

IV СИМУЛАЦИЈА СИСТЕМА ОПИСАНОГ МАТГМ. Мод

Дефиниција Лапласове трансформације:

$$F(s) = \int_0^\infty f(t) e^{-st} dt$$

\int - Лапласов оператор

s - комплексна промјенљива п.т.

$f(t)$ - временски записан сигнал

$F(s)$ - комплексан лик

Инверзна Лапласова трансформација:

$$f(t) = \mathcal{L}^{-1}\{F(s)\} = \frac{1}{2\pi j} \int_{Y-j\omega}^{Y+j\omega} F(s) e^{st} ds$$

Особине:

* линеарност

* чисто времанско кашњење

* изврг ортингала

* изменење комплексног лика

* контолија ортингала

* изврг компл. лика трансфредносћи

① Линеаризация

$$\mathcal{L}\{a_1 f_1(t) + a_2 f_2(t)\} = a_1 F_1(s) + a_2 F_2(s)$$

$$\begin{aligned} \mathcal{L}\{a_1 f_1(t) + a_2 f_2(t)\} &= \int_0^\infty (a_1 f_1(t) + a_2 f_2(t)) e^{-st} dt \\ &= a_1 \int_0^\infty f_1(t) e^{-st} dt + a_2 \int_0^\infty f_2(t) e^{-st} dt \\ &= a_1 \mathcal{L}\{f_1(t)\} + a_2 \mathcal{L}\{f_2(t)\} = a_1 F_1(s) + a_2 F_2(s) \end{aligned}$$

② Установка временного начальчес

$$\mathcal{L}\{f(t-\tau)\} = e^{-s\tau} F(s)$$

$$\begin{aligned} \mathcal{L}\{f(t-\tau)\} &= \int_0^\infty f(t-\tau) e^{-st} dt = e^{-s\tau} \int_{-\infty}^\infty f(\vartheta) e^{-s(\vartheta+\tau)} d\vartheta \\ &= e^{-s\tau} \int_0^\infty f(\vartheta) e^{-s\vartheta} d\vartheta = e^{-s\tau} F(s) \end{aligned}$$

доказуем: $\underline{\underline{t - \tau = \omega}}$

③ Помехающее комплексной лини

$$\mathcal{L}\{e^{at} f(t)\} = F(s+a)$$

$$\mathcal{L}\{e^{-at} f(t)\} = \int_0^\infty f(t) e^{-(s+a)t} dt = F(s+a)$$

④ Установка определена

$$\mathcal{L}\left\{\frac{df(t)}{dt}\right\} = SF(s) - f(0)$$

$$\begin{aligned} \mathcal{L}\left\{\frac{df(t)}{dt}\right\} &= \int_0^\infty \left(\frac{df(t)}{dt}\right) e^{-st} dt = \int_0^\infty \frac{d}{dt} (f(t) e^{-st}) dt + \int_0^\infty f(t) e^{-st} dt \\ &= f(t) e^{-st} \Big|_0^\infty + SF(s) = 0 - f(0) + SF(s) \end{aligned}$$

(5) Чиншвирсан орбитонала

$$\mathcal{L} \left\{ \int_0^t f(t) dt \right\} = \frac{F(s)}{s}$$

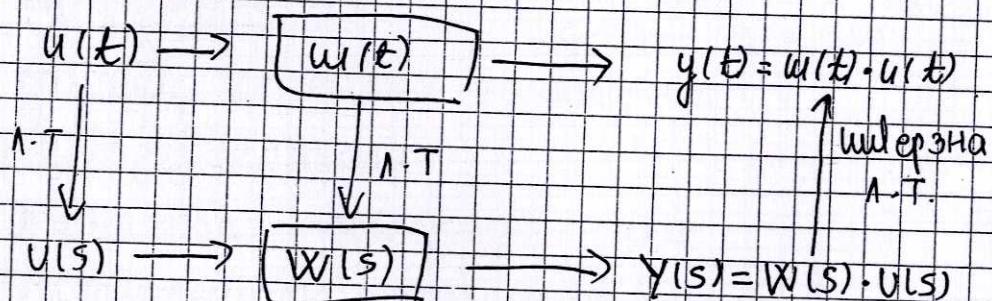
$$F(s) = \int_0^\infty f(t) e^{-st} dt = \left(e^{-st} \int_0^t f(\tau) d\tau \right) \Big|_0^\infty + s \int_0^\infty e^{-st} \int_0^t f(\tau) d\tau dt$$

$$= s \mathcal{L} \left\{ \int_0^t f(t) dt \right\} // s$$

Нийнээ юу иржүүлж болох сэсээ?

