Софтуерни метрики и формални модели на софтуерни системи

# Agenda/Съдържание

- Софтуерни метрики
- ▶ Понятие за качество на софтуерните системи
  - Измерване на качеството
- Формални модели

# Софтуерни метрики

- Показател за това доколко дадена софтуерна система или процес притежава някакво свойство.
- Какво обикновено се измерва за софтуера?
  - Функционалност?
  - Нещо друго?

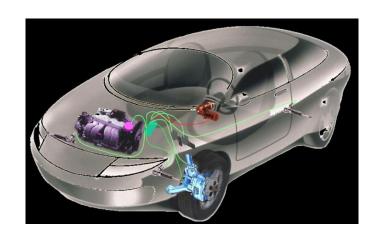
# Нефункционални изисквания

- Функционалните изисквания определят какво трябва да прави софтуерната система
- Нефункционалните изисквания определят как софтуерната система да работи
  - На практика качествата поставят ограничения върху начина по който системата ще се изпълнява

# Нефункционални изисквания

- Доста често ги наричаме и качествени изисквания
- Други имена:
  - ► Нефункционани свойства/атрибути (Properties/Attributes)
  - ▶ Ограничения (constraints)
  - "-ilities"
    - Performance
    - Reliability
    - Availability
    - Modifiability
    - Usability
    - Testability
    - Survivability
    - Maintainability
    - Accessibility
    - Etc.





# Как се измерва качеството на софтуерните системи?

# Мерни единици за наличност (availability)

- Наличността на системата се дефинира като вероятността тя да бъде в изправност, когато има нужда от нея
- Може да се представи като:

$$\alpha = \frac{\Delta t_f}{\Delta t_f + \Delta t_c},$$

 Където Δt<sub>г</sub> е средното време между отказите, а Δt<sub>с</sub> е средното време за отстраняване на повредата

## Интерпретация на наличността

- Наличността обикновено се изразява като процент от времето, през което системата е достъпна за предоставяне на услуги (напр. 99,95%).
- Това обаче не отчита два фактора:
  - Броят на потребителите, засегнати от прекъсването на услугата. (Напр. загуба на достъп нощно време може да не е от значение за редица системи, за разлика от загубата на услуга по време на периоди на пикова употреба).
  - Продължителността на прекъсването. (Напр. няколко кратки прекъсвания е помалко вероятно да бъдат разрушителни от 1 дълго прекъсване.)

# Availability vs. Reliability

- Наличност и надеждност са различни понятия.
- Дадена система може да има висока степен на наличност и в същото време да е ненадеждна и обратно
  - Ако системата отказва редовно за по 1 милисекунда на всеки час, то тя има наличност от над 99,9999 процента, но е много ненадеждна.
  - Система, която "никога" не отказва, но е недостъпна за две седмици всеки август (например за профилактика), има висока надеждност, но само ~96 процента наличност

# Мерни единици за производителност (Performance)

- Количествено, резултатите в сценариите за производителност могат да се характеризират чрез различни параметри, напр.:
  - ▶ Латентност (latency) времето между пристигането на заявката и обработката й;
  - ▶ Времева граница (Навременност) (deadline) максимално време за наблюдаема реакция на системата;
  - ▶ Отклонение (jitter) вариация в латентността;
  - ▶ Пропускливост (throughput) броя заявки, които системата може да обработи за определен интервал от време;
  - Брой на необработените заявки (поради претовареност).

## Мерни единици за сигурност

- Време/усилия/ресурси, необходими за заобикаляне на сигурността с вероятност за успех;
- Вероятност за разкриване на атаката
- Вероятност за разкриване на самоличността на извършителите
- Процент на работоспособност (напр. при DoS)
- Обхват на пораженията

# Мерни единици за сигурност

- A list of popular software vulnerabilities and their measures, together with scoring of vulnerabilities are used, both represented by industry standards
- System security is given by:

$$Sec = \sum_{n} (P_n \times W_n),$$

where  $W_n$  is the weight of the n-th software weakness, which is defined by the vulnerabilities that activate it and Pn represents the risk of the corresponding weakness.

