

# Digitalni ekvivalent funkcije prenosa i algebra funkcije diskretnog prenosa

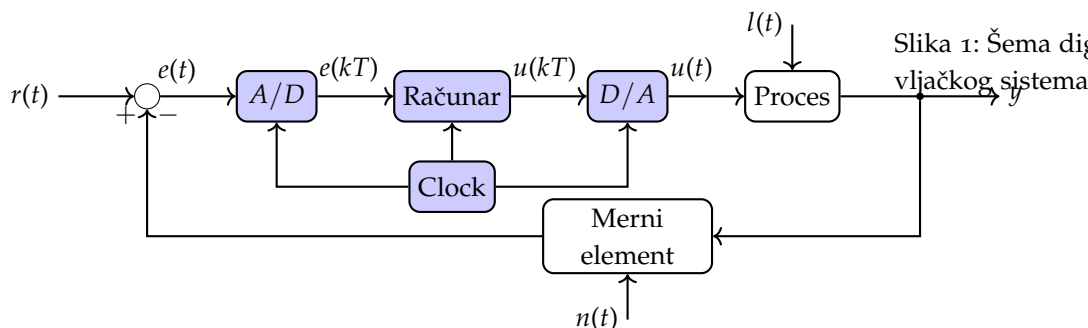
Zoran D. Jeličić

Mirna N. Kapetina

15. maj 2020.

## 1 Uvodna razmatranja

U okviru ovog poglavlja cilj nam je da zaokružimo postupak matematičkog modelovanja elemenata i fenomena u kolu digitalnog upravljačkog sistema, slika 1.



Slika 1: Šema digitalnog upravljačkog sistema

Da podsetimo, prvo smo matematički opisali postupak A/D i D/A konverzije. Pod pretpostavkom da se radi o idealnom odabiraču i kolu zadržke nultog reda respektivno, dobili smo sledeći prikaz u formi funkcije prenosa

$$F(s) \rightarrow \left[ \frac{-}{-} \right] \xrightarrow{F^*(s)} G_{h0}(s) \rightarrow F_h(s)$$

$$G_{h0}(s) = \frac{F_h(s)}{F^*(s)} = \frac{1 - e^{-sT}}{s}, \quad (1)$$

gde je  $G_{h0}(s)$  oznaka za funkciju prenosa kola zadržke nultog reda (D/A konvertor), a  $F^*(s)$  <sup>1</sup> je kompleksni izlaz idealnog odabirača (A/D konvertor).

Isto tako, u prethodnim poglavljima analizirali smo i načine diskretizacije kontinualnih algoritama upravljanja i kao konačan rezultat

<sup>1</sup> Podsećamo, da smo  $F^*(s)$  nazvali kompleksni like povorke odbiraka ili zvezda transformacija i da je definisana na sledeći način

$$F^*(s) = \sum_{k=0}^{\infty} f(kT)e^{-skT}.$$

Isto tako podsećamo da smo uveli 3 transformaciju na sledeći način

$$F(z) = \sum_{k=0}^{\infty} f(kT)z^{-k}.$$

Sličnost između ova dva izraza je više nego očigledna i lako se ustanovljava veza između dve kompleksne promenjive  $s$  i  $z$  u sledećoj formi

$$z = e^{sT}.$$

U prethodnim poglavljima je dublje objašnjena veza između ove dve kompleksne promenjive i na to se nećemo vraćati. Međutim, sa stanovišta ovog poglavlja važno je primetiti da je veza između zvezda i 3 transformacije prirodna i da se iz domena zvezda transformacije, opisanog nelinearnom zavisnošću po kompleksnoj promenljivoj  $s$  u  $z$  domen prelazi jednostavnim smenom

$$F(z) = F^*(s)|_{z=e^{sT}}.$$

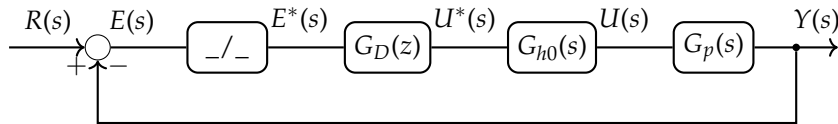
Ova veza između  $F^*(s)$  i  $F(z)$  je ključna u daljoj matematičkoj studiji u okviru ovog poglavlja.

svih postupaka diskretizacije, dobijali smo *funkciju diskretnog prenosa* regulatora <sup>2</sup> kao odnos kompleksnog izlaza iz računara  $U(z)$  i kompleksnog ulaza u računar  $E(z)$  odnosno

$$G_D(z) = \frac{U(z)}{E(z)}, \quad (2)$$

gde smo sa  $G_D(z)$  obeležili funkciju diskretnog prenosa regulatora, odnosno zakona upravljanja. U daljem tekstu ćemo se držati ove notacije, ali napominjemo da ćemo u nekim slučajevima iz razloga lakšeg objašnjavanja ili jednostavnijeg prikaza koristiti i  $G_R(z)$  i  $D(z)$  za opis rada regulatora u diskretnom domenu.