s-Лапласын орбитональ

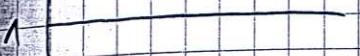
Хадаа сэсээ формира нийнээ лапласын?



Лаңғаралық побудовы анықтау

① Көлісажық анықтау

$h(t) \uparrow$

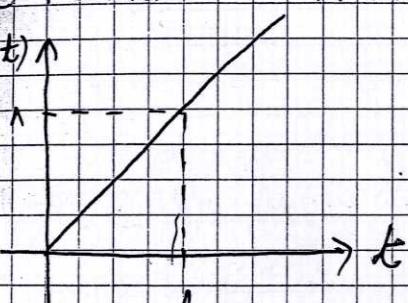


$$h(t) = \begin{cases} 1, & t \geq 0 \\ 0, & t < 0 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \mathcal{L}(h(t)) &= \int_0^\infty h(t) e^{-st} dt \\ &= \int_0^\infty 1 \cdot e^{-st} dt = -\frac{e^{-st}}{s} \Big|_0^\infty \\ &= 0 - \left(-\frac{1}{s}\right) = \frac{1}{s} \end{aligned}$$

② Равнин анықтау

$r(t) \uparrow$



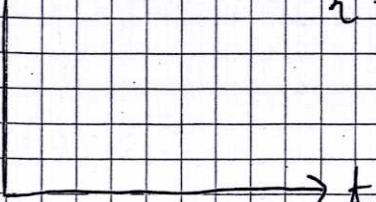
$$r(t) = \begin{cases} t, & t \geq 0 \\ 0, & t < 0 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} u = t &\quad du = e^{-st} \\ du = dt &\quad \Leftrightarrow -\frac{e^{-st}}{s} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathcal{L}(r(t)) &= \int_0^\infty r(t) e^{-st} dt \\ &= \int_0^\infty t \cdot e^{-st} dt \\ &= t \cdot \left(-\frac{e^{-st}}{s}\right) \Big|_0^\infty + \int_0^\infty \frac{e^{-st}}{s} dt \\ &= 0 + -\frac{e^{-st}}{s^2} \Big|_0^\infty = \frac{1}{s^2} \end{aligned}$$

③ Дұрактас анықтау

$\delta(t) \uparrow$



$$\delta(t) = \begin{cases} \infty, & t=0 \\ 0, & t \neq 0 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \mathcal{L}(\delta(t)) &= \int_0^\infty \frac{d\delta(t)}{dt} dt = \int_0^\infty \delta'(t) dt \\ &= S \cdot \frac{1}{S} = 1 \end{aligned}$$

(24) Φ -ја преноса сачињена са једним улазом/излазом

Φ -ја преноса је однос из излазног $Y(s) = \sum \{y(t)\}$ и улазног $U(s) = \sum \{u(t)\} s$ сигнала, када су почетне предности $y(0) = 0$.

$$\frac{Y(s)}{U(s)} = W(s)$$

$$U(s) \rightarrow [W(s)] \rightarrow Y(s)$$

- кашићење поделујемо тако што Φ -ју умножимо са e^{-st}

$$G(s) = \frac{k}{1-Ts} e^{-st} \quad t - \text{lp-кашићење}$$

- $W(s) = \frac{P(s)}{Q(s)}$ - нуле
и полови

- $W(s) = \frac{P(s)}{Q(s)} = \frac{P_n s^n + \dots + P_1 s + P_0}{s^n + \dots + Q_1 s + Q_0} \Rightarrow$ реализације Φ -је преноса

