

**INFORMATIKAI RENDSZEREK
MEGBÍZHATÓSÁGÁNAK
MATEMATIKAI MODELLEZÉSE**

Kun István

INFORMATIKAI RENDSZEREK HIBÁINAK TIPIKUS OKAI

Tranzakciós hiba

**Az összes tranzakciók (adatváltoztatás, adatmozgatás) mintegy 3 %-ában fordul elő.
(Interneten található adat, soknak látszik, de vélhetően van némi valóságalapja.)
Szoftverhibának tekintendő.**

Rendszer hardverhibája

**Processzor, központi memória, stb. menet közbeni meghibásodása, vagy
áramkimaradás.**

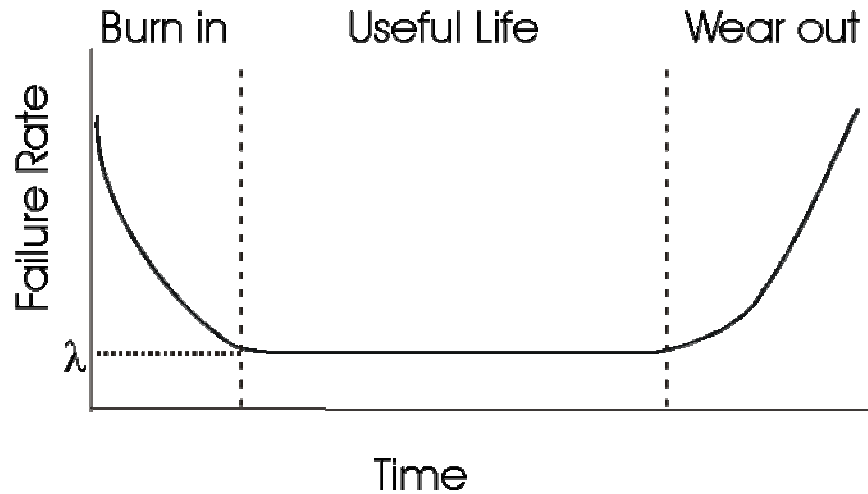
Háttértároló meghibásodása

Író-olvasó-fej, kontroller vagy adattároló közeg meghibásodása.

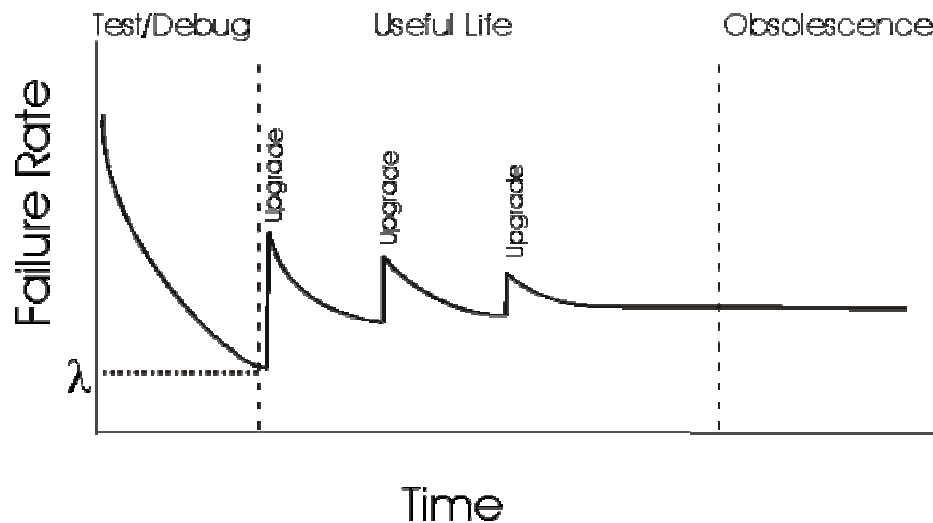
A HARDVER- ÉS SZOFTVER HIBÁK JELLEMZŐ KÜLÖNBSÉGEI