Pretpostavimo da je funkcije prenosa procesa<sup>3</sup> sa slike 1  $G_p(s)$ . Ta-kođe za trenutak, bez gubitka na opštosti, zanemarimo šum merenja  $n(t)$  i poremećaj  $l(t)$ . Uz usvojene matematičke modele A/D i D/A konverzije<sup>4</sup> i diskretnom funkcijom prenosa regulatora, principiska šema sa slike 1 može da se transformiše na sledeći način



<sup>2</sup> Radi potpunosti treba reći, da smo se mi do sada bavili samo diskretizacijom kontinualnih zakona upravljanja. Postoje i algoritmi upravljanja, koji se dobijaju direktno u diskretnoj formi i oni će biti predmet poglavlja, koji slede

<sup>3</sup> Podsećamo da *Proces* objedinjuje svu kontinualnu dinamiku objekta upravljanja, izvršnog organa...

<sup>4</sup> Iz dosadašnjeg teksta jasno je da je funkcija *Clock* inherentno usvojena u matematičkim modelima konverzije i regulatora

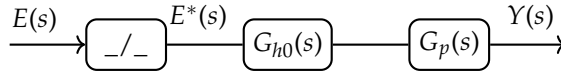
Slika 2: Blok dijagram digitalnog upravljačkog sistema modelovan funkcijama prenosa

Lako je primetiti da smo na slici 2 pretpostavili jediničnu dinamiku merenog elementa u povratnoj sprezi. Složeniju dinamiku ovog dela upravljačkog sistema, razmatraćemo u drugom delu ovog poglavlja.

Važno je primetiti sledeće: prisustvo idealnog odabirača i kola zadržke nultog reda ograničavaju dinamiku odziva  $Y(s)$  tj.  $y(t)$ , jer promene na ulazu u funkciju prenosa procesa  $G_p(s)$  nisu proizvoljne, nego su moguće samo u trenucima odabiranja (zbog odabirača), a između trenutaka odabiranja ulazne vrednosti su nepromenljive (zbog kola zadržke nultog reda). Odnosno, funkcija prenosa  $G_p(s)$  vidi promene ulaza svakih  $T$  sekundi što čini i njegovu dinamiku na neki način diskretnom. Sa druge strane, izračunavanje funkcije povratnog prenosa<sup>5</sup> može biti skopčano sa velikim poteškoćama zbog raznorodne dinamike elemenata direktne grane (kontinualne i diskretne). Vrednujući obe ove činjenice, da je dinamika odziva praktično određena samo u trenucima odabiranja, a da je kombinacija diskretnih i kontinualnih elemenata matematički zahtevna, imalo bi puno smisla kontinualne elemente direktne grane svesti na diskretnan oblik i analizu sistema u potpunosti svesti na alate i postupke karakteristične za diskretne sisteme. U postupku prevođenja kontinualnih elemenata direktne grane u diskretnan oblik, očigledno funkcija **diskretnog** prenosa regulatora nije od interesa, već su od interesa druge dve funkcije

<sup>5</sup> U ovom slučaju jedinične povratne sprege, to bi bio proizvod svih elemenata u direktnoj grani, kao odnos  $Y(s)/E(s)$

prenosa u kontinualnom obliku  $G_{h0}$  i  $G_p(s)$ . Odnosno, pokušaćemo da nađemo funkciju diskretnog prenosa sistema, koji bi u otvorenoj sprezi (direktnoj grani) izgledao kao na slici 3.



Slika 3: Direktna grana digitalnog upravljačkog sistema

Kao što je već rečeno, u nastavku nam je cilj da nađemo odnos kompleksnog izlaza i kompleksnog ulaza u  $z$  domenu sistema sa slike 3, odnosno  $\frac{Y(z)}{E(z)}$  što bi predstavljalo *digitalni ekvivalent funkcije prenosa procesa*  $G_p(s)$ .

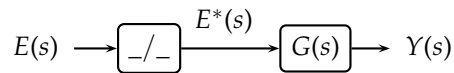
## 2 Digitalni ekvivalent funkcija prenosa

Obratimo pažnju na sliku 3, u direktnoj grani posle odabirača logično dolazi kolo zadržke, jer jedino kontinualni signal možemo da dovedemo na ulaz funkcije prenosa  $G_p(s)$ . Odnosno, postojanje odabirača nameće postojanje kola zadržke i ta dva elementa predstavljaju neraskidivu celinu i kao takvi su u ranijim poglavljima modelovani. Ovu činjenicu, ma koliko trivijalno izgledala, moramo napomenuti da bi izbegli nedoumice i zaista razumeli sve postupke u nastavku teksta.