- раздвојен облик:

$$W(s) = k \cdot \frac{(s-t_1) \dots (s-t_m)}{(s-r_1) \dots (s-r_n)}$$

$r_1 \dots r_m$ - нуле

$t_1 \dots t_n$ - полови

k - појачавање

- Φ -ја преноса мулти варијабилног сачињена:

$$G_{Mg}(s) = \frac{Y_N(s)}{U_g(s)}$$

$$Y(s) = G(s) \cdot U(s)$$

$$G(s) = \begin{bmatrix} G_{11}(s) & G_{12}(s) & \dots & G_{1m}(s) \\ G_{21}(s) & \dots & \dots & G_{2m}(s) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ G_{m1}(s) & G_{m2}(s) & \dots & G_{mm}(s) \end{bmatrix}$$

$$U(s) = \begin{bmatrix} U_1(s) \\ \vdots \\ U_m(s) \end{bmatrix}$$

$$Y(s) = \begin{bmatrix} Y_1(s) \\ \vdots \\ Y_m(s) \end{bmatrix}$$

3) Защо је модел на поступку дају збиром где поступак деснат збиру огива на је где поступак диначно?

$$y_1 + y_2 = f(u_1 + u_2) = f(u_1) + f(u_2)$$

= ирични ациеризму ик

25) Аналитичко рачунаше излаза применом ЛТ

1) Кораки:

$$F(s) = \frac{P(s)}{Q(s)} = \frac{b_m s^m + b_{m-1} s^{m-1} + \dots + b_1 s + b_0}{s^n + a_{n-1} s^{n-1} + \dots + a_1 s + a_0}$$

1) Рачавине $F(s)$ на пару. садирке

2) Преознаваше сабираше у шашичима 1.7 и описане оличина

3) Ог поседног значаја су чолови о-је, ог који замиштили означавање огива: ω

1) Крижично-аериодичан огив

- чолови реални и различима једнаки, $\epsilon=1, D=0$

2) аи ериодичан

- -и- и различими $\epsilon > 1, D > 0$

3) притулено перодичан

- чолови обаво комплексни са нет. реалним делом:

$$0 \leq \epsilon < 1$$

неприменим

4) перодичан $\epsilon = 0, D < 0$

- чолови -и- са реалним делом нула

$$D = \epsilon^2 - 1 \quad \text{дисприминанта}$$

(26) Нап. израчунаваје излаза миједарног модела
у промету штака. Фундаментална

$$\dot{X}(t) = AX(t) + BU(t)$$

$$A = n \times n$$

$$C = r \times n$$

$$Y(t) = CX(t) + DU(t)$$

$$B = n \times m$$

$$D = r \times m$$

* разбједи:

$$x_1(t) = a_{11}x_1(t) + \dots + a_{1n}x_n(t) + b_{11}(t) + \dots + b_{1m}(t)$$

$$\vdots$$

$$x_n(t) = a_{nn}(t) + \dots + a_{nn}x_n(t) + b_{nn}(t) + \dots + b_{nm}(t)$$

$$\vdots$$

$$y_r(t) = c_{11}x_1(t) + \dots + c_{nn}x_n(t) + d_{11}(t) + \dots + d_{nm}(t)$$

* Фундаментална:

$$\Phi(t) = \mathcal{L}^{-1}\{\Phi(s)\}, \quad \Phi(s) = (sI - A)^{-1}$$

$$\Phi(t) = e^{At}, \quad A - \text{секанар}$$

* Како се добијају променљиве и излаз?

$$\dot{X}(t) = A \cdot X(t) + BU(t) / \mathcal{L}$$

$$sX(s) - X_0 = A \cdot X(s) + BU(s)$$

$$(sI - A)X(s) = X_0 + BU(s)$$

$$X(s) = (sI - A)^{-1}X_0 + (sI - A)^{-1}BU(s) / \mathcal{L}^{-1}$$

$$X(t) = \Phi(t)X_0 + \int_0^t \Phi(t-\tau)BU(\tau)d\tau \quad \text{излаз за вртеже}$$

$$\Phi(t) = \mathcal{L}^{-1}\{(sI - A)^{-1}\} + \text{ограничен фунд.}$$

енг

$$y(t) = Cx(t) + Du(t)$$

$$y(t) = Cb(t)u_0 + C \int_0^t \phi(t-\tau)Bu(\tau)d\tau + du(t) \quad \# из 1 аз$$

