY	ES	LS	D	T										
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	0	0	2	2	2	2								
B	0	3	3											
C	0	3	1	0	3									
D	2	2	4			2	2	2	2	2	2	2	2	
E	2	5	2						0	0	0	0	0	
F	6	6	1						0	0	0	0	0	
G	1	4	3	0	4	4	4							
مقارن منبع P تخصیص داده شده				2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	
مقارن منبع Q تخصیص داده شده				3	1	1	1	0	0	0	5	5	5	

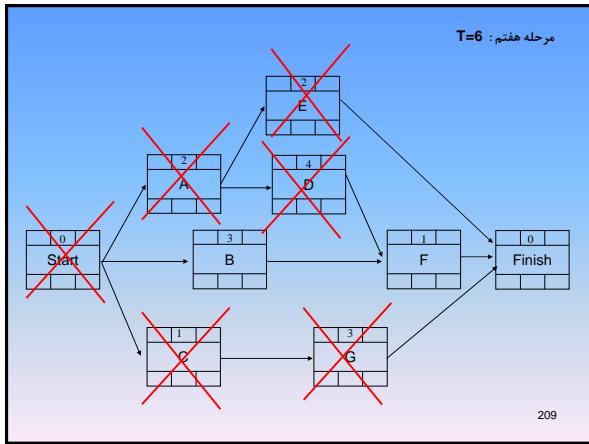
مرحله ششم : T=5

EAS={B}

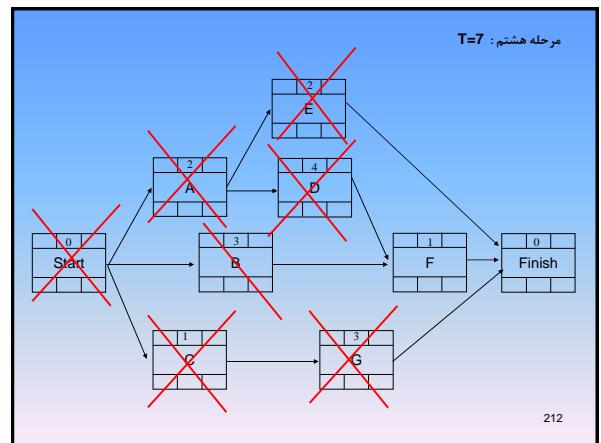
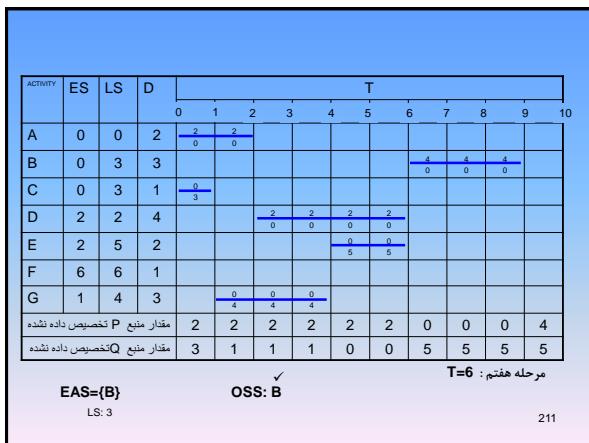
OSS: B

LS: 3

208



ACTIVITY	ES	LS	D	T									
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	0	0	2	2	2	0							
B	0	3	3										
C	0	3	1	0	3								
D	2	2	4				2	2	2	0	0		
E	2	5	2					0	0	0	0		
F	6	6	1							5	5		
G	1	4	3	0	4	4	4						
مقدار منبع Q تخصیص داده نشده				2	2	2	2	2	2	4	4	4	4
مقدار منبع Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	0	0	5	5	5	5