# Testability

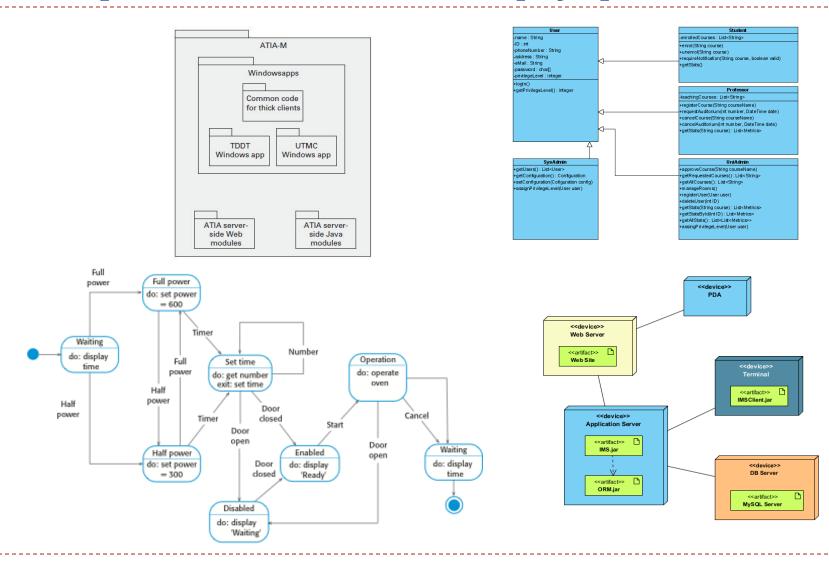
- Някои от най-популярните метрики се основават на различни обектно ориентирани характеристики
  - ▶ Дълбочина на дървото на наследяване (Depth of Inheritance Tree DIT) размерът на най-дългия път в дървото на наследяване на класа
  - ▶ Number of children броят класове, които наследяват даден клас
  - ▶ Number of methods броят на методите, които предоставя даден клас
  - Брой полета

#### Мерни единици за възможност за промяна (modifyability)

- **Стойност** 
  - Например брой променени елементи, усилие, пари
- Доколко промяната се отразява на останалата функционалност и свойства
- Различни метрики за комплексност
  - Cyclomatic complexity
  - Halstead complexity

Формални модели в софтуерното инженерство

# Какво разбираме под модел на софтуерна система?



# Модели на софтуерните системи

- ▶ Достатъчен ли е UML?
- ▶ Може ли да се моделира семантиката на софтуера с UML?
- ▶ Може ли да се моделират нефункционални характеристики с UML?

# Формални методи

- Формалното моделиране представлява част от по-общ набор от технологии, познати като "формални методи"
- Базират се на математическо представяне и анализ на софтуера
- Формалните методи в софтуера включват
  - Формално моделиране (спецификация)
  - Анализ и доказателство на спецификацията
  - Разработка, базирана на трансформации (Transformational development)
  - Програмна верификация

### Необходимост от формални методи в софтуерното инженерство

- Формален анализ на софтуерни системи
- Динамични архитектури
- Генерация на код

Всички те обаче са неприложими без съответните инструменти (tool support)

# Формални модели на софтуерните системи

- CSP (communicating sequential processes)
- π calculus
- Z schema
- Мрежи на Петри
- ▶ И т.н.

#### Различни ADLs

- MetaH
- Rapide
- UniCon
- Darwin
- Wright
  - Базира се на CSP за формално описание
- ×ADL
- ACME
- AADL

# Примерен модел на архитектурата с EOA Wright

```
System Example
   Component CompA
  Port provide [provide protocol]
Spec [ComponentA specification]
Component CompB
  Port request [request protocol]
Spec [ComponentB specification]
Connector A B connector
Role CompA [ComponentA protocol]
Role CompB [ComponentB protocol]
Glue [glue protocol]
   Instances
          a: CompA;
         b: CompB;
ab: A B connector;
   Attachments
         a.provide as ab.CompA;
b.request as ab.CompB;
end Example
```