Uputno bi bilo grupisati dve funkcije prenosa u njihov ekvivalent, odnosno zapisati kao

$$G(s) = G_{h0}(s)G_p(s) = \frac{1 - e^{-sT}}{s} G_p(s) . \quad (3)$$

Koristeći izraz (3), slika 3 sada dobija sledeću formu<sup>6</sup>



Dalje je jasno da se odziv sistema  $Y(s)$  izračunava kao

$$Y(s) = G(s)E^*(s) . \quad (4)$$

Pod pretpostavkom da se  $y(t)$  može izračunati u svim trenucima odabiranja i na osnovu *osobine kompleksnog lika povorke odbiraka* dobijamo sledeći izraz

$$Y^*(s) = \frac{1}{T} \sum_{k=-\infty}^{\infty} Y(s + jk\omega_s) = (G(s)E^*(s))^* , \quad (5)$$

<sup>6</sup> Ova forma prikaza je dosta važna i često se sreće u literaturi. Naime, ako posle odabirača nije eksplicitno uveden blok kola zadržke nultog reda, tada se **podrazumeva** da kolo zadržke postoji i da se inherentno nalazi u okviru prve kontinualne funkcije prenosa posle odabirača. U suprotnom takav blok dijagram ne bi imao smisla.

gde je  $\omega_s$  učestanost odabiranja. Ovaj prelaz iz izraza (4) u izraz (5) može se opisati kao: *primenili smo zvezda transformaciju na levu i desnu stranu izraza (4)*. Daljom transformacijom jednačine (4) dobijamo

$$Y^*(s) = \frac{1}{T} \sum_{k=-\infty}^{\infty} G(s + jk\omega_s) E^*(s + jk\omega_s), \quad (6)$$

poštujući osobine periodičnosti kompleksnog lika povorke odbiraka, odnosno ranije dokazanu činjenicu da je

$$E^*(s + jk\omega_s) = E^*(s), \quad (7)$$

izraz (6) postaje

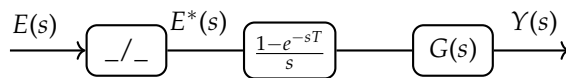
$$Y^*(s) = E^*(s) \frac{1}{T} \sum_{k=-\infty}^{\infty} G(s + jk\omega_s) = E^*(s) G^*(s). \quad (8)$$

Koristeći dobro poznatu vezu između izraza  $E^*(s)$  i  $E(z)$ , logično sledi da je

$$Y(z) = E(z)G(z), \quad (9)$$

gde je  $G(z)$  funkcija diskretnog prenosa, koja predstavlja digitalni ekvivalent funkcije prenosa procesa  $G_p(s)$ . Kao što se vidi iz izraza (9)  $G(z)$  opisuje ponašanje sistema u diskretnim vremenskim trenucima, kao odnos kompleksnog lika povorke odbiraka sa izlaza i ulaza sistema<sup>7</sup>. Da bi ilustrovali teorijska razmatranja izneta u okviru ovog poglavlja, iznećemo jedan primer izračunavanja digitalnog ekvivalenta funkcije prenosa procesa. Napominjemo da je primer od velike važnosti za dalje razumevanje gradiva i od suštinskog značaja u studiji praktičnih problema. Dobra vest je da je matematički aparat za rešavanje ovih problema, već ranije razmatran u studiji diskretizacije filtera pod drugim imenom, pa neće biti većih problema u rešavanju ovih zadataka.

**Primer 1** (Digitalni ekvivalent funkcije prenosa procesa). Cilj nam je da konkretizujemo izračunavanje funkcije diskretnog prenosa, za sistem sa slike



Prateći formalizme date izrazima (4) do (9) možemo lako izvesti sledeće

$$Y(s) = \frac{1 - e^{-sT}}{s} G(s) E^*(s),$$

<sup>7</sup> Ovaj pristup izračunavanja funkcije diskretnog prenosa je opšti po karakteru i polazi od osobina *zvezda transformacije*. Ceo postupak se može u opštem slučaju opisati na sledeći način. Pretpostavimo da su veze između funkcija kompleksnih promenljivih

$$A(s) = B(s)F^*(s)$$

gde je  $F^*(s) = f(0) + f(T)e^{-sT} + f(2T)e^{-2sT} + f(3T)e^{-3sT} \dots$ . Tada, ako primenimo *zvezda transformaciju* na levu i desnu stranu prethodnog izraza, dobijamo

$$A^*(s) = B^*(s)F^*(s),$$

odnosno, koristeći dobro poznatu vezu (\*) i 3 transformacije, direktno dobijamo

$$A(z) = B(z)F(z),$$

gde je  $B(z) = \mathcal{Z}(B(s))$ , a  $F(z) = F^*(s)|_{z=e^{sT}}$ .

