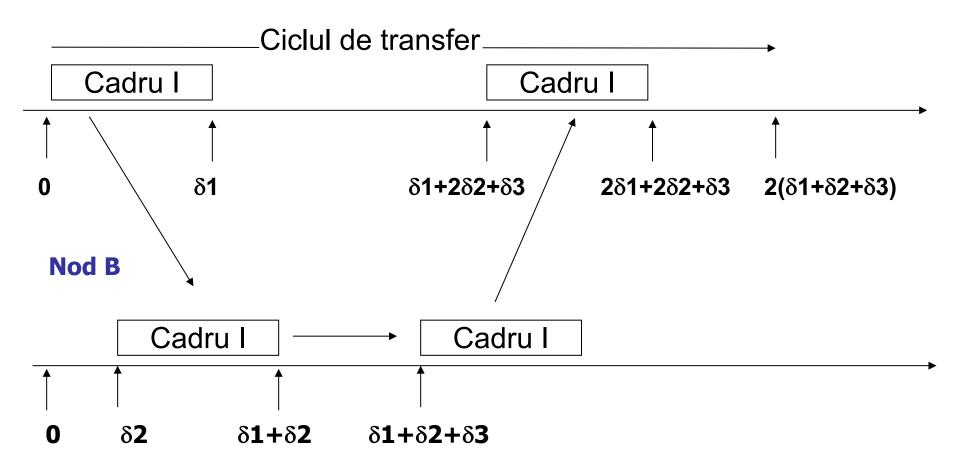
Analiza performanţelor protocoalelor start-stop



Transmitere cu confirmare în cadre de informatie I

- ∂1 durata de transmitere a unui cadru I (sec)
- ∂2 intarzierea de transmisie
- ∂3 timpul de prelucrare a cadrului la receptor.

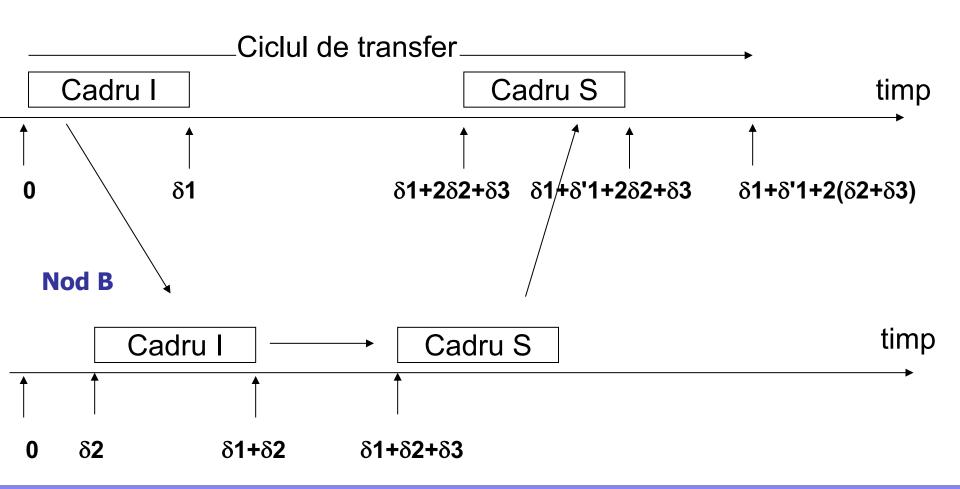
Nod A



Transmitere cu confirmare în cadru supervizor S

∂'1 – durata de transmitere a unui cadru S (sec)

Nod A



Eficienţa în absenţa erorilor



Cazul confirmării prin cadre S

= timpul de transmitere a informaţiei / durata unui ciclu de transfer

$$\rho = \delta 1 / (\delta 1 + \delta' 1 + 2(\delta 2 + \delta 3))$$

Mai precis:

	D/C	D	D
$\rho = -$	=	:	=
	$2(\delta 2 + \delta 3) + (2H+D)/C$	$2(\delta 2 + \delta 3)C + 2H + D$	LC + 2H + D

unde: D - lungime câmp date din cadru I (nr biti)

H - lungime cadru S (= lung câmp control din cadru I)

C - capacitatea canalului (biti / sec)

L = $2(\delta 2 + \delta 3)$, latenţa (sec)



Exemple

(1) Canal lent, distanță mică

$$D = 352$$
 biţi $H = 48$ biţi

$$\delta 2 = 5 \text{ msec}$$

$$\delta$$
3 = 1 msec

Capacitatea canalului C = 9600 biţi / sec

Rezultă:

$$L = 2(\delta 2 + \delta 3) = 12 \text{ msec}$$

$$\rho = D / (LC+2H+D) = 0.625$$



(2) Canal rapid, latență mare

$$D = 104 \text{ biţi}$$
 $H = 48 \text{ biţi}$

$$\delta$$
2 = 100 msec

$$\delta$$
3 = 1 msec

Rezultă:

$$L = 202 \text{ msec}$$

$$\rho = D / (LC+2H+D) = 0.00000343$$



Problema

Legatura punct-la-punct de 128-kbps este facuta intre Pamant si un satelit pe Marte. Distanta de la Pamant la Marte (cand sunt aropiate unul de altul) este de aproximativ 55 Gm (55*10⁹ m).