# Клиент-сървър с Wright

```
System SimpleExample
    component Server =
         port provide [provide protocol]
         spec [Server specification]
    component Client =
         port request [request protocol]
         spec [Client specification]
    connector C-S-connector =
         role client [client protocol]
         role server [server protocol]
         glue [glue protocol]
Instances
    s: Server
    c: Client
    cs: C-S-connector
Attachments
    s.provide as cs.server;
    c.request as cs.client
end SimpleExample.
```

# Модел на connector c Wright

```
connector C-S-connector =
   role Client = (request!x→ result?y → Client) □ §
   role Server = (invoke?x→ return!y → Server) □ §
   glue = (Client.request?x→ Service.invoke!x → Service.return?y→Client.result!y→glue)
   □ §
```

- С въпросителен знак се маркират входни данни
- С удивителен знак се маркират изходни данни

# Примерно описание на СМ – общо поле за данни

# Примерно описание на СМ – общо поле за данни (2)

В този модел съществува компонент, който инициализира полето

# Примерно описание на СМ – общо поле за данни (3)

Този модел е подобен на предишния, но не е задължително полето да се инициализира от компонента Initializer

```
connector Shared Data<sub>3</sub> =
     role Initializer =
        let A = set \rightarrow A \sqcap get \rightarrow A \sqcap \S
        in set\rightarrowA
     role\ User = set \rightarrow User \sqcap get \rightarrow User \sqcap \S
     glue = let Continue = Initializer.set→Continue
                                     User.set→Continue
                                     Initializer.get →Continue
User.get →Continue §
                in Initializer.set →Continue
                   User.set→Continue ☐ §
```

# Fault-tolerant pool от сървъри – описание с Wright

```
Component Client

Port Primary = § ∏ ((request → reply → Primary) [] down → (§ ∏ up → Primary))

Port Secondary = § ∏ request → reply → Secondary

Computation = UsePrimary

where UsePrimary = internalCompute → (TryPrimary ∏ §)

TryPrimary = primary.request → primary.reply → UsePrimary

[] primary.down → TrySecondary

UseSecondary = internalCompute → (TrySecondary ∏ §)

TrySecondary = secondary.request → secondary.reply → UseSecondary

[] primary.up → TryPrimary
```

#### Z

- Z-нотация (notation)
- Разработена в края на 80-те години
- Първоначално не е била предназначена за описание на софтуерни системи
- Комбинира формално и неформално описание и има възможност за графичен модел

# Пример

- Система, която документира имена на хора и дати
- Birthday book
- ▶ [NAME;DATE]

```
Birthday Book
```

 $known : \mathbb{P} NAME$ 

 $birthday: NAME \rightarrow DATE$ 

known = dom birthday

# Birthday book

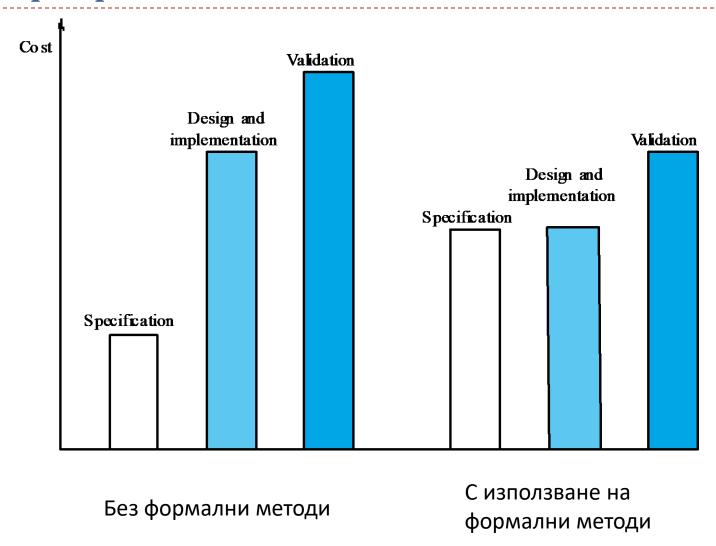
 $AddBirthday_{\perp}$ 

```
\Delta Birthday Book
name?: NAME
date?: DATE
name? \not \in known
\mathit{birthday'} = \mathit{birthday} \cup \{\mathit{name?} \mapsto \mathit{date?}\}
 FindBirthday.
\Xi Birthday Book
 name?: NAME
 date!: DATE
 name? \in known
 date! = birthday(name?)
```

