

Biztonsági rendszerek létrehozásának szempontjai

Dr Gyenes Károly Ph.D.

Budapesti Műszaki és Gazdaságtudományi Egyetem

1111 Bp. Bertalan Lajos u. 2. Z.ép. 504.

Tel.: (36-1-) 463-19-93

e-mail: gyenes.karoly@mail.bme.hu

Vasúti fail-safe rendszerek

A vasútüzem a forgalommal kapcsolatos veszélyhelyzeteket vasútbiztosító berendezések üzemeltetésével kerüli el (legalábbis megkísérli ezek bekövetkezését elkerülni).

Ezek a berendezések eleget tesznek a biztonság követelményeinek, azaz adott üzemi körülmények között meggátolják a veszélyhelyzet kialakulását.

Teljes biztonság elméletileg nem érhető el, ezért a biztonság valószínűségi változóként fogható fel, amelynek értéke az ésszerűség határain belül az 1-et alulról közelíti.

A berendezések fail-safe (hibatűrő) tulajdonsággal rendelkeznek. Ennek értelmében a berendezés bármely hibájának fellépése nem okozhat veszélyhelyzetet.

A berendezéseknek megbízhatóknak kell lenniük, **azaz a specifikáció szerinti működésük tartósan fennmarad.**

A megbízhatóság mérőszáma a rendelkezésre állás, amely a hibamentes működési idő (t_m) és a javításra fordított idő (t_{jav})viszonyszáma:

$$Mb = t_m / (t_m + t_{jav})$$

Fontos jellemző a berendezés **élettartama, amely specifikáció szerinti működés időtartama.** Ezt az időtartamot a műszaki kialakítás minősége és az elavulás befolyásolja.

A biztonsági rendszerek alapelve:

A hiba bekövetkezése elkerülhetetlen, de a hiba rejtve maradása elkerülhető.

Ezek szerint kiemelt fontosságú cél a hiba felfedése.

Fail-safe rendszer elemei

1. Hardware elemek
2. Software elemek
3. Biztonsági adatátvitel
4. Gyártás és minőségbiztosítás kritériumai
(ezzel jelen cikk nem foglalkozik)

1. Hardware elemek

A biztonság elérésének alapja a redundancia alkalmazása

A redundáns HW rendszerek főbb kialakítási módozatai (vázlatos áttekintés):

2-ből 2 felépítés AND logikával

3-ból 2 felépítés MAJORITÁS logikával

2 * 2-ből 2 felépítés lazán csatolt logikával

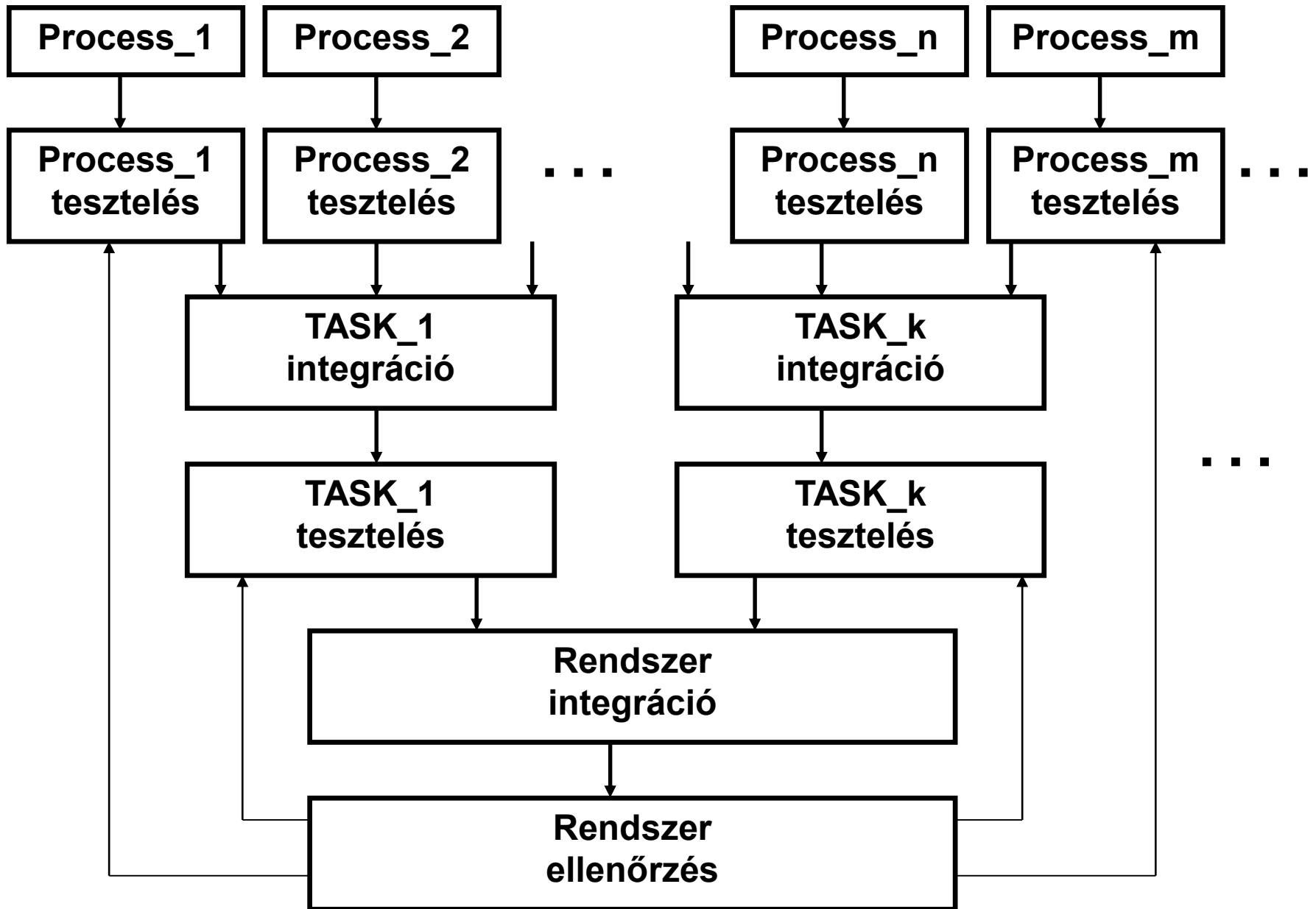
2 * 3-ból 2 felépítés szinkronizált működtetéssel