- **A szoftver nem öregszik, a hardver igen.**
- **A hiba nem lép fel, ha a szoftver nincs használatban. A hardver esetében viszont az öregedés ilyenkor is meghibásodást okozhat, ez persze csak az újabb bekapcsoláskor mutatkozik meg.**
- **A szoftverhibákat hibás logika vagy hibás input okozza. A hardverhibákat anyagkifáradás, véletlen külső okok, tervezési hibák, helytelen használat és környezeti tényezők okozhatják.**
- **A szoftverhibákat nem előzik meg figyelmeztető jelek, a hardverhibákat általában igen.**
- **A szoftver tesztelése lényegében egy soha véget nem érő folyamat, a hardvert viszont lehet kimerítően tesztelni.**
- **A működésben levővel azonos részegység hideg vagy meleg tartalékolása a hardver megbízhatóságát növeli, a szoftverét nem.**

A HARDVER ÉS SZOFTVER MEGBÍZHATÓSÁGÁNAK HOSSZÚTÁVÚ ALAKULÁSA



A hardver meghibásodási rátája az élettartam során kádgörbe szerint változik.



A szoftver meghibásodási rátája farkasfog-szerű: az upgrade ciklus elején megnő, a ciklus végére lecsökken.

KRITIKUS SZOFTVERHIBÁK

MI AZ ELMÉLET?

A gondosan tesztelt szoftver soha nem hibásodik meg, mert amíg a számítógép működik, a szoftver nem változik, nem öregedik.

ÉS MI A VALÓSÁG???

Néhány példa:

- **Falklandi háború (1982):** a Sheffield rombolót azért süllyesztette el egy Exocet rakéta, mert a védelmi radarrendszer szoftvere a rakétát tévesen „barátinak” minősítette.
- **Öbölháború (1991):** egy Patriot ellenrakéta irányítórendszere 10 másodpercenként 0.000000095 sec-ot tévedett, és az akkumulálódó hibák miatt 100 órás működés után nem találta el a támadó rakétát (28 halott)
- **Ariane 5 európai űrrakéta:** az Ariane 4 jól működő szoftverében egy apró módosítást végeztek, és az Ariane 5-ben indításkor tűz keletkezett.
- **USA, Kalifornia állam:** egy helyi telefonközpontban egy kezelőprogramban 3 sort kicseréltek, és a teljes szolgáltatás megbénult.

MATEMATIKAI MODELLTÍPUSOK

- **Metrikák**
- **Prediktív statisztikai modellek**

METRIKÁK (NASA SZOFTVERHIBA-ADATBÁZISBÓL)

A metrika valamilyen számszerű mérési eljárással a szoftverhez rendelt függvényértéket jelent, ahol a független változók a szoftver mért adatai.

- **Forráskódhossz-alapú metrikák**
- **Hibaszám-metrikák**
- **Stílus-metrikák (szemantikai elvárásokat – pl. egyértelműség – fogalmazznak meg)**
- **Komplexitási metrikák**

A szoftver tesztelésének, utólagos karbantartásának és módosításának költsége nagyrészen a program strukturális bonyolultságának függvénye. Egy jól használható szoftver-bonyolultsági mérték már a fejlesztési fázisban felfedheti a szoftver kritikus pontjait, elősegítheti az áttekinthetőbb, módosítható és újrafelhasználható kód készítését, és becsléseket adhat a fejlesztési folyamat várható költségeire.

HIBASZÁM-METRIKÁK

- **Működési zavarok száma**
- **Ezer programsorra jutó működési zavarok száma**
- **Ezer nem-megjegyzés programsorra jutó működési zavarok száma**
- **Egy felhasználóra jutó működési zavarok száma**
- **Ezer tesztelési órára jutó működési zavarok száma**
- **Ezer tesztelési órára jutó működési zavarok száma fedettségi mérőszámmal**

KOMPLEXITÁSI METRIKÁK

A komplexitási metrikák egyaránt lehetnek termékjellemzők (az elkészült szoftver statikus tulajdonságai) és folyamatjellemzők (a szoftverkészítési folyamat által felhasznált idő és munkamennyiség).

- **Objektumorientált metrikák**
- **McCabe-féle ciklomatikus komplexitási metrikák (gráfelméleti alapú)**
- **Halstead-féle komplexitási metrikák (információelméleti alapú)**
- **Henry-Kafura-féle információáramlási metrikák (eljárás külső kapcsolatai)**

A Unix operációs rendszeren bizonyították, hogy a McCabe- és a Halstead-komplexitás erősen korrelál egymással és a hibaszámmal is, míg a Henry-Kafura komplexitás statisztikailag független tőlük.