# Birthday book

```
egin{align*} AlreadyKnown & \\ \hline \Xi BirthdayBook & \\ name?: NAME & \\ result!: REPORT & \\ \hline name? \in known & \\ result! = already\_known & \\ \hline \end{array}
```

# Разходи за разработката

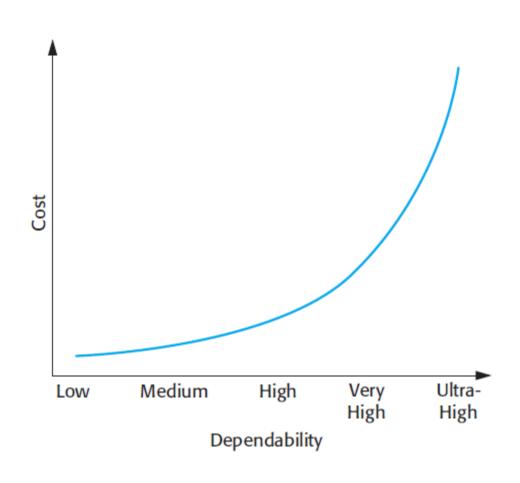


# Минуси на формалните методи

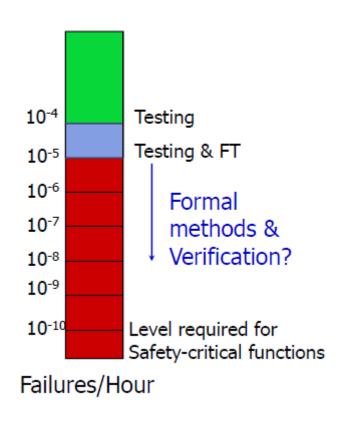
- Ефективността на неформалните технологии в СЕ в редица проблемни области, намалява необходимостта от формални методи
- Формалните методи не намаляват времето за разработка (time-to-market)
- Не са подходящи за описание на потребителски интерфейс и взаимодействие
- Проблеми с приложението в големи и развиващи се системи

Формални модели на качествените изисквания

# Cost of dependability/reliability



# Attainable levels of SW reliability



FAA (Federal Aviation Administration) & NASA safety=critical requirement is less than 10<sup>-10</sup> failures per 10 hrs of flight.

# The problem with testing

- Reliability of life-critical and real-time software is infeasible to be quantified by testing [Butler & Finelli 1993]
- Only small reliabilities (99,999%) are possible to be estimated in a obtainable period of time for testing
- For example assuring that a program has failure rate of about 10⁻⁻̅ per hour may require thousands (and even more) years of testing
- There may not exist effective oracle to carry out statistical testing

# Софтуерна надеждност

- Леко се различава от традиционната математическа теория на надеждността
  - Отказите са детерминистични събития, поведението на потребителя не е
- Дефинира се като вероятност за отказ в рамките на даден времеви интервал
- На практика се използва като индикатор за това колко тестване на системата е достатъчно



# Как измерваме надеждността на софтуер

- Има различни явни метрики
  - Probability of failure (success)
  - Mean time to failure μ
  - Failure rate λ
    - $\lambda = I/\mu$
- Неявни метрики
  - Брой редове код
  - Test coverage
  - **Д**руги...

- Измерването на надеждността на софтуер е трудно, поради сложната природа на софтуерните продукти, която все още остава неразбрана (недефинирана)
  - Дори метрики, които би трябвало да са очевидни, като размер на софтуера, все още нямат общоприета дефиниция
  - Отказите на софтуера, за разлика от тези на хардуера са детерминистично явление, поведението на потребителя не е детерминистично
  - Трудно е да се оцени надеждността на компонентно-базирана система, поради сложността на възможните взаимодействия между съставящите я компоненти