2. Software elemek

A biztonság elérésének alapja a diverzitás és a biztonsági programozás alkalmazása

A diverzitás megköveteli, hogy az adott feladatot több, egymástól független program hajtsa végre. (Ez redundáns HW konfigurációt igényel.)

A biztonsági programozás **hierarchikus fejlesztői** környezetet kíván meg. Ennek sémája a következő dián látható.



Moduláris programozás: funkció szerinti modulok készítése és önálló tesztelése.

A modulok jól dokumentált be-kimeneti interfésszel készüljenek.

Logikus változó nevek használata, amelyek utalnak a változó szerepére és típusára.

A-B-C programozási elv betartása:

- A** programozó az egyik csatorna kódolását,
- B** programozó a másik csatorna kódolását
- C** rendszer szakember az ellenőrzést végzi el.

A B C személyek egymástól szakmailag függetlenek.

Különböző biztonsági programozási nyelvek használata.

Javasolt nyelvek:

- ADA
- C
- CHILL
- Assembler

Biztonsági rendszerekben kerülni kell az operációs rendszerek beépített alkalmazását.

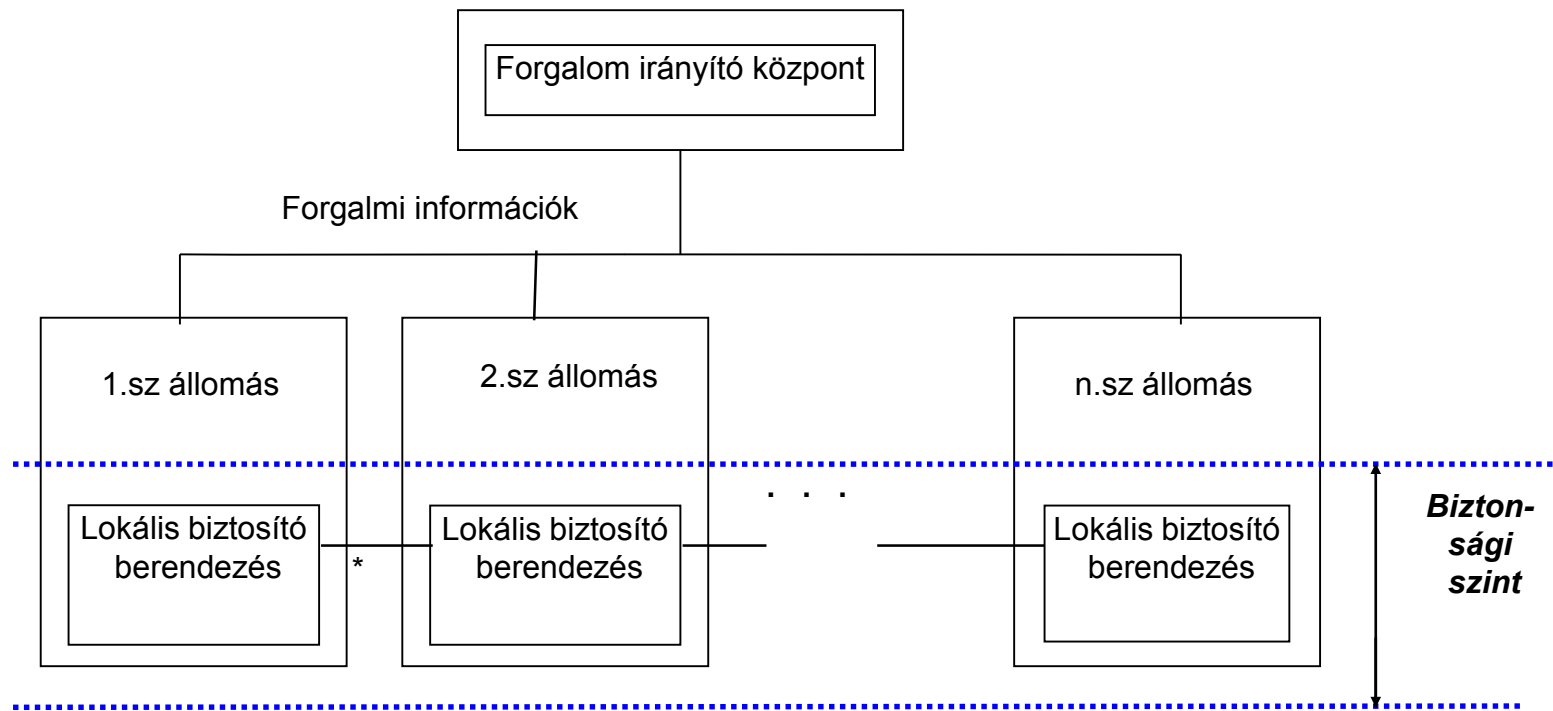
Fokozott memória védelem alkalmazása

Időtúllépés figyelése (SW watch-dog, time-out)

Működést dokumentáló-monitorozó modulok alkalmazása szükséges

3. Biztonsági adatátvitel

A hagyományos elektromechanikai, vagy lokális elektronikus biztosítóberendezés sémáját az 1.1. ábra szemlélteti