27. Нумерично израчунавање излаза линеарног временски дискретног модела у простору сања

- временски дискрт. модели су погодни за нумерично израчунавање модела

$$x(n) = Ex(0) + Fu(0) \quad | \quad \text{време, ћиј. дискр. временски}$$

$$x(1) = Ex(0) + Fu(1) \quad | \quad \text{штетици } t=k\tau$$

$$\vdots$$

$$x(k+1) = Ex(k) + Fu(k)$$

✓

- пример:

- да би нумерички израчунали излазе, необходно је да прво аналишички решење \mathbf{x} и $\mathbf{f} \Rightarrow$

(18) Нумерички поступак добијања линеарног дискретног модела у врсници са

1. линеаран конт. модел у ис

$$\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t)$$

$$y(t) = Cx(t) + Du(t)$$

2. линеаран дискретан модел у ис

$$x(k+1) = Ex(k) + Fu(k)$$

$$y(k) = Cx(k) + Du(k)$$

3. Идејни начинце лин. дискр. модела

-14. решавање

4. Нумерични поступак

-шрафтимо потодне шрансформације за добијање

$$x(t) = P \cdot \tilde{x}(t)$$

$$\dot{\tilde{x}}(t) = \tilde{A} \cdot \tilde{x}(t) + \tilde{B}u(t)$$

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} \lambda_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & \cdots & \lambda_n \end{bmatrix} \Rightarrow \tilde{D}(t) = \begin{bmatrix} e^{\lambda_1 t} & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & \cdots & e^{\lambda_n t} \end{bmatrix}$$

$$\dot{x}(t) = A \cdot x(t) + Bu(t)$$

$$\tilde{\dot{x}}(t) = P^{-1} \cdot \dot{\tilde{x}}(t) = P^{-1} \cdot (A \tilde{x}(t) + Bu(t))$$

$$= \underbrace{P^{-1}Ax(t)}_{\tilde{A}} + \underbrace{P^{-1}Bu(t)}_{\tilde{B}}$$

$$A \cdot P = \tilde{A}, P \cdot \tilde{A}$$

$$A \cdot [P_1 \ P_2 \ \dots \ P_n] = [P_1 \ P_2 \ \dots \ P_n] \cdot \begin{bmatrix} \lambda_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & \cdots & \lambda_n \end{bmatrix}$$

λ_i = дължината на собствени членове A

P_n = дължината на собствени членове A

$$A \cdot p_i = p_i \cdot \lambda_i$$

* нажа настъпва дължината на собствени членове A, а горният израз изразува матрицата P, настъпването е че:

$$\tilde{x}(t) = \tilde{A} \cdot \tilde{x}(t) + \tilde{B} u(t) / \lambda$$

$$s \cdot \tilde{x}(s) - \tilde{x}_0 = \tilde{A} \tilde{x}(s) + \tilde{B} u(s)$$

$$\tilde{x}(s) = (sI - \tilde{A})^{-1} \cdot (\tilde{B} u(s) + sI \tilde{x}_0)$$

$$P^{-1} \tilde{x}(s) = (sI - \tilde{A})^{-1} \cdot P^{-1} \tilde{x}_0 + (sI - \tilde{A})^{-1} \cdot \tilde{B} u(s)$$

$$x(s) = P(sI - \tilde{A})^{-1} \cdot P^{-1} \tilde{x}_0 + P(sI - \tilde{A})^{-1} \cdot P^{-1} \tilde{B} u(s)$$

$$R(s) = (sI - A)^{-1} = P \cdot (sI - \tilde{A}) \cdot P^{-1}$$

$$\Phi(t) = P \cdot e^{\tilde{A}t} \cdot P^{-1}$$

$$G = \Phi(t) = P \cdot \tilde{\Phi}(t) \cdot P^{-1}$$

$$F = \left(\int_0^t e^{\tilde{A}t} dt \right) \cdot B = P \cdot \tilde{A}^{-1} \cdot (e^{\tilde{A}t} - I) \cdot P^{-1} B - P \tilde{A}^{-1} \cdot \tilde{\Phi}(t) \cdot P^{-1} \cdot B$$

(29) Динамични модели..