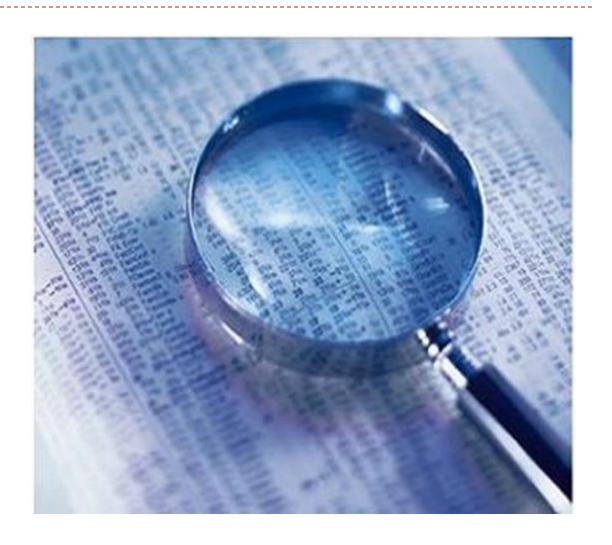
### Методи за оценка на надеждността

#### Модели от тип черна кутия

- Основани са на статистическа обрабокта на данни, най-често от тестване на системите
- Software Reliability Growth Models (SRGMs)

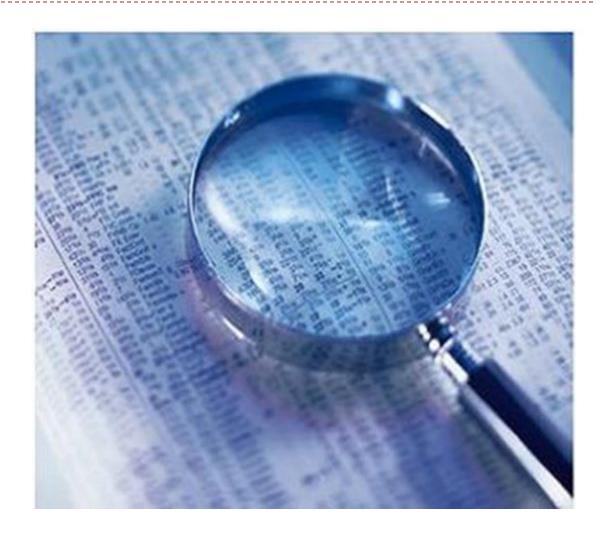
#### Модели от тип бяла кутия

- Базират се на данни за вътрешната организация на системата, напр. архитектурата
- Формализират процеса на отказите на компонентите в системата
- Интегрира се поведението на отказите със модел на архитектуата



### Методи за оценка на надеждността

- Методите на бялата кутия не изключват тези на черната
- Съществува значителен проблем с гарантирането на много висока надеждност ~ (I-I0-9) само чрез тестване



### Изчисляване чрез данни от тестването

- Доказано е, че е неподходящо надеждност на критични системи да се изчислява само чрез тестване [Butler & Finelli 1993]
- Само малки надеждности (99,999%) може да се изчислят на базата на данни, придобити от разумно дълъг период на тестване
- ▶ Например, за да сме сигурни че дадена система има надеждност от порядъка на (1–10<sup>-7</sup>), трябва да тестваме хиляди години без прекъсване

# Модели на черната кутия

- Разработени са десетки такива модели
- Те се основават на данни от тестването на софтуер, като време между отказите, брой откази и т.н.
- Правят се редица опростяващи допускания, които влошават качеството на оценката за надеждност

### Модели на черната кутия

- Допуска се че отказите се подчиняват на някакво статистическо разпределение
  - ▶ Експоненциално модел на Jelinski-Moranda
  - ▶ Поасново (Nonhomogeneous Poisson process NHPP) модели на Musa

# Базов модел за надеждност на Муса

Честотата на отказите на системата е:

$$\lambda(\mu) = \lambda_0 \left[ 1 - \frac{\mu}{\nu_0} \right]$$

- където:
  - $\lambda$ 0 е началната честота на отказите в началото на тестването
  - μ е средния (очакван) брой откази на системата в даден момент от време τ:

$$\mu(\tau) = \nu_0 \left[ 1 - \exp \left[ -\frac{\lambda_0}{\nu_0} \tau \right] \right]$$

▶ v0 е общия брой бъгове в системата

# Пример

Нека допуснем, че в даден софтуер има общо 100 бъга и началната честота на откази е 10 отказа/час. В настоящия момент на тестване са регистрирани 50 отказа.