primenom  $()^*$  transformacije na levu i desnu stranu izraza dobija se

$$Y^*(s) = \left( \frac{1 - e^{-sT}}{s} G(s) \right)^* E^*(s) .$$

Koristeći direktnu vezu između  $()^*$  i  $\mathfrak{Z}$  transformacije<sup>8</sup> dobija se

$$Y(z) = \mathfrak{Z} \left( \frac{1 - e^{-sT}}{s} G(s) \right) E(z) ,$$

uvođenjem smene  $z = e^{sT}$  možemo pojednostaviti prethodni izraz

$$Y(z) = (1 - z^{-1}) \mathfrak{Z} \left( \frac{G(s)}{s} \right) E(z) .$$

Ako uvedemo oznaku  $G_s(s) = \frac{G(s)}{s}$  logički sledi

$$\frac{Y(z)}{E(z)} = \frac{z - 1}{z} \mathfrak{Z} (G_s(s)) .$$

Konačno digitalni ekvivalent funkcije prenosa *procesa* se izračunava na sledeći način

$$G(z) = \frac{z - 1}{z} \mathfrak{Z} (G_s(s)) = \frac{z - 1}{z} \mathfrak{Z} \left( \frac{G(s)}{s} \right) . \quad (10)$$

Izraz (10) je centralni za izračunavanje digitalnog ekvivalenta funkcije prenosa. Pažljivom posmatraču neće promaći činjenica da je izraz (10) u potpunosti ekvivalentan jednačini po kojoj se izračunava diskretni ekvivalent, koji čuva odziv na step pobudu<sup>9</sup>. Odnosno izraz (10) je jednačina koju smo izveli u poglavlju *Step invarijantna diskretizacija*.

Pretpostavimo dalje da je funkcija prenosa  $G(s)$

$$G(s) = \frac{1}{s + 1} ,$$

tada se u skladu sa izrazom (10) dobija

$$G(z) = \frac{z - 1}{z} \mathfrak{Z} \left( \frac{1}{s(s + 1)} \right) = \frac{1 - e^{-T}}{z - e^{-T}} .$$

Detaljno izvođenje prethodnog izraza, kao i MATLAB implementaciju možete naći u drugom primeru poglavlja o diskretizaciji digitalnih regulatora.

U nastavku teksta, pažnju ćemo posvetiti algebri funkcije diskretnog prenosa, odnosno rešavanju sistema složene strukture, koja uključuje povratnu spregu i višestruku A/D i D/A konverziju.

<sup>8</sup> Podsećamo da je  $\mathfrak{Z}$  transformacija definisana nad vremenskim domenom, a da je direktna primena  $\mathfrak{Z}$  transformacije na kompleksne promenljive, samo kraća forma zapisivanja.

<sup>9</sup> Ova ekvivalencija izraza za izračunavanje digitalnih ekvivalenata dovodi do toga da se ova dva postupka, ponekad u literaturi ne razdvajaju i nazivaju jedinstveno *step invarijantna diskretizacija*. Međutim bez obzira na isti krajnji rezultat, početne pretpostavke i postupak izvođenja se ipak suštinski razlikuju.

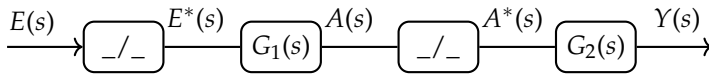
### 3 Algebra funkcije diskretnog prenosa

Pretpostavljamo da su čitaoci upoznati sa osnovnim principima i pravilima izračunavanja ekvivalenta funkcije prenosa, funkcije povratnog prenosa i funkcije spregnutog prenosa u kontinualnom domenu. Međutim pored osnovnih pravila o rednoj, paralelnoj ili povratnoj vezi između blokova funkcija prenosa u diskretnom domenu je od izuzetne važnosti analizirati i položaj A/D i D/A konvertora u kolu. Pokazaće se da je izračunavanje ekvivalenta funkcije prenosa znatno složenije nego kod kontinualnih sistema, a da veoma često i pored jednostavne strukture blok dijagrama nije uvek moguće.

#### 3.1 Algebra funkcije diskretnog prenosa u otvorenoj povratnoj sprezi

U okviru ovog poglavlja razmotrićemo tri tipska primera za izračunavanje funkcije diskretnog prenosa u otvorenoj povratnoj sprezi. Ova tri primera su reprezentativna i pokrivaju najčešće scenarije u studiji diskretnih sistema u otvorenoj sprezi i/ili direktnoj grani.