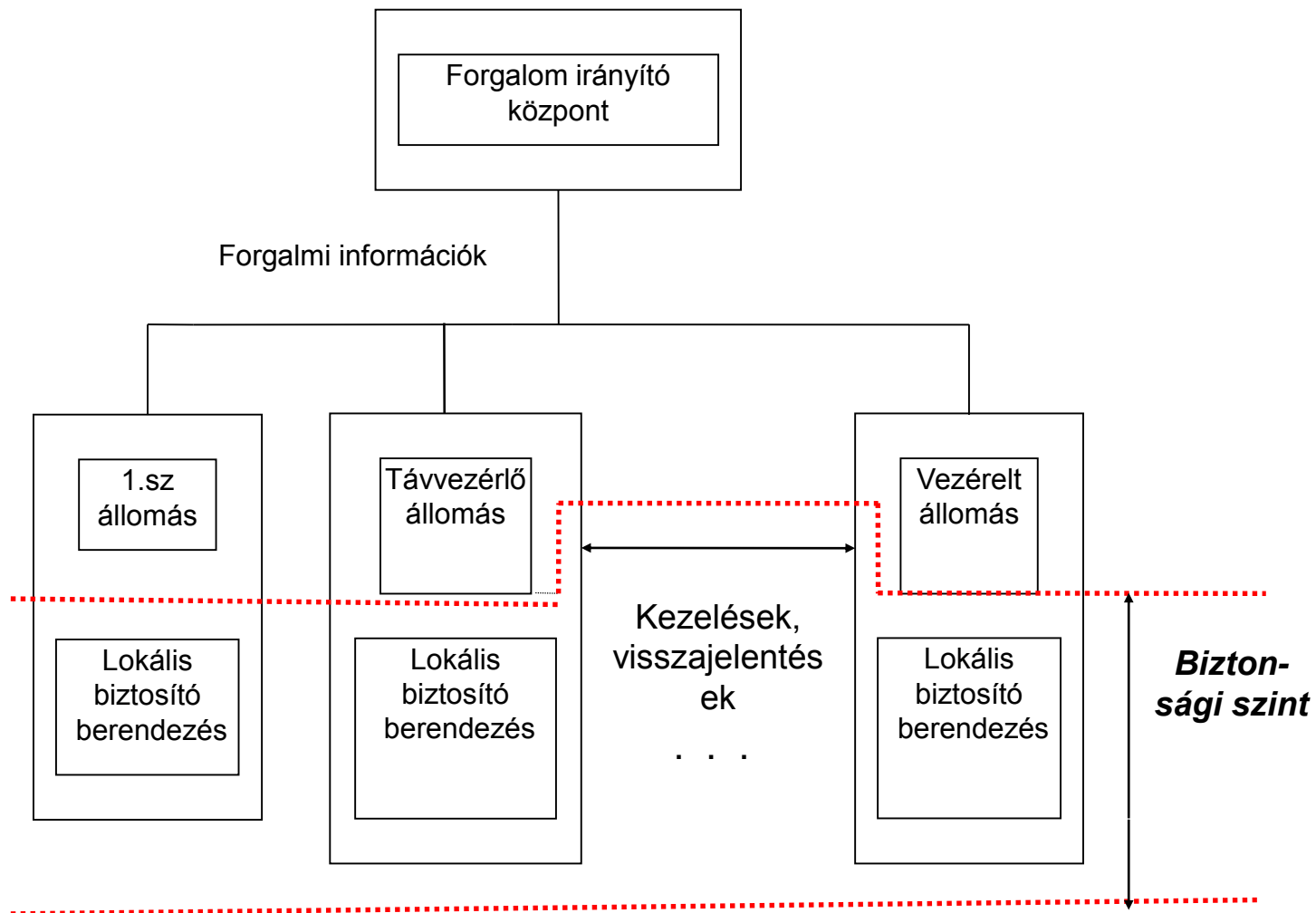


* Vonali berendezések, térközök, stb.

Az elektronikus biztosítóberendezés lehetővé teszi az állomások összehangolt működését. Így az egyes állomások között vezérlő parancsok átvitele történik.

Ennek megfelelően az átvitelt fail-safe elven kell megvalósítani.

Az ilyen elektronikus biztosítóberendezés sémáját a következő dián bemutatott ábra szemlélteti.