Тогава честотата на отказите е:

$$\lambda(\mu) = \lambda_0 \left[ 1 - \frac{\mu}{\nu_0} \right] = 10 \left[ 1 - \frac{50}{100} \right] = 5$$
 отказа/час

Броят откази след 10 часа е:

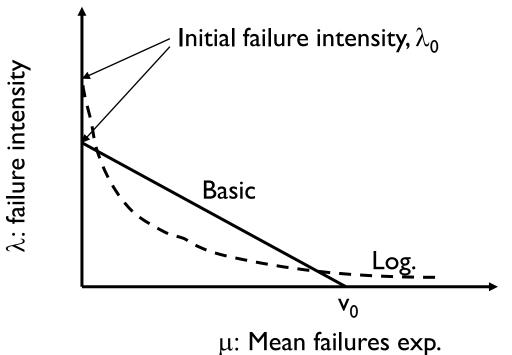
$$\mu(\tau) = 100 \left( 1 - \exp\left[ -\frac{10}{100} (10) \right] \right) = 100[1 - \exp(-1)] = 63$$

Съответно след 100 часа:

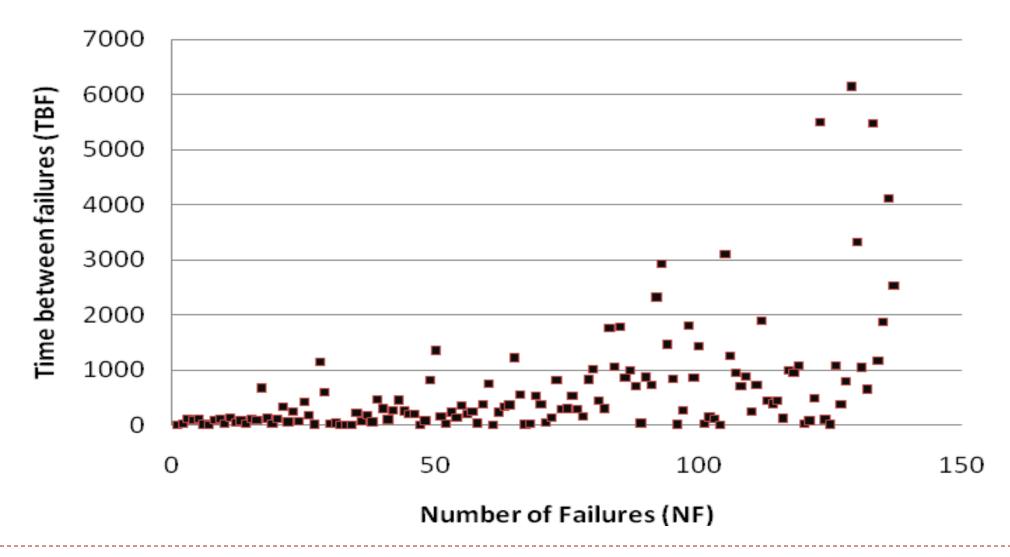
$$\mu(\tau) = 100 \left[ 1 - \exp\left[ -\frac{10}{100} (100) \right] \right] = 100[1 - \exp(-10)] = 100$$

# Failure Intensity Reduction Concept

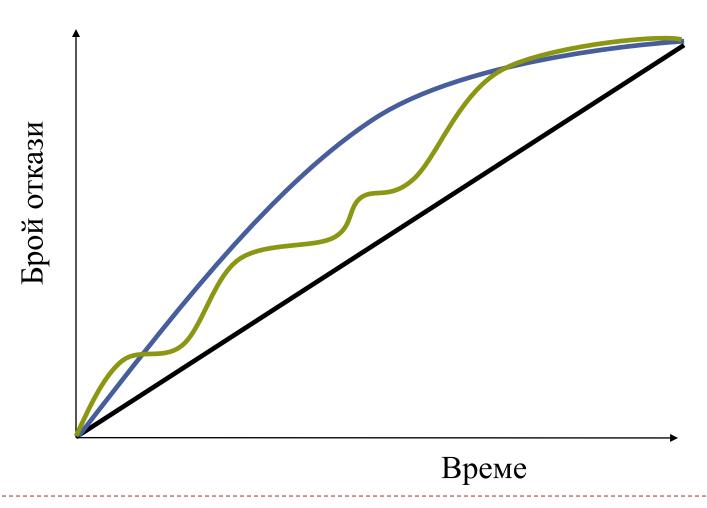
λ: Failure intensity
 λ<sub>0</sub>: Initial failure intensity
 at start of execution
 μ: Average total number of
 failures at a given point
 in time
 v0:Total number of failures
 over infinite time