* Гаус-Ньютоњев алгоритам

- ког примене Гаус-Ньютоњев алгоритам, шрећа дефиниција, лектор ф-ја облика $f(x)=0$ и Јакобидан $\nabla f(x)$

- особине су:

* брзо заравалаве (компј. у оквиру итерација)

* могућа гулер. у иочешњим итерацијама

* велики број итерација

$$\Delta x_k = -(\nabla^T(x_k) \nabla(x_k))^{-1} \nabla^T(x_k) f(x_k)$$

x - лектор промјенљивих које се штапле

Δx_k - корекција у k -тоз итерацији итеративног поступка

$f(x_k) = 0$ је систем ј-на који решавамо

$\nabla(x_k)$ је Јакобидан, јж $\nabla f(x_k)$

- до минимума Δx_k се долази итеративно, где је

$$\Delta x_k = \Delta x, \quad x_{k+1} = x_k + \Delta x_k, \quad k=0,1,2.$$

- њоштаван се завршава за:

- $\|\Delta x_k\| < \epsilon_x$
- $\nabla(x_k) < \epsilon_f$
- $k > k_{max}$

① Шта је φ-ја преноса?

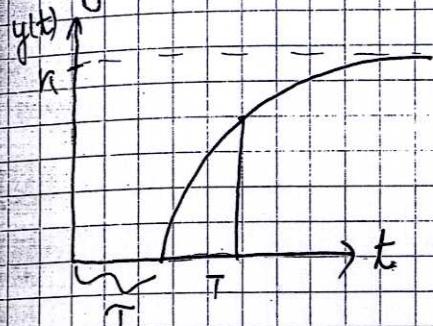
16. писаме

② Модел I. реда (формула)

$$G(s) = \frac{K}{1+Ts} e^{-Ts}$$

$$G(s) = \frac{K}{1+Ts} e^{-Ts}$$

③ Огзив модела на јединичну подудару - График



k - издашче

T - временска константа

T - временско кашњење

$$G(s) = \frac{K}{1+Ts} e^{-Ts}$$

④ Кашњење модела I реда

- φ-ја преноса се множи са e^{-Ts} , где је T представља временско кашњење.

⑤ Модел 2. реда (формула)

$$G(s) = \frac{K w_0^2}{s^2 + 2\xi w_0 s + w_0^2} e^{-Ts}$$

k - стапично издашче

w₀ - нейтрална природна честота

ξ - кофицијент апогушења

⑥ Критично апериодични огзив

w₀ и ξ увијуш на карактер је оптимална

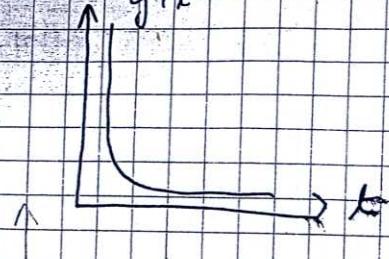
ε>1 > издашче

$$s_{1,2} = -\xi w_0 \pm j w_0 \sqrt{\xi^2 - 1} \Rightarrow \text{реални корени } \xi \geq 1$$

$$s_{1,2} = -\xi w_0 \pm j w_0 \sqrt{1 - \xi^2} \Rightarrow \text{комплексни полови } \xi < 1$$

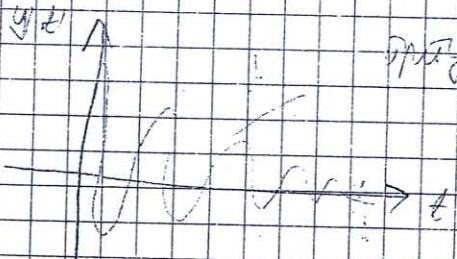
7. ПРИЧУЧЕНО ЧЕРНОДИЧАС ОДЗИЛ, ГРАДИК

y_{rk}



- ПОНОВИ РЕАЛИИ И ДРОСИЦУ

y_{rk}



ПРИЧУЧЕНО ОДЗИЛ.

С СИДЕЛ СУ

КЛУБУ И МИЛУ.