Datele traverseaza legatura la viteza luminii = 3*108 m/s.

- (a) Calculati cel mai mic RTT (Round Trip Time) pentru legatura.
- (b) Calculati produsul intarziere * largime_banda pentru legatura.
- (c) O camera pe satelit face poze ale vecinatatii pe Marte si le trimite pe Pamant. In cat timp poate ajunge poza la Centrul de Control al Misiunii de pe Pamant? Fisierul are volumul de 5 MB.



Conventii

$$1 B = 8 biti$$

In transmisii de date

$$1 \text{ kb} = 10^3 \text{ b} = 1 000 \text{ b}$$

$$1 \text{ Mb} = 10^6 \text{ b} = 1 000 000 \text{ b}$$

$$1 \text{ Gb} = 10^9 \text{ b} = 1 000 000 000 \text{ b}$$

In calculatoare, volumul datelor

$$1 \text{ kb} = 2^{10} \text{ b} = 1024 \text{ b}$$

$$1 \text{ Mb} = 2^{20} \text{ b} = 1048576 \text{ b}$$

$$1 \text{ Gb} = 2^{30} \text{ b} = 1 073 741 824 \text{ b}$$



Raspuns

- (a) Intarzierea de propagare pe legatura este distanta/viteza (55*10⁹ m)/(3*10⁸ m/s) = 184 secunde.
 - RTT este 368 secunde.
- (b) Produsul intarziere * largime_banda pentrul legatura 184 s * 128*10³ bps = 23552000 b = 2.81 MB
- (c) Transmiterea a 5 MB = 41943040 biti de date dureaza 41943040 biti / 128*10³ biti/s = 328 s.
 - Intarzierea de propagare + timp transmitere 184 s + 328 s = 512 s.



(Optional) Start stop cu erori de canal

Presupunem:

p_I - probabilitatea ca I să fie recepţionat fără erori

p_s - probabilitatea ca S să fie receptionat fără erori transmisiile succesive sunt independente

Un transfer este reuşit dacă:

- transmisia fără erori detectabile (eveniment E1)
- recepţia confirmării fără erori detectabile (E2)

Probabilitatea

$$p(E1 \& E2) = p_1 p_S$$



Livrare corectă => N cicluri de transfer (N-1 cu erori)

N = var. aleatoare cu distrib. geometrică:

$$Pr{N=k} = p_1 p_S (1 - p_1 p_S)^{k-1}, k >= 1$$

Pentru k cicluri, eficienta

$$\rho_{k} = D / (D + 2H + CL) / k$$

Eficienţa probabilă pentru start-stop

$$E(\rho) = \sum_{k=1,\omega} \rho_k * Pr\{N=k\}$$

=
$$\Sigma_{k=1,\omega}$$
 D / (D + 2H + CL) / k * p_I p_S (1 - p_I p_S)^{k-1}

$$= D / (D + 2H + CL) * p_1 p_S + D / (D + 2H + CL) O (1 - p_1 p_S)$$

Considerăm



- erorile succesive pe bit sunt independente
- probabilitatea de eroare la un bit este ε.

Pentru un canal binar simetric avem:

$$p_{I} p_{S} = (1 - \varepsilon)^{2H+D}$$

$$E(\rho) = D / (D + 2H + CL) * p_1 p_2 + D / (D + 2H + CL) O (1 - p_1 p_2)$$

= D / (D + 2H + CL) (1 -
$$\varepsilon$$
)^{2H+D} + D / (D + 2H + CL) O (1 - (1 - ε)^{2H+D})

(Optional) Lungimea optimă a câmpului de date

O (1 - (1 -
$$\epsilon$$
)^{2H+D}) neglijabil.

Funcţia care aproximează eficienţa:

$$F(D) = D / (D + 2H + CL) (1 - \varepsilon)^{2H+D}$$

Pentru optim: $(\partial / \partial D) \log F(D) = 0$

log
$$(1 - \varepsilon) + 1/D - 1 / (D+2H+CL) = 0$$

D² + $(2H+CL) D + (2H+CL) / log (1 - \varepsilon) = 0$

cu rădăcina pozitivă aproximativă (pentru ε mic)

$$D^{+} = sqrt (2 (H + CL / 2) / \epsilon)$$