A HALSTEAD-FÉLE KOMPLEXITÁSI METRIKA

A következő alapmennyiségekre van szükség:

n_1 — a különböző operátorok (eljárások, függvények, műveletek) száma;

n_2 — a különböző operandusok száma;

N_1 — az operátorok összesített előfordulási száma;

N_2 — az operandusok összesített előfordulási száma.

Az alapmennyiségekből lehet kiszámítani a komplexitási metrikákat:

A program szókincse

Képlete: $n = n_1 + n_2$

Jelentése: a programban található különböző azonosítók száma.

A program hossza

Képlete: $N = N_1 + N_2$

Jelentése: a program azonosítói összes előfordulásainak együttes száma.

A program térfogata

Képlete: $V = N \log_2 n = \text{ld } n^N$

Jelentése: a program kódolásához szükséges bitek száma.

A tervezés szakaszában jó előrejelzést adhat a program bonyolultsága miatt várható hibák számáról.

A MCCABE-FÉLE CIKLOMATIKUS KOMPLEXITÁSI METRIKA

Rajzoljuk fel egy program G vezérlésfolyam-gráfját a következő módon: a gráf csúcsai az utasítás-szekvenciáknak (elágazás nélküli utasítás-sorozatoknak) felelnek meg, élei pedig a program által a szekvenciák között létrehozott lehetséges közvetlen átmeneteknek. Ekkor felírhatjuk az úgynevezett ciklomatikus mutatószámot:

$$v(G) = e - n + 2$$

ahol

v – a ciklomatikus komplexitás

e – a gráf éleinek száma

n – a gráf csúcsainak száma

Alkalmazás:

Ciklomatikus komplexitás	Kockázati szint
1-10	Egyszerű program, kevés kockázat
11-20	Mérsékelten bonyolult program, mérsékelt kockázat
21-50	Bonyolult program, magas kockázat
Több mint 50	Nem tesztelhető program, nagyon magas kockázat

PREDIKTÍV STATISZTIKAI MODELLEK

Meghibásodási ráta regressziós becslése

- Duane
- Jelinski-Moranda

Adott jövőbeni időpontig megtalált programhibák számának előrebecslése

- Musa
- Goel-Okumoto

STATISZTIKAI MODELLEK - DUANE I.

A MODELL JELLEMZŐI:

- determinisztikus
- nem számlálja a hibákat
- csak a meghibásodásokkal foglalkozik, a javítással nem

KONCEPCIÓ

- a komplex műszaki rendszerek bizonyos mértékig a szoftverhez hasonlóan kezelhetők
- az előforduló hibákat teljesen ki lehet javítani
- az egyszer már előfordult hibákat a felhasználó azonos formában nem ismétli meg
- „tanulógörbe”, amely a használat során bővülő ismereteket figyelembe veszi az előrejelzésben

JELÖLÉSEK:

u – összes figyelembe vett programfutási idő

$c(u)$ – u idő elteltéig jelentkezett hibák száma

$q(u)$ – u idő elteltékor érvényes meghibásodási ráta

a, b – skálaparaméterek

STATISZTIKAI MODELLEK - DUANE II.

MATEMATIKAI MODELL:

a tapasztalatok szerint az $(u, q(u))$ koordinátájú pontok logaritmikus beosztású papíron egy negatív irányszögű egyenes közelében helyezkednek el, vagyis logaritmusaik kapcsolata lineáris regresszióval jól leírható:

$$\log[q(u)] = (b - 1) \cdot \log(u) + \log(a)$$

ahol $0 < b < 1$, továbbá

$$q(u) \approx \frac{c(u)}{u}$$

ezekből pedig

$$c(u) \approx a \cdot u^b$$

A MODELL ÉRTÉKELÉSE:

- a programfutási idővel és az újonnan előkerülő hibákkal számolva a modell előrejelzési képessége igen jó
- rosszul használható abban az esetben, ha a kezdeti adatok erősen eltérnek a feltevésektől, mert ezekre nagyon érzékeny a modell

STATISZTIKAI MODELLEK – JELINSKI-MORANDA I.