* ГРАДИЖЕНТИИ АЛГОРИТМА

- ОСОБИНЕ:
- * брзо најде једноставе у почетним итерацијама
 - * сијоро на крају
 - * лекини отр. итерација

- Назада се у ап. најсирнијет пага, због што је корекција x у даној итерацији $\Delta x_k = -h \nabla J(x_k)$, сразмерна градиџенту J са супротним предзнаком.

- Гради лекини отр. итерација јер су излоги у околним кука лема малу да је у охк лема мало

$$\cdot J(x_0) > J(x_1) \dots > J(x_k)$$

Ако $\cancel{x} \cancel{J(x_{k+1})} = J(\cancel{x_k + \Delta x_k})$

$$J(x_k) = \frac{1}{2} f^T(x_k) \cdot f(x_k)$$

$$\Delta x_k = -h \cdot \nabla J(x_k), h > 0$$

$$\nabla J(x_k) = \nabla(f^T(x_k) \cdot f(x_k)) = J^T(x_k) \cdot f(x_k)$$

$$\Delta x_k = -h \cdot J^T(x_k) \cdot f(x_k)$$

* Нелендер - Маркарт алгоритам

- компонентије Јаус-Нучиног и Градијентни

= брзи искрекцији градиј., а чисти Јаус-Нучиног

$$\Delta x_k = -(J^T(x_k) \cdot J(x_k) + \tilde{x}_k I)^{-1} J^T(x_k) \cdot f(x_k)$$

\tilde{x}_k - предност која се мешави у сконада алгоритма

$$x_k = \begin{cases} v x_{k-1}, & J_k \geq J_{k-1} \\ \frac{1}{\nu} x_{k-1}, & J_k < J_{k-1} \end{cases}$$

③ Нумеричко решавање алгебарских ј-на. III типови проблема. Метода најмањих квадратова

① Како изтегда минимални модел је џс?

$$x(t) = Ax(t) + Bu(t)$$

$$y(t) = Cx(t) + Du(t)$$

② III типови проблема:

① Н.Р. минималних а.ј.

- регуларни случај

- преограничен систем (ј-на метода најмањих квадратова)

② Н.Р. ненормираних а.ј. ✓

③ Како изтегда решаваје, ако је систем одређен?

- систем минималних алг. ј-на се описује са m ј-на

и n неизвестних x, $m=n$ (систем је одређен)

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$$

:

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$$

$$Ax = b \Rightarrow A = \begin{bmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}, b = \begin{bmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}, x = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$$

$$x = A^{-1}b$$

(4) -II- Неодреден?

$m \leq n$, сисијем је једнозначен и не има решење
 $m > n$

(5) -II- Пределјен?

- коришћено методом најмањих квадраша

$$3a \quad a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n - b_1 = e_1$$

⋮

$$a_m x_1 + a_{m+1}x_2 + \dots + a_n x_n - b_m = e_m$$

$$J = \frac{1}{2} \sum_{k=1}^m e_k^2 \quad \text{- минимиз. укупног одступања}$$

$$\frac{\partial J}{\partial x_i} = 0 \quad , i = 1, 2, \dots, n$$

$$X = (A^T A)^{-1} A^T b \quad \# \text{МНК}$$

$$A^* = (A^T A)^{-1} A^T \quad \# \text{у свакој врзинија маштрује } A$$

$$X = A^* b$$

(6) Немонотоне

проблем: $f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$

$$f_m(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \quad \text{тотални}$$

њујнитом методом.

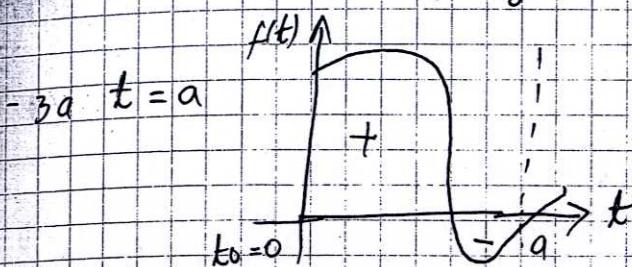
$$x_{k+1} = x_k - \frac{f'(x_k)}{f''(x_k)}, \quad k = 0, 1, \dots$$



32) Нумеричко решавање обичних диф. ј-на,
поставка, Оптероде методе и критик штетности