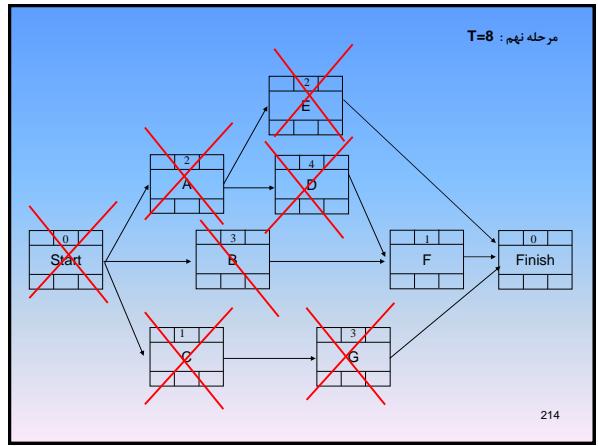


ACTIVITY	ES	LS	D	T									
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	0	0	2	2	2	2							
B	0	3	3										
C	0	3	1	0	0								
D	2	2	4			2	2	2	2				
E	2	5	2			0	0	0	0				
F	6	6	1			5	5	5	5				
G	1	4	3	0	4	4	4						
مقادیر مبنی P تخصیص داده شده				2	2	2	2	2	2	0	0	0	4
مقادیر مبنی Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	0	0	5	5	5	5

T=7 : مرحله هشتم

EAS={}

213

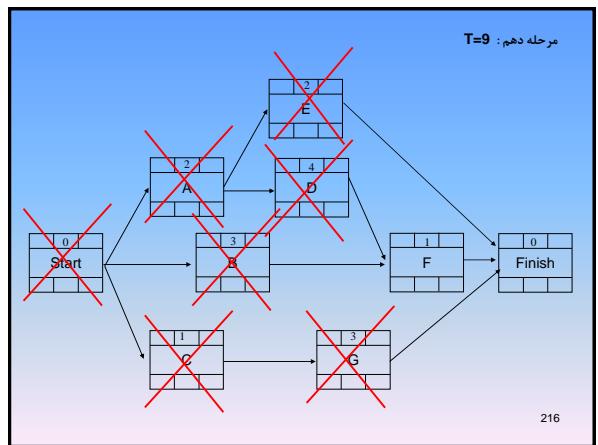


ACTIVITY	ES	LS	D	T									
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	0	0	2	2	2	2							
B	0	3	3										
C	0	3	1	0	0								
D	2	2	4			2	2	2	2				
E	2	5	2			0	0	0	0				
F	6	6	1			5	5	5	5				
G	1	4	3	0	4	4	4						
مقادیر مبنی P تخصیص داده شده				2	2	2	2	2	2	0	0	0	4
مقادیر مبنی Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	0	0	5	5	5	5

T=8 : مرحله نهم

EAS={}

215



ACTIVITY	ES	LS	D	T									
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	0	0	2	2	2	2							
B	0	3	3										
C	0	3	1	0	0								
D	2	2	4		2	2	2	2	2				
E	2	5	2			0	0	0	0				
F	6	6	1				0	0	0				
G	1	4	3	0	4	4	4						
مقارن مبنی P تخصیص داده نشده				2	2	2	2	2	2	0	0	0	4
مقارن مبنی Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	0	0	5	5	5	5

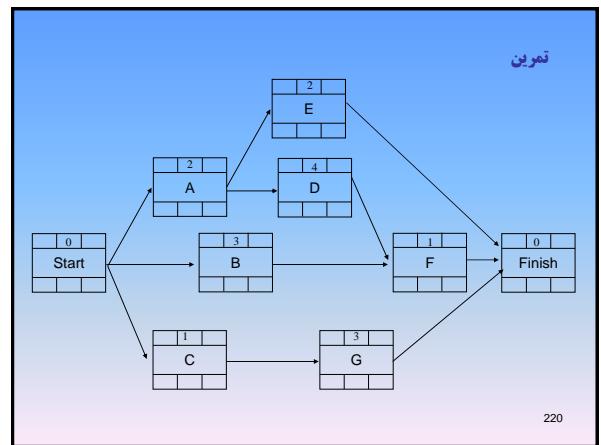
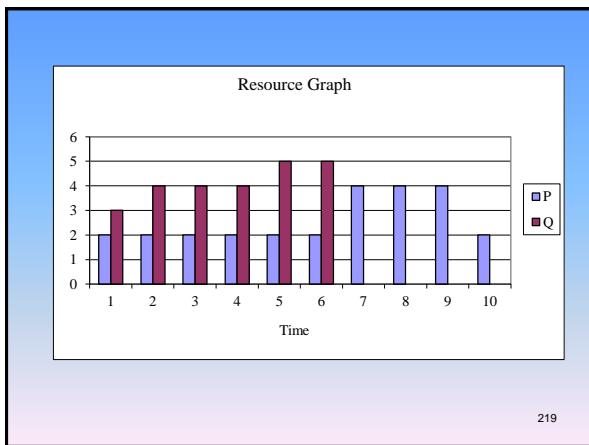
EAS={F} OSS: F مرحله دهم : T=9