Az átviendő adatok bináris formájú jelek. A bináris rendszereket egyszerű megvalósítani, de mivel információ hordozó képességük alacsony, az információ sok bitet tartalmaz.

Ezért a zavarok hatásának erősen ki vannak szolgáltatva.

A fail-safe átvitelnél az adatokat védeni kell.

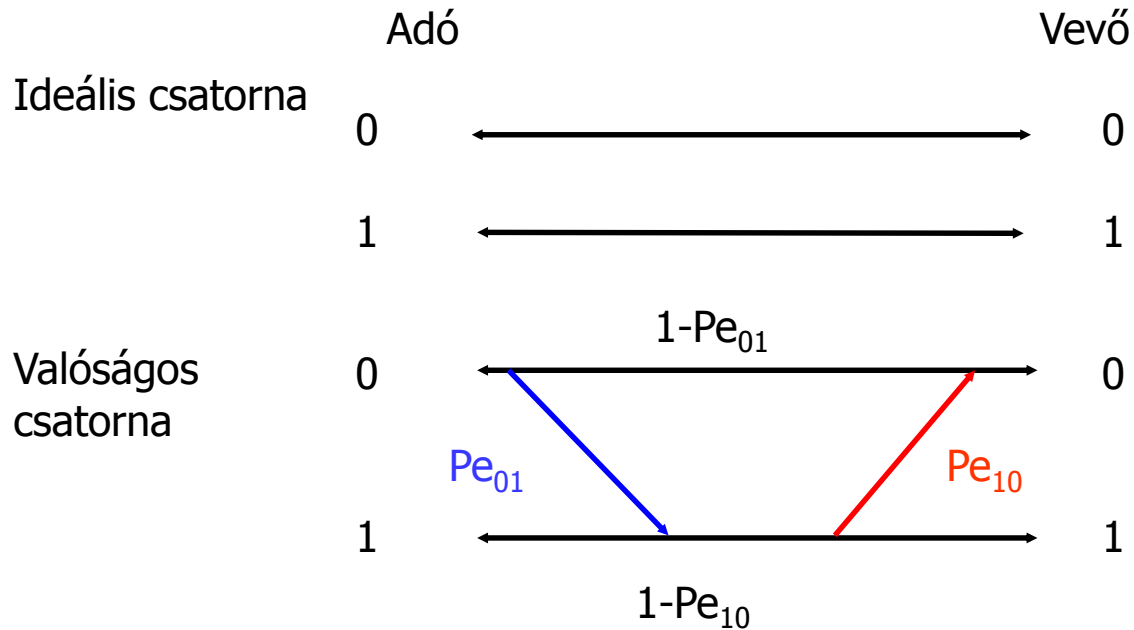
A védelem alapja ismét a redundancia alkalmazása.