A MODELL JELLEMZŐI:

- naptári idő
- sztochasztikus
- a folyamatosan érkező adatokat is fel tudja dolgozni
- a hibák száma véges
- a hibák csak akkor számítanak, ha megjelennek
- a javítás tökéletes
- a meghibásodási ráta csak a hibák megjelenésével változik

JELÖLÉSEK:

- T – az első programfutástól számított naptári idő
- t – a legutóbbi hibától számított naptári idő
- t_i – az $i-1$ és i sorszámú meghibásodások közti naptári idő
- n – a programban található összes hibák száma
- c – az adott időpontig megtalált és kijavított hibák száma
- $q(c)$ – c számú hiba után érvényes meghibásodási ráta
- z – skálaparaméter
- Σ – összegzés 1-től c -ig

STATISZTIKAI MODELLEK – JELINSKI-MORANDA II.

MATEMATIKAI MODELL:

- Feltételezzük, hogy

$$q(c) = z \cdot (n - c)$$

- vagyis a következő időegység alatt felbukkanó hibák számának várható értéke a programban maradt hibák számával arányos.
- Bizonyítható, hogy n optimális becslését kapjuk a következő egyenletből:

$$\sum \frac{1}{n - i} = \frac{c \cdot T}{n \cdot T - \sum i \cdot t_i} \quad \text{és} \quad z = \frac{c}{n \cdot T - \sum i \cdot t_i}$$

A MODELL ÉRTÉKELÉSE:

- eredeti formájában kevésbé vált be a gyakorlatban
- kiindulópontja több későbbi, sikeres modellnek

STATISZTIKAI MODELLEK - MUSA I.

A MODELL JELLEMZŐI:

- programfutási idő
- sztochasztikus
- a folyamatosan érkező adatokat is fel tudja dolgozni
- a hibák száma véges
- a hibák csak akkor számítanak, ha megjelennek
- a javítás tökéletes
- a meghibásodási ráta csak a hibák megjelenésével változik

JELÖLÉSEK:

- t a legutóbbi hibától számított programfutási idő
- n a programban található összes hibák száma
- $c(t)$ az adott időpontig megtalált és kijavított hibák száma $y(t) - t$ futási idő elteltekor a következő meghibásodásig hátralevő idő várható értéke (a megbízhatóságelméletben szokásos jelölése: MTTF)
- $m(t)$ $c(t)$ várható értéke
- C tesztkompressziós faktor; azt fejezi ki, hogy a tesztelés során hányszor gyorsabban akadunk hibára, mint normál programfutás során

STATISZTIKAI MODELLEK - MUSA II.

MATEMATIKAI MODELL:

- A t futási összidőig megtalált hibák számának várható értéke:

$$m(t) = n \cdot \left\{ 1 - \exp\left(-\frac{C}{y(0) \cdot n} \cdot t \right) \right\}$$

- Látható, hogy a jobboldalon a kapcsos zárójelen belüli rész t növekedésével 1-hez tart, így $m(t)$ is tart n -hez.
- A legközelebbi meghibásodásig eltelő idő várható értéke (MTTF):

$$y(t) = y(0) \cdot \exp\left(\frac{C}{y(0) \cdot n} \cdot t \right)$$

- A jobboldalon az exponenciális részben t együtthatója pozitív, ezért a jobboldal végtelenhez tart. Tehát sok programfutás után a legközelebbi meghibásodásig eltelő idő minden határon túl nő.

STATISZTIKAI MODELLEK - MUSA III.

- A megbízhatósági függvény:

$$R(t) = \exp\left(-\frac{t}{y(t)}\right)$$

- Ennek alapján meghatározható, hogy ha a legközelebbi meghibásodásig várhatóan eltelő időt y_1 -ről y_2 -re akarjuk növelni, ehhez hány hibát kell megtalálnunk és kijavítanunk:

$$\Delta_c = (y(0) \cdot n) \cdot \left\{ \frac{1}{y_1} - \frac{1}{y_2} \right\}$$

STATISZTIKAI MODELLEK - MUSA IV.