Posmatrajmo diskretni sistem strukture kao na slici 4.



Slika 4: Algebra funkcije prenosa diskretnog sistema u otvorenoj sprezi, prvi slučaj.

Gde su  $G_1(s)$  i  $G_2(s)$  kontinualne funkcije prenosa koje sadrže i kolo zadržke nultog reda, kao što je detaljno objašnjeno u prethodnom paragrafu. Sa slike 4 je lako uspostaviti sledeće relacije

$$A(s) = G_1(s)E^*(s) , \quad (11)$$

iz koje se na osnovu izraza (4) do (9) dobija

$$A(z) = G_1(z)E(z) . \quad (12)$$

Na identičan način izračunavamo

$$Y(s) = G_2(s)A^*(s) , \quad (13)$$

odnosno

$$Y(z) = G_2(z)A(z) . \quad (14)$$

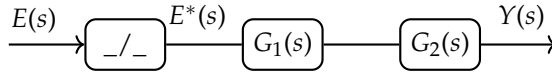
Konačno vezu između diskretnog izlaza  $Y(z)$  i diskretnog ulaza  $E(z)$  dobijamo kao

$$Y(z) = G_1(z)G_2(z)E(z) , \quad (15)$$

Odnosno ekvivalenta funkcije prenosa  $G(z)$ , kao odnos kompleksnog izlaza i ulaza  $\frac{Y(z)}{E(z)}$  izračunava se po sledećem obrascu

$$G(z) = G_1(z)G_2(z) , \quad (16)$$

Drugi tipski primer, koji ćemo razmatrati, pretpostavlja strukturu sistema kao na slici



Slika 5: Algebra funkcije prenosa diskretnog sistema u otvorenoj sprezi, drugi slučaj.

Gde su  $G_1(s)$  i  $G_2(s)$  kontinualne funkcije prenosa, ali prateći logiku iz prethodnog paragrafa samo funkcije prenosa  $G_1(s)$  sadrži kolo zadržke nultog reda. Sa slike 5 se lako izračunava

$$Y(s) = G_1(s)G_2(s)E^*(s) . \quad (17)$$

Primenom *zvezda* transformacije na levu i desnu stranu izraza (17) dobijamo

$$Y^*(s) = (G_1(s)G_2(s))^* E^*(s) . \quad (18)$$

Za izračunavanje izraza (18) korišćena osobina *zvezda* transformacije objašnjena u prethodnom paragrafu u izrazima (6) do (8). Primenom ekvivalencije 3 i *zvezda* transformacije dobijamo

$$Y(z) = \mathfrak{Z}(G_1(s)G_2(s))E(z) , \quad (19)$$

izraz (19) se može zapisati i u kompaktnijoj formi

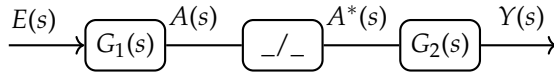
$$Y(z) = \underline{G_1G_2}(z)E(z) . \quad (20)$$

Podvučeni izraz  $\underline{G_1G_2}(z)$  označava da se prvo pomnože  $G_1(s)G_2(s)$  pa se traži  $\mathfrak{Z}$  transformacija proizvoda. Odnosno, ekvivalentna funkcija prenosa  $G(z)$ , koja daje odnos kompleksnog izlaza i ulaza  $\frac{Y(z)}{E(z)}$  sada je

$$G(z) = \underline{G_1G_2}(z) . \quad (21)$$

Poređenjem izraza (16) i (21) jasno je da se ne radi o istim izrazima,  $G_1(z)G_2(z) \neq \underline{G_1G_2}(z)$ , odnosno da u zavisnosti od broja i položaja odabirača zavisí izgled funkcije diskretnog prenosa. Ovakva nejednoznačnost nije postojala kod kontinualnih sistema, što studiju diskretnih sistema čini značajno složenijom.

U trećem tipskom slučaju diskretnog sistema u otvorenoj sprezi, struktura sistema je u sledećem obliku



Slika 6: Algebra funkcije prenosa diskretnog sistema u otvorenoj sprezi, treći slučaj.