Adatismétlés (rövid adatok szimplex átvitele)

Hibajavító kódolás

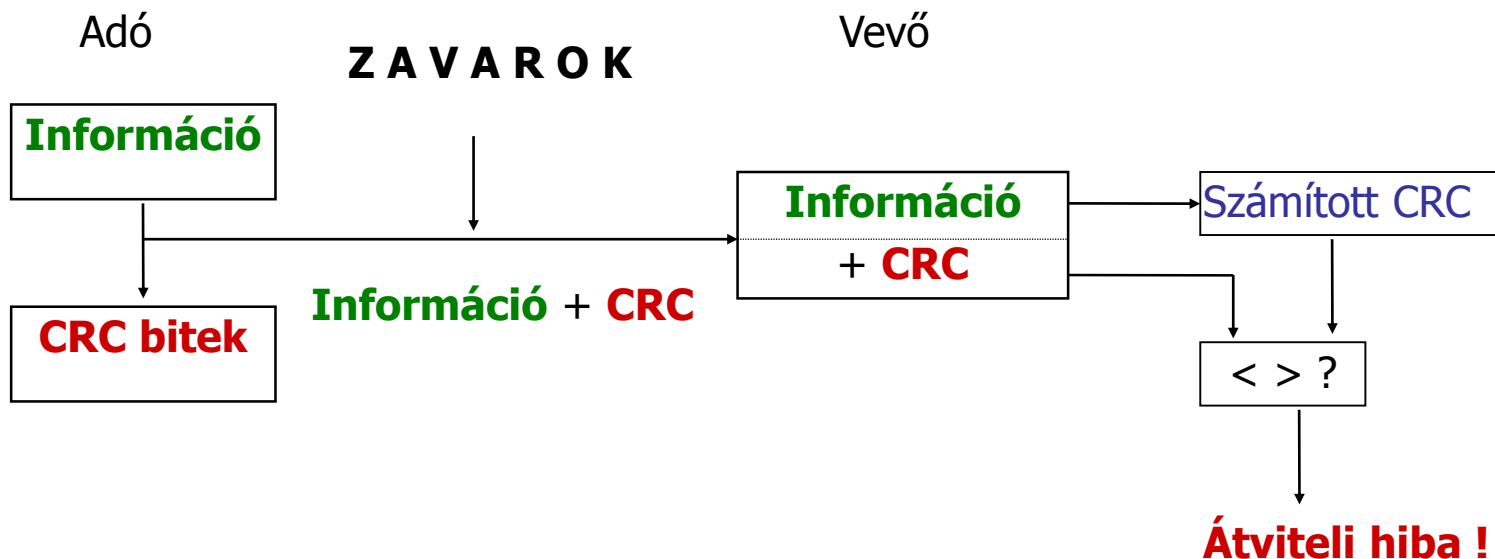
Magasfokú adatvédelem

Adatátviteli csatorna modellje :



Továbbiakban a magasfokú adatvédelem kérdését vizsgálom

A CRC (Ciklikus Redundancia Kód) alapú adatvédelem működési elve



Bináris mező (információ): k elemű bitsorozat, amelyen lineáris műveleteket végzünk.

A CRC kiszámításához **moduló-2 algebrát** használunk:

| | |
|--------------------------------|---------|
| A és B operandus | 0 0 1 1 |
| lehetséges értékei | 0 1 0 1 |
| | <hr/> |
| A+B | 0 1 1 0 |
| A -B | 0 1 1 0 |
| A*B | 0 0 0 1 |
| A/ B | - 0 - 1 |

A **bináris polinom** a bináris mező elemeiből, mint együtthatókból képzett algebrai kifejezés. Egy k -ad fokú bináris polinom általános alakja:

$$P_k = \sum_{i=0}^k m_i * x^i$$

ahol m_i a bináris mező i -ik bitje, x pedig formális változó (bináris polinom esetén értéke 2).