- Ugyancsak meghatározható, hogy ehhez mekkora programfutási időre van szükség:

$$\Delta_t = \frac{y(0) \cdot n}{C} \cdot \ln\left(\frac{y_2}{y_1}\right)$$

A MODELL ÉRTÉKELÉSE:

- figyelembe veszi, hogy különbség van a tesztelési és felhasználási célú programfuttatás között
- lehetőséget ad a továbbfejlesztésre, új paraméterek bevezetésével jobb illeszkedés elérésére
- hátránya, hogy nem tesz különbséget az egyes hibák veszélyessége között

PÉLDA - I.

- Egy nagy program feltételezhetően kb. 300 hibát tartalmaz. A program indításától az első hiba megjelenéséig átlagosan eltelő idő (MTTF) 1.5 óra. A tesztkompressziós faktor becsült értéke 4.
- Mennyi ideig kell tesztelni a programot ahhoz, hogy a megmaradó hibák számát 300-ról 10-re csökkenthessük?

- Megoldás:

$$\Delta_c = (y(0) \cdot n) \cdot \left\{ \frac{1}{y_1} - \frac{1}{y_2} \right\}$$

- Behelyettesítve:

$$300 - 10 = (300 \cdot 1,5) \cdot \left\{ \frac{1}{1,5} - \frac{1}{y_2} \right\}$$

- Innen

$$y_2 = 45 \text{ óra}$$

PÉLDA - II.

- **Továbbá**

$$\Delta_t = \frac{y(0) \cdot n}{C} \cdot \ln\left(\frac{y_2}{y_1}\right)$$

- **Behelyettesítve:**

$$\Delta_t = \frac{300 \cdot 1,5}{4} \cdot \ln\left(\frac{45}{1,5}\right) = 382,6$$

- **Innen**

$$\Delta_t = 382,6 \text{ óra}$$

- **Tehát ennyi tesztelési időre van szükség, hogy a programhibák száma 10-re csökkenjen.**

PÉLDA - III.

- Végül

$$R(t) = \exp\left(-\frac{t}{y(t)}\right)$$

- Behelyettesítve:

$$R(50) = \exp\left(-\frac{50}{45}\right) = 0,33$$

- Vagyis a 382.6 órányi tesztelés elvégzése után legalább 50 óra hibamentes működés valószínűsége 0.33 lesz.

STATISZTIKAI MODELLEK – GOEL-OKUMOTO I.

A MODELL JELLEMZŐI:

- programfutási időt alkalmaz
- sztochasztikus
- gyakoriságokkal számol
- fekete doboz
- a hibák száma véges, de véletlen
- a hibák csak akkor számítanak, ha megjelennek
- a javítás nem feltétlenül tökéletes
- a meghibásodási ráta csak a hibák megjelenésével változik

JELÖLÉSEK:

t – a legutóbbi hibától számított programfutási idő

n – a programban található összes hibák számának várható értéke

$c(t)$ – az adott időpontig megtalált hibák száma

$m(t)$ – $c(t)$ várható értéke

z – arányossági tényező a meglevő és megmutatkozó hibák között

STATISZTIKAI MODELLEK – GOEL-OKUMOTO II.

MATEMATIKAI MODELL:

- Az időegység alatt megmutatkozó hibák átlagos száma egyenesen arányos a programban még benn található hibák átlagos számával
- A t futási összidőig megtalált hibák számának várható értéke:

$$m(t) = n \cdot \left\{ 1 - e^{-zt} \right\}$$

- Látható, hogy a jobboldalon a kapcsos zárójelen belüli rész t növekedésével 1-hez tart, így $m(t)$ is tart n -hez.
- Feltételezzük, hogy $c(t)$ Poisson-eloszlást követ, paramétere és várható értéke $m(t)$.

A MODELL ÉRTÉKELÉSE:

- Goel és Okumoto modellje egyaránt közel áll Musa, valamint Jelinski és Moranda modelljéhez.
- Egyetlen új paraméter bevezetésével modellezhető a nem tökéletes javítás. Legyen p annak a valószínűsége, hogy sikeres a javítás. z helyett pz paramétert használhatunk.