у проблем: $\frac{dy}{dt} = f(t), y(t_0) = y_0$

решение: $y(t) = y_0 + \int_{t_0}^t f(t) dt$



- удеја се застапила на апроксимацији:

$$y(a) = \int_{t_0}^a f(t) dt \approx \sum_{i=0}^{N-1} f(ih) h, h = 1$$

Оптероди постапките:

- разделиј y постапкот по t :

$$y_{i+1} = y_i + \Delta y = y_i + \frac{dy_i}{dt} h + \frac{d^2 y_i}{dt^2} \cdot \frac{h^2}{2!} + \dots$$

$$h = t_{i+1} - t_i$$

- за мало h

$$y_{i+1} \approx y_i + \frac{dy_i}{dt} h$$

погрешност

сашто:

- диференцирање по времену:

$$\frac{dy_{i+1}}{dt} = \frac{dy_i}{dt} + \frac{d^2 y_i}{dt^2} h \Rightarrow \frac{d^2 y_i}{dt^2} = \left(\frac{dy_{i+1}}{dt} - \frac{dy_i}{dt} \right) \frac{1}{h}$$

$$y_{i+1} = y_i + \frac{dy_i}{dt} h + \frac{d^2 y_i}{dt^2} \cdot \frac{h^2}{2!} = y_i + \frac{dy_i}{dt} h + \left(\frac{dy_{i+1}}{dt} - \frac{dy_i}{dt} \right) \frac{h}{2}$$

$$\Rightarrow y_{i+1}^* = y_i + \frac{dy_i}{dt} \cdot h \Rightarrow \varepsilon_i = \left(\frac{dy_{i+1}}{dt} - \frac{dy_i}{dt} \right) \frac{h}{2}$$

$$- корекција: y_{i+1}^c = y_{i+1}^* + \varepsilon_i$$

(33) Рунд-Кута методе

① Описиши шта је Ради, који му је чисто, ог чега креће и шта му је познато?

- решава обичне диф. ј-не I реда

- уочиштимо су Ојлеров постулат, челик чланови који доне апроксимирају шранету предност

- ако користимо 2 члана, отуда се говори о методама 2. реда ...

- познато је y_i и t_i штештику и излог $f(y_i, t_i)$, а штани y_{i+1}

② Како РКМ решава диф. ј-не има реда?

Прештре их је систем од n диф. ј-на првог реда, узима се n к-омјузивних, др. помико има j -ти је систем = n промјезивих

③ Зашто говоримо о фамилији РКМ 2-реда?

- РКМ улоге независне параметре тје пасиву одлога избора тих обих предности и

④ Како би РК реализовао Ојлеров ј-му 2-реда?

- улогу 3 константи C_1, C_2, α_2

$$y_{i+1} = y_i + C_1 k_1 + C_2 k_2$$

$$k_1 = f(y_i, t_i) h$$

$$k_2 = f(y_i + \alpha_2 k_1, t_i + \alpha_2 h) h$$

- добијамо систем 2 ј-не са 3 неизвестне

④ Круши модели

- ког КН неке прајдент синтаксе се могу мешавији јесам
што у односу на интервал апсолуције, а друге много
јрније. Методе које имају дизајнирање за круше моделе
ти су скапакре, јер не прилагоју малу корак интерва-
лује

⑤ добре и лоше особине

- добре: барају апраксије. од Одржавају пошуму
- лоше: методе 2. реда немају тачност па се користе
методе 3. реда

⑥ Је су апраксимације?

- је линијим геновима Предпородији реда

⑦ Шта значи РК 45?

- представља РК методу 4-5 реда
- када из Предпородији реда узимамо првих 5
сајурака добијамо РК 45.

$$y_{i+1} = y_i + c_1 k_1 + c_2 k_2$$

$$k_1 = f(y_i, t_i) \cdot h$$

$$k_2 = f(y_i + a_2 k_1, t_i + \theta_2 h) \cdot h$$

(3) ¹ Шта је симулација блок генератора и који су величине елем.?