217

ACTIVITY	ES	LS	D	T									
				0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	0	0	2	2	2	2							
B	0	3	3			0	0	0	0				
C	0	3	1	0	0								
D	2	2	4		2	2	2	2	2				
E	2	5	2			0	0	0	0				
F	6	6	1				0	0	0				
G	1	4	3	0	4	4	4						
مقارن مبنی P تخصیص داده نشده				2	2	2	2	2	2	2	2	0	0
مقارن مبنی Q تخصیص داده نشده				3	1	1	1	0	0	5	5	5	5

EAS={F} OSS: F مرحله دهم : T=9

218

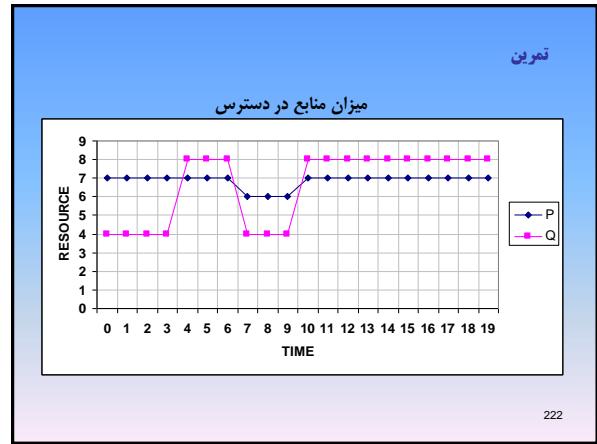


تمرين

در این پروژه، به دو نوع منبع نیاز است ماشین آلات و بزه (منبع نوع P) و کارگر (منبع نوع Q) میزان نیاز فعالیتها به منابع در جدول زیر نشان داده شده است.

	A	B	C	D	E	F	G
P	2	4	1	2	0	3	1
Q	1	2	3	3	3	3	4

221



برنامه ریزی و کنترل پروژه

جزوه شماره ۶ – PERT

استاد: امیر مسعود تاکی

263

تکنیک ارزیابی و بازنگری برنامه (PERT)

تکنیک اولیه زمانبندی پروژه در اوایل دهه ۱۹۵۰ میلادی ابداع شدند. اولین روش نظامد که در جهت زمانبندی پروژه با هدف بهینگی توسعه داده شد، روش مسیر پجرانی [1] می‌باشد. این روش که جزئیه و تحلیل مسیر پجرانی نیز نام دارد [2] تئیله همکاری دوپرتوت [3] و مینیگون [4] زندگانی [4] در سال ۱۹۵۷ میلادی است. در این روش مدت انجام فعالیتها به صورت یک مقدار عددی تخمین زده می‌شود و فرض می‌شود که تغییرات این مدت بسیار کمیز و قابل چشم پوشی است. این شرایط در پروژه هایی معتبر دارد که ساقعه نمونه ای بسیه به آنها اجرا شده و یا تجربی از مدت انجای فعالیتها در دست باشد.

همروان با معروف روش مسیر پجرانی در زمانبندی پروژه ها، نیروی دریایی ایالات متحده با همکاری شناوران مدیریت بوز آلن همیلتون [5] و همپیکتور شرکت هوابیسماسی لاتهد [6]، تکنیک ارزیابی و مزور پروژه [7] را در زمانبندی پروژه زیردریایی پرلاریس ارائه کرد. موقفت این روش در زمانبندی پروژه پورلاریس به گسترش استفاده از این روش در سالهای بعد متوجه شد. کاربرد اصلی روش ارزیابی و مزور برنامه در پروژه هایی است که **عمل طبقت در مدت انجام فعالیتها وجود دارد** و نمی توان از یک مقدار عددی ثابت برای تخمین زمان انجام فعالیتها استفاده کرد.