### Примерни данни за оценка на надеждност



# Характерни модели на поведението на грешките в системата



# Модели от тип "бяла кутия"

- ▶ Модели на състоянието (state-based models)
- ▶ Модели на пътя на изпълнение (path-based models)

[Goseva-Popstojanova & Trivedi, 2001]

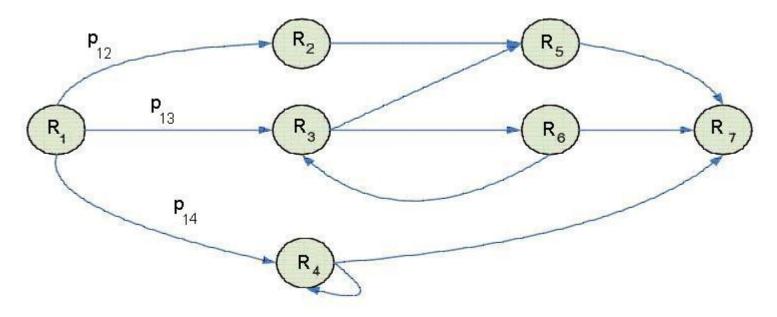
### Модели на състоянието

- Основни стъпки при моделирането
  - Идентификация на модулите в системата
  - Построяване на модел на архитектурата на системата
    - ▶ Характерно тук е че трябва да се определи т.нар. профил на употреба т.е. кои компоненти в системата с каква вероятност/честота се използват
  - Определяне на поведението на отказите на всеки модул намиране на конкретна стойност за надеждността
  - Комбиниране на модела на архитектурата с поведението на отказите

# Някои общи за всички модели допускания

- Данните за надеждността на компонентите са предварително известни
- Профилът на употреба е предварително известен
- Отказите на компонентите са независими събития
- Преходите (предаването на изпълнението) от един компонент към друг са незавсими събития
- Вероятността за отказ на даден компонент е константа и не се променя във времето

### Модели на състоянието



- Използва се верига на Марков
  - ▶ Състоянията моделират компонентите
  - ▶ Ri Надеждност на компонента і
  - ▶ Ріј вероятност за преход от компонент і към компонент ј по време на изпълненето на системата (това е профила на употреба)

### Модели на състоянието

- Модел на Рьоснер/Ченг [Cheung 1978, Reussner et al 2003]
  - Съставя се матрица S със следните елементи

$$S_{ij} = p_{ij}R_i$$

- Добавят се ред и колона в S, които представят начално и крайно състояние съответно с индекси I и
- ▶ Може да се докаже, че надеждността на системата е:

$$r_{system} = (I - S)^{-1}_{(I,J)}$$

### Модели на пътя на изпълнение

- Отново се използва верига на Марков за модел на архитектурата
- Изпълняват се N теста на системата, върху различни точно определени пътища на изпълнение в модела на системата
- Надеждността на всеки път на изпълнение е:

$$R_{t} = \prod_{\forall m \in M(t)} R_{m}$$

Окончателно надеждността на системата е:

където Т е множеството на тестовете на системата

#### Модели на пътя на изпълнение

- Надеждността на системата намалява значително при наличие на циклично изпълнение на даден компонент
- Надеждността на системата е по-чувствителна от профила на употреба, отколкото от архитектурата на системата

# Допълнителни материали

- Goseva-Popstojanova, K., A. P. Mathur and K. S. Trivedi, Comparison of Architecture-Based Software Reliability Models, 12<sup>th</sup> IEEE International Symposium on Software Reliability Engineering (ISSRE 2001), Hong Kong, Nov. 2001, pp.22-31.
- Dimov A. (2013). Measurement of Software Quality Characteristics. Computer Science and Technologies. Vol. 1, 2013. 199-204.