Sa slike je jasno da važe sledeće relacije

$$Y(s) = G_2(s)A^*(s), \quad (22)$$

i

$$A(s) = G_1(s)E(s). \quad (23)$$

Primenom *zvezda* transformacije na izraz (23) dobijamo

$$A^*(s) = (G_1(s)E(s))^*, \quad (24)$$

a daljom zamenom izraza (24) u (22) sledi

$$Y^*(s) = (G_1(s)E(s))^* G_2^*(s), \quad (25)$$

Konačno, dobro poznatom vezom između *zvezda* i  $\mathfrak{Z}$  transformacije izraz (25) postaje

$$Y(z) = \mathfrak{Z}(G_1(s)E(s))^* G_2(z) = \underline{G_1}E(z)G_2(z). \quad (26)$$

Iz izraza (26) nedvosmisleno sledi da eksplicitna veza između kompleksnog ulaza  $E(z)$  i kompleksnog izlaza  $Y(z)$  u formi funkcije diskretnog prenosa **ne postoji**. Odnosno,  $E(s)$  nije moguće samostalno „diskretizovati“, već samo kao deo proizvoda sa  $G_1(s)$ , što je očigledno posledica položaja idealnog odabirača u kolu. Ovaj zaključak, da funkcija diskretnog prenosa ne mora da postoji, je jako važan u našoj daljoj studiji digitalnih upravljačkih sistema. Napominjemo, ovo praktično znači da je moguće izračunati odziv sistema  $Y(z)$ , ali ne i na primer analizirati karaktersitike sistema na osnovu položaja polova funkcije diskretnog prenosa.

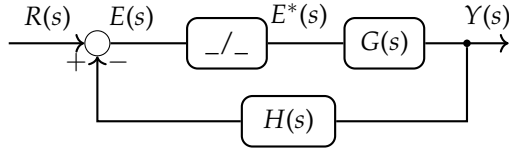
U nastavku teksta razmatraćemo algebru funkcije prenosa sistema, koji se opisuju u formi povratne sprege.

### 3.2 Algebra funkcije diskretnog prenosa u zatvorenoj povratnoj sprezi

U okviru ovog poglavlja razmotrićemo tri tipska primera za izračunavanje funkcije diskretnog prenosa u zatvorenoj povratnoj sprezi. Ova tri primera su reprezentativna i pokrivaju najverovatnije scenarije u studiji diskretnih sistema u zatvorenoj povratnoj sprezi.

Počecemo našu studiju od sistema, koji je prikazan na slici 7





Slika 7: Algebra funkcije diskretnog prenosa u zatvorenoj povratnoj sprezi, prvi slučaj

Gde je naravno  $G(s)$  proširena sa kolom zadržke nultog reda. Sa slike 7 lako se mogu postaviti sledeće relacije

$$Y(s) = G(s)E^*(s) , \quad (27)$$

i vezu koja opisuje povratnu spregu

$$E(s) = R(s) - H(s)Y(s) . \quad (28)$$

Zamenom izraza (27) u (28), lako se dobija

$$E(s) = R(s) - G(s)H(s)E^*(s) , \quad (29)$$

primenom *vezda* transformacije na izraze (27) i (29) sledi

$$Y^*(s) = G^*(s)E^*(s) , \quad (30)$$

i

$$E^*(s) = R^*(s) - (G(s)H(s))^* E^*(s) . \quad (31)$$

Koristeći vezu između *vezda* i  $\mathcal{Z}$  transformacije, izraz za grešku (31) postaje

$$E(z) = R(z) - \underline{GH}(z)E(z) , \quad (32)$$

odnosno dobijamo važan izraz za grešku sistema kao

$$E(z) = \frac{R(z)}{1 + \underline{GH}(z)} . \quad (33)$$

Konačno, veza kompleksnog izlaza  $Y(z)$  i ulaza  $R(z)$  dobija se kombinovanjem izraza (33) i (30) kao

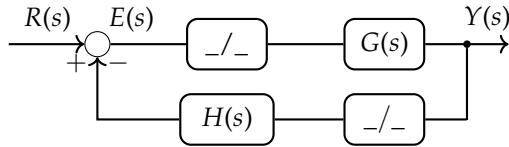
$$Y(z) = \frac{G(z)}{1 + \underline{GH}(z)} R(z) . \quad (34)$$

Ekvivalentna funkcija spregnutog prenosa  $W_s(z)$  kao odnos kompleksnog izlaza  $Y(z)$  i ulaza  $R(z)$  dobija se u sledećoj formi

$$W_s(z) = \frac{Y(z)}{R(z)} = \frac{G(z)}{1 + \underline{GH}(z)} . \quad (35)$$

Druga dva tipska slučaja za izračunavanje funkcije diskretnog prenosa sistema sa zatvorenim povratnom spregom, nećemo detaljno izvoditi. Mislimo da su dosadašnja izvođenja dovoljna da ih čitalac sam savlada, a mi ćemo ih dati u svom konačnom obliku.

Drugi tipski primer je dat na slici 8, napominjemo da obe funkcije prenosa  $G(s)$  i  $H(s)$  moraju da sadrže u sebi kola zadržke nultog reda.