- [1] Critical Path Method (CPM)
- [2] Critical Path Analysis (CPA)
- [3] Dr. Potts
- [4] Remond
- [5] Alan H. Hamilton
- [6] Lockheed Corporation
- [7] Project Evaluation & Review Technique (PERT)

264

تکنیک ارزیابی و بازنگری برنامه

مثال

فعالیت طراحی موتور جدید در یک پروژه تحقیقاتی.
از نفر کارشناس مربوطه درخصوص مدت زمان فعالیت نظرخواهی شده و اطلاعات زیر حاصل شده است.

فعالیت (ماه)	مدت زمان (ماه)	تعداد کارشناس	درصد کارشناسان دارای نظر
۱	۱	۱	۱۰٪
۲	۲	۲	۲۰٪
۳	۵	۵	۵۰٪
۵	۱	۱	۱۰٪
۶	۱	۱	۱۰٪

میانگین مدت زمان: ۲.۱
واریانس مدت زمان: ۱۹

265

تکنیک ارزیابی و بازنگری برنامه

استفاده از تخمین سه زمانه

در روش PERT غالباً از ۳ تخمین برای مدت زمان فعالیت استفاده می‌کنند:

زمان خوب بینانه : (a) Optimistic Time
تمدد کمی از کارشناسان این حدس را زده‌اند و این تعداد با دید خوبی‌ترین زمان را پیش بینی کرده‌اند. و این زمان کمترین مقدار است.

زمان متحمل : (m) Most Likely Time
زمانی که بیشترین تعداد کارشناسان این حدس را زده‌اند و با در بیشتر موقعیت زمان انجام فعالیت این باشد.

زمان بد بینانه : (b) Pessimistic Time
تمدد کمی از کارشناسان این حدس را زده‌اند و این تعداد با دید بدینه زمان را پیش بینی کرده‌اند. و این زمان کمترین مقدار است.

266

تکنیک ارزیابی و بازنگری برنامه

مثال

فعالیت طراحی موتور جدید در یک پروژه تحقیقاتی.
از نفر کارشناس مربوطه درخصوص مدت زمان فعالیت نظرخواهی شده و اطلاعات زیر حاصل شده است.

فعالیت (ماه)	مدت زمان (ماه)	تعداد کارشناس	درصد کارشناسان دارای نظر
۱	۱	۱	۱۰٪
۲	۲	۲	۲۰٪
۳	۵	۵	۵۰٪
۵	۱	۱	۱۰٪
۶	۱	۱	۱۰٪

$a=1$
 $m=3$
 $b=6$

267

تکنیک ارزیابی و بازنگری برنامه

فرمولهای تقریب میانگین و واریانس فعالیتها

میانگین مدت زمان فعالیت $E(D) = (a+4m+b)/6$

سیستم بازه ۱۰۰٪
 $\text{Var}(D) = [(b-a)/6]^2$

سیستم بازه ۹۵٪
 $\text{Var}(D) = [(b-a)/3.2]^2$

واریانس مدت زمان فعالیت

268

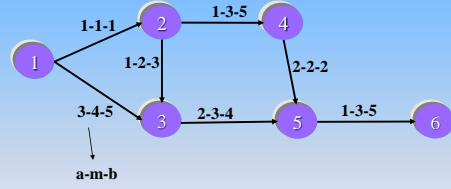
محاسبات زمانبندی در PERT

- گام اول در محاسبات زمانبندی بر اساس روش PERT محاسبه میانگین و انحراف معیار فعالیتهاست.
- گام دوم محاسبات رفت و برگشت با استفاده از میانگین زمان فعالیتهاست.
- گام سوم تشخیص مسیر بحرانی است.
- گام چهارم انجام تحلیل ها میباشد.