Tekintsük például az 1011001 mezőhöz tartozó bináris polinomot:

$$P_6 = x^6 + x^4 + x^3 + 1.$$

A legkisebb helyiértékkel a mező jobboldali eleme rendelkezik.

A továbbítandó információ polinom alakban legyen $u(x)$.

A CRC nyérésének módja, hogy az információ polinomját egy **generátor polinommal**, jele legyen $g(x)$ **szorozzuk meg**. Így a forgalmazandó kódblokk:

$$b(x) = u(x) * g(x)$$

Ha $u(x)$ n bitet, míg $g(x)$ k bitet foglal el, akkor $b(x)$ polinom hossza $n+k$ lesz, azaz a generátor polinom fokszáma adja a redundáns bitek számát.

A következő táblázatban néhány gyakori generátor polinomot mutatunk be:

| CRC név | Felhasználó | Polinom |
|----------------|-----------------|---|
| BCH* | EEA** | $x^8 + x^7 + x^6 + x^4 + 1$ |
| FBC*** | | $x^{23} + x^{18} + x^{16} + x^7 + x^2 + 1$ |
| CRC-12 | 6 bites átvitel | $x^{12} + x^{11} + x^3 + x^2 + x + 1$ |
| CRC-16 | IBM | $x^{16} + x^{15} + x^2 + 1$ |
| CRC_16 reverse | IBM | $x^{16} + x^{14} + x + 1$ |
| SDLC | CCITT | $x^{16} + x^{12} + x^5 + 1$ |
| Ethernet | LAN | $x^{32} + x^{26} + x^{23} + x^{22} + x^{16} + x^{12} + x^{11} + x^{10} + x^8 + x^7 + x^5 + x^4 + x^2 + x + 1$ |

* Bose - Chaudhuri - Hocqueghem

** European Electronics Association

*** Fire - Burton Code

Nézzük mi történik adatátviteli hiba esetén.

Ha az átvitel hibás, akkor a $b(x)$ forgalmazott kódblokk helyett $r(x)$ polinom adódik, amelyet

$$r(x) = b(x) + e(x)$$

alakban írhatunk fel.

Képletünkben $e(x)$ a **hibapolinom** (vagy hiba szindróma), amelynek maximális fokszáma $n+k-1$ lehet.

A vevő hibátlannak tekinti az átvitelt, ha az osztás elvégzése után a maradék = 0.

A maradék akkor lesz 0, ha $e(x) = 0$ (ez a hibamentes átvitel esete), vagy ha **$e(x) = k \cdot g(x)$** , azaz a hiba polinom a generátor polinom egész-számú többszöröse (ez a fel nem fedett hibák esete).

Hibajavító stratégiák (mi történjen, ha a vevő hibát észlel)

- FEC (Forward Error Correction) : A felfedett hibát a vevő valamely hibajavító kód alkalmazásával megkísérelki javítani.
- ARQ (**A**utomatic **R**epeat **R**equest) : Hiba esetén a vevő az adatátvitel ismétlését kezdeményezi.

A fail-safe adatátvitel az ARQ technikát használja

Néhány irodalom:

- Dr K.Gyenes : Design of fault-tolerant data transmission systems
Tutorial for the session of Formal Methods in Informatics
VEAB 2000.
- dr Gyenes Károly : A biztonsági adatátvitel kérdései a vasútnál
Vezetékek Világa I.évf. 4.szám. 5.o. 1996.
- dr Gyenes Károly : A vasúti távvezérlés adatátviteli protokollja
Vezetékek Világa II.évf.4. szám. 12.o. 1997.
- dr Gyenes Károly : A CRC blokk kódolás hibaanalízise számítógépes
szimulációval
Vezetékek Világa III.évf. 1.szám. 15.o. 1998.
- dr Gyenes Károly: Mikroszámítógépes vasúti forgalomirányító és távvezérlő
Rendszerek biztonsági kérdései
PhD disszertáció BME Közlekedésmérnöki Kar 1999.
- Elek L. dr Gyenes K. Pál Gy. Szabó G. : Korszerű, magas biztonságintegritású
ütemadó berendezések a MÁV vonalán
Vezetékek Világa XII.évf. 1.szám. 15.o. 2007.
- Szabó Géza : Kockázati alapú fejlesztési kritériumok a járművek biztonsági
rendszerinél <http://www.2ge.hu/index.php>

Köszönöm a figyelmet