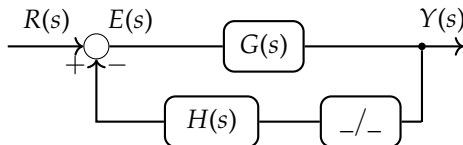
Slika 8: Algebra funkcije diskretnog prenosa u zatvorenoj povratnoj sprezi, drugi slučaj

Ekvivalentna funkcija spregnutog prenosa  $W_s(z)$  kao odnos kompleksnog izlaza  $Y(z)$  i ulaza  $R(z)$  dobija se u sledećoj formi

$$W_s(z) = \frac{Y(z)}{R(z)} = \frac{G(z)}{1 + G(z)H(z)} . \quad (36)$$

Jasno je da je postojanje odabirača u povratnoj sprezi, uzrokovalo razdvajanje funkcija prenosa  $G(z)$  i  $H(z)$ , sličan primer imali smo u studiji problema u otvorenoj povratnoj sprezi i nećemo ga posebno objašnjavati.

Treći tipski primer je dat na slici 9, kao što je i logično funkcija prenosa  $H(s)$  sadrži u sebi kolo zadržke nultog reda.



Slika 9: Algebra funkcije diskretnog prenosa u zatvorenoj povratnoj sprezi, treći slučaj

Ekvivalentna funkcija spregnutog prenosa  $W_s(z)$  kao odnos kompleksnog izlaza  $Y(z)$  i ulaza  $R(z)$  **ne postoji**, ali se može izračunati zavisnost izlaza  $Y(z)$  i ulaza  $R(z)$  u sledećoj formi

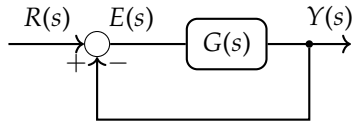
$$Y(z) = \frac{GR(z)}{1 + \underline{GH}(z)} . \quad (37)$$

Jedna lična napomena autora, ako ste u stanju da samostalno da izračunate izraze (36) i (37), mislimo da ste ovu lekciju uspešno savladali.

Na kraju pažnju čitalaca, usmeravamo na jedan veoma važan primer. Kroz ovaj primer, jasno će se uočiti razlika između kontinualnih sistema i ograničenja, koja se nameću posle postupka diskretizacije. Prema iskustvu autora, razumevanje principa i načina razmišljanja,

koja se uvode u okviru ovog primera, može puno pomoći u inženjerskoj praksi.

**Primer 2** (Analiza stabilnosti digitalnog ekvivalenta). Počecemo našu studiju od kontinualnog sistema u zatvorenoj povratnoj sprezi, prikazanog na slici 10



Slika 10: Blok dijagram kontinualnog sistema

Funkcija prenosa sistema  $G(s)$  je poznata i zadata kao

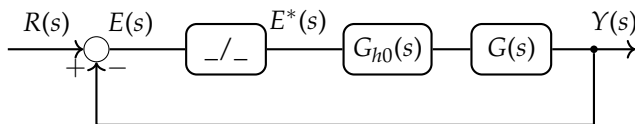
$$G(s) = \frac{K}{s(s+1)},$$

Za analizu stabilnosti kontinualnog sistema sa slike potrebna nam je karakteristična jednačina sistema, koja se za ovaj sistem sa jediničnom povratnom spregom izračunava kao

$$1 + G(s) = s^2 + s + K = 0.$$

Analizom stabilnosti, na osnovu karakteristične jednačine, lako dobijamo da je kontinualni sistem stabilan za svako  $K > 0$ .

Pretpostavimo sada sledeće, diskretizovaćemo signal greške idealnim odabiračem i odmah zatim ćemo ga preko kola zadržke nultog reda vratiti u kontinualni domen. Kao što je objašnjeno ranije, diskretizacija podrazumeva gubitak dela informacija i prelazak u diskretan domen analize. Matematički, to bi značilo izračunavanje digitalnog ekvivalenta funkcije prenosa  $G(s)$ , zatim odgovarajuće funkcije spregnutog prenosa i karakterističnog polinoma diskretnog sistema. Analiza stabilnosti bi bio poslednji korak u našoj studiji. Diskretni sistem, na način kako smo ga opisali uz A/D i D/A konverziju izgleda kao na slici 11.