269

مثال

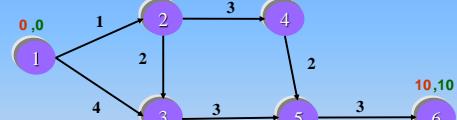
سیستم بازه ۰-۱۰۰٪



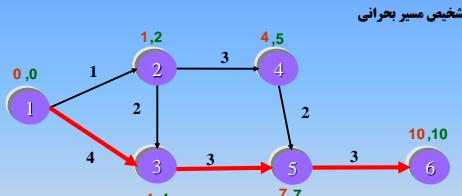
270

فعالیت	1-2	1-3	2-3	2-4	3-5	4-5	5-6
میانگین مدت زمان	1	4	2	3	3	2	3
واریانس مدت زمان	0	$\frac{1}{9}$	$\frac{1}{9}$	$\frac{4}{9}$	$\frac{1}{9}$	0	$\frac{4}{9}$

271



272



مسیرهای بحرانی شامل فعالیتهای ۱-۳ و ۳-۵ و ۵-۶ میباشد.

273

تشخیص مسیر بحرانی

- مدت زمان اجرای پروژه برابر است با مجموع فعالیتهای مسیر بحرانی.
- اگر T برابر مدت زمان اجرای پروژه تعریف شود می‌توان گفت که T برابر مدت زمان مسیر بحرانی است یا به عبارتی T برابر مجموع مدت زمان فعالیتهای مسیر بحرانی است و چون زمان فعالیتها متغیر تصادفی (احتمالی) می‌باشد و مدت زمان آنها از هم مستقل است طبق قضیه حد مرکزی T دارای توزیع نرمال با میانگین زمان مسیر بحرانی و واریانس برابر مجموع واریانس‌های فعالیتهای مسیر بحرانی است.

274

$$T = D(1-3) + D(3-5) + D(5-6)$$

$$E[T] = E[D(1-3)] + E[D(3-5)] + E[D(5-6)]$$

$$E[T] = 4 + 3 + 3 = 10$$

$$\text{Var}[T] = \text{Var}[D(1-3)] + \text{Var}[D(3-5)] + \text{Var}[D(5-6)]$$

$$\begin{aligned} \text{Var}[T] &= \frac{1}{9} + \frac{1}{9} + \frac{4}{9} \\ &= \frac{6}{9} \end{aligned}$$

$$T \sim N(10, \frac{6}{9})$$

275

مقادیر احتمال و سطوح اطمینان:

$$P(T \leq H) = P(Z \leq \frac{H - E(D)}{\sqrt{\text{Var}(D)}})$$

با محاسبه Z و استفاده از جداول مساحت‌های منحنی نرمال احتمال وقوع برای زمانهای کمتر از زمان H حساب می‌شود.

برای آگاهی از نحوه محاسبه احتمالات در توزیع نرمال استاندار ویدئو زیر را ببینید:

<https://www.aparat.com/v/TNt5d>

276

با چه احتمالی پروژه در کمتر از ۱۱ روز به اتمام میرسد؟

$$P(T \leq 11) = P\left(Z \leq \frac{11-10}{\sqrt{\frac{6}{9}}}\right) = P(Z \leq 1.5) = 0.9332$$