- Графичка представа машине можда
- елементи: праче, шупчи, сечачи, садирачи

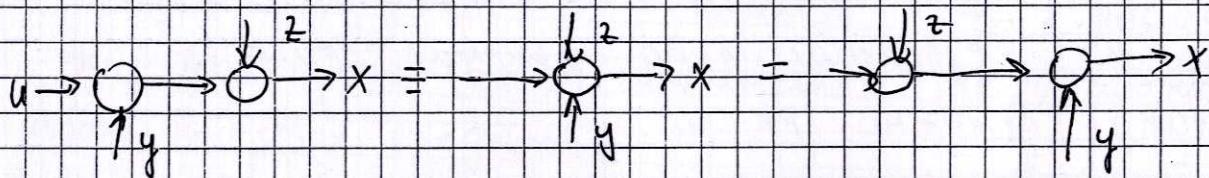
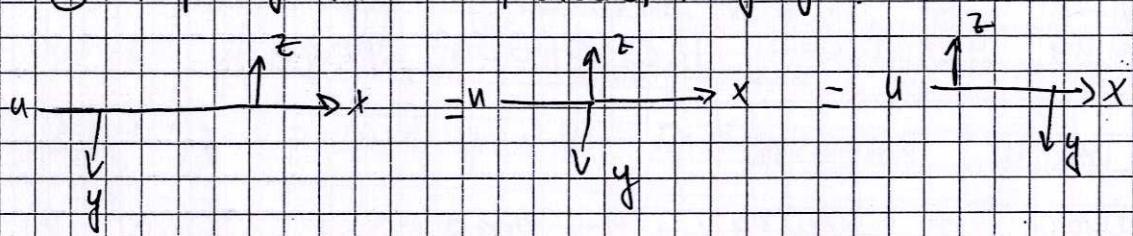
(2) Основне трансф.

* Редна лежа $G = G_1 \cdot G_2$

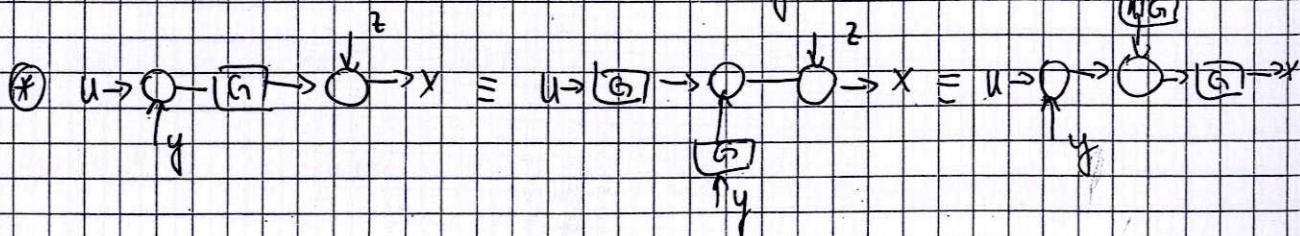
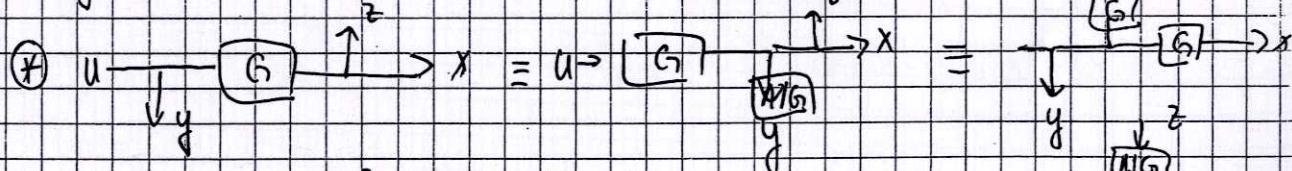
* Паралелна -||- $U \rightarrow G_1 + G_2$

* Укупн. серија $U \rightarrow G_1 \cdot G_2$

(3) Примједба на трансформаторе:



(4) Јединствене трансф.



④ пример

често?

⑤ Када и зашто користимо једноставне штапове?

- када нямамо да употребимо апликатуру. Ф-је преноса како јесмо додали Ф-ју преноса
- уколико не можемо испоручити неку од оваквих штапова, шта да користимо једноставне ✓