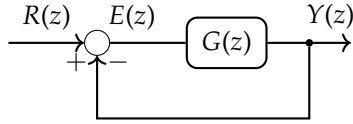


Slika 11: Blok dijagram digitalnog sistema

Upućujemo čitaoca na prethodni primer ili na poglavlje *Digitalni ekvivalent funkcije prenosa*, odakle se jasno vidi da se digitalni ekvivalent funkcije prenosa  $G(s)$  izračunava na sledeći način

$$G(z) = \frac{z-1}{z} \mathfrak{Z} \left( \frac{G(s)}{s} \right) = \frac{z-1}{z} \mathfrak{Z} \left( \frac{K}{s^2(s+1)} \right).$$

Uvođenjem digitalnog ekvivalenta  $G(z)$  sistem sa slike 11 se sada može predstaviti na sledeć način, slika 12



Slika 12: Blok dijagram diskretnog sistema - digitalni ekvivalent

Digitalni sistem predstavljen slikom 12 je sada osnova dalje analize diskretnog sistema. Prvi korak u analizi, je dalje izračunavanje funkcije diskretnog prenosa  $G(z)$

$$\begin{aligned} G(z) &= \frac{z-1}{z} \mathfrak{Z} \left( \frac{K}{s^2(s+1)} \right) = K \frac{z-1}{z} \mathfrak{Z} \left( \frac{1}{s^2} - \frac{1}{s} + \frac{1}{s+1} \right) \\ &= K \frac{z-1}{z} \left( \frac{Tz}{(z-1)^2} - \frac{z}{z-1} + \frac{z}{z-e^{-T}} \right) \\ &= K \frac{(T-1-e^{-T})z + (1-e^{-T}-Te^{-T})}{(z-1)(z-e^{-T})}. \end{aligned}$$

Ako pretpostavimo da je vreme odabiranja  $T = 1s$ , tada  $G(z)$  postaje

$$G(z) = K \frac{0.3679z + 0.2642}{(z - 0.3679)(z - 1)}.$$

Karakteristični polinom <sup>10</sup> je imenilac funkcije spregnutog prenosa, odnosno

<sup>10</sup> Analogno, izračunavanju karakterističnog polinoma kontinualnog sistema  $1 + G(z)$

$$W_s(z) = \frac{Y(z)}{R(z)} = K \frac{0.3679z + 0.2642}{z^2 + (0.3679K - 1.3679)z + 0.3679 + 0.2642K}.$$

Karakteristična jednačina potrebna za analizu stabilnosti sistema je

$$f(z) = z^2 + (0.3679K - 1.3679)z + 0.3679 + 0.2642K = 0.$$

Kao se radi o polinomu drugog reda, analiza stabilnosti primenom Jurijevog kriterijuma je znatno olakšana i svodi se na sledeće

1.  $f(1) > 0$  ili  $1 + (0.3679K - 1.3679) + 0.3679 + 0.2642K > 0$ , što se svodi na uslov  $K > 0$
2.  $(-1)^2 f(-1) > 0$  ili  $1 - (0.3679K - 1.3679) + 0.3679 + 0.2642K > 0$ , što se svodi na  $K < 26.382$

3.  $|0.3679 + 0.2642K| < 1$ , što se svodi na  $-5.1755 < K < 2.3925$

Objedinjujući ova tri uslova Jurijevog kriterijuma, dobijamo da pojačanje mora da bude u opsegu  $0 < K < 2.3925$ , da bi diskretni sistem bio stabilan. Podsećamo da je odgovarajući kontinualan sistem bio stabilan za svako  $K > 0$ .

Rezimirajući ovaj primer, primećujemo da smo od početnog apsolutno stabilnog kontinualnog sistema  $K > 0$ , uvođenjem A/D i D/A konverzije, bez ikakve dodatne obrade signala, dobili uslovno stabilan sistem, sa veoma uskim dozvoljenim opsegom za pojačanje  $0 < K < 2.3925$ . Sem u nekim specijalnim slučajevima<sup>11</sup>, ovo je markantna osobina diskretnih sistema, da imaju suženi opseg parametara, koji opredeljuju stabilnost sistema. Primera radi, zamislite da smo za kontinualni slučaj, dobili željeno ponašanje sistema za parametar  $K = 3$ , ako bi zadržali istu vrednost paramtera i posle diskretizacije<sup>12</sup> dobili bi smo nestabilan sistem. U inženjerskoj praksi, posebno ako vreme odabiranja nije dovoljno malo, ovo može da predstavlja veliki problem. Odnosno, ako vreme odabiranja nije dovoljno malo, analogija ponašanja kontinualnih i diskretnih sistema je prilično narušena i mora se zaista voditi računa o dozvoljenom opsegu parametara.

Kako smo više puta spomenuli pojam „dovoljno malo vreme odabiranja“, čitaocu ostavljamo da ponovi analizu stabilnosti iz ovog primera za  $T = 0.1s$  i izvede zaključke samostalno.

<sup>11</sup> Ovi specijalni slučajevi, nisu od posebnog značaja i više predstavljaju matematički trik, nego pravilo.

<sup>12</sup> Na primer, uveli smo digitalni regulator, koji ima samo proporcionalno dejstvo.