277

Entry is area A under the standard normal curve from $-\infty$ to $z(A)$

z	.00	.01	.02	.03	.04	.05	.06	.07	.08	.09
.0	.5000	.5040	.5080	.5120	.5160	.5199	.5239	.5279	.5319	.5359
.1	.5398	.5438	.5478	.5517	.5557	.5596	.5636	.5675	.5714	.5753
.2	.5793	.5832	.5871	.5910	.5948	.5987	.6026	.6064	.6103	.6141
.3	.6188	.6227	.6265	.6303	.6341	.6379	.6417	.6455	.6493	.6531
.4	.6584	.6621	.6658	.6694	.6730	.6767	.6804	.6840	.6876	.6911
.5	.6915	.6950	.6985	.7019	.7054	.7088	.7123	.7157	.7190	.7224
.6	.7259	.7294	.7327	.7362	.7395	.7428	.7461	.7494	.7527	.7560
.7	.7580	.7611	.7642	.7673	.7704	.7734	.7764	.7794	.7823	.7852
.8	.7881	.7910	.7939	.7967	.7995	.8023	.8051	.8079	.8107	.8135
.9	.8181	.8209	.8232	.8255	.8278	.8300	.8322	.8340	.8356	.8389
1.0	.8413	.8438	.8461	.8485	.8508	.8531	.8554	.8577	.8599	.8621
1.1	.8643	.8665	.8686	.8708	.8729	.8749	.8770	.8790	.8810	.8830
1.2	.8849	.8869	.8889	.8907	.8925	.8944	.8962	.8980	.8998	.9015
1.3	.9041	.9060	.9079	.9097	.9115	.9133	.9151	.9169	.9187	.9205
1.4	.9192	.9207	.9222	.9236	.9251	.9265	.9279	.9292	.9306	.9319
1.5	.9332	.9345	.9357	.9370	.9382	.9394	.9406	.9418	.9429	.9441
1.6	.9464	.9477	.9489	.9501	.9513	.9525	.9537	.9549	.9561	.9573
1.7	.9554	.9564	.9573	.9582	.9591	.9599	.9608	.9616	.9625	.9633
1.8	.9641	.9649	.9656	.9663	.9671	.9678	.9686	.9693	.9700	.9706
1.9	.9724	.9732	.9740	.9748	.9756	.9764	.9772	.9780	.9788	.9795
2.0	.9772	.9778	.9783	.9788	.9793	.9798	.9803	.9808	.9812	.9817
2.1	.9821	.9826	.9830	.9834	.9838	.9842	.9846	.9850	.9854	.9857
2.2	.9861	.9864	.9868	.9871	.9874	.9878	.9882	.9886	.9890	.9894
2.3	.9893	.9895	.9897	.9899	.9901	.9903	.9909	.9911	.9913	.9916
2.4	.9918	.9920	.9921	.9923	.9927	.9932	.9931	.9932	.9934	.9936
2.5	.9938	.9940	.9941	.9943	.9945	.9946	.9948	.9949	.9951	.9952
2.6	.9959	.9961	.9962	.9963	.9965	.9966	.9967	.9968	.9969	.9970
2.7	.9965	.9966	.9967	.9968	.9969	.9970	.9971	.9972	.9973	.9974
2.8	.9974	.9975	.9976	.9977	.9978	.9978	.9979	.9979	.9980	.9981
2.9	.9982	.9983	.9984	.9985	.9986	.9986	.9987	.9987	.9987	.9988
3.0	.9987	.9987	.9987	.9988	.9988	.9989	.9989	.9990	.9990	.9990
3.1	.9990	.9991	.9991	.9991	.9992	.9992	.9992	.9993	.9993	.9993
3.2	.9993	.9995	.9995	.9996	.9996	.9996	.9996	.9996	.9996	.9996
3.3	.9995	.9995	.9995	.9996	.9996	.9996	.9996	.9996	.9996	.9996
3.4	.9997	.9997	.9997	.9997	.9997	.9997	.9997	.9997	.9997	.9998

278

با چه احتمالی پروژه بین ۹ تا ۱۱ روز به اتمام میرسد؟

$$\begin{aligned} P(9 \leq T \leq 11) &= P\left(\frac{9-10}{\sqrt{\frac{6}{9}}} \leq Z \leq \frac{11-10}{\sqrt{\frac{6}{9}}}\right) = P(-1.5 \leq Z \leq 1.5) \\ &= P(Z \leq 1.5) - P(Z \leq -1.5) = 0.93 - 0.07 = 0.86 \end{aligned}$$

279

زمانی که به احتمال ۹۰ درصد پروژه قبل از آن به اتمام رسیده است؟

$$P(T \leq H) = P\left(Z \leq \frac{H-10}{\sqrt{\frac{4}{9}}}\right) = 0.90$$

$$\frac{H-10}{\sqrt{\frac{4}{9}}} = 1.28 \quad \Rightarrow \quad H = 10.85$$

280