

15.10.2020

## Теория на приближения

Задача на лагранж

$$x_0 < x_1 < \dots < x_n$$

$$f(x_0), \dots, f(x_n)$$

$$L_n(f; x) = \sum_{k=0}^n l_k(x) f(x_k)$$

$$L_n(f; x) \in T_n$$

$$L_n(f; x_i) = f(x_i)$$

$$i = 0, 1, \dots, n$$

У3 на лагранж ищ еднотвърде  
премест

$$l_k(x) = \frac{\omega(x)}{(x - x_k) \omega'(x_k)}$$

Задача на Ермит

$$x_0 < x_1 < \dots < x_n$$

$v_0, v_1, \dots, v_n$  - кратност на  
възите

$$v_0 + v_1 + \dots + v_n = N+1$$

f - фунц., за която знаем

$$f(x_0), f'(x_0), \dots, f^{(v_0-1)}(x_0)$$

⋮

$$f(x_n), f'(x_n), \dots, f^{(v_n-1)}(x_n)$$

$$M_n(f; x) \in T_n, \text{ такъв че}$$

$$M_n^{(\lambda)}(f; x_k) = f^{(\lambda)}(x_k),$$

$$\lambda = 0, 1, \dots, n$$

$$k = 0, 1, \dots, v_{k-1}$$

Други интерполационни задачи ищ еднотвърде  
премест

Друга интерполационна задача!

за дадени възи

$$x_0 < x_1 < \dots < x_n,$$

$$n$$
 члн неогр. числ  $\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_n$ ,

$$0 \leq \lambda_i \leq 1,$$

Търсим пълном.  $P(x) \in T_n$ , такъв че

$$P_{(x_k)}^{(\lambda_k)} = f^{(\lambda_k)} \text{ за } k = 0, 1, \dots, n$$

Typ. 1 Тривим наннан  $p(x) \in \mathbb{K}_{m+n-1}$ , такоб же

$$P(-1) = 1$$

$$P'(0) = 7$$

$$P(1) = 2$$

$$x_0 = -1, x_1 = 0, x_2 = 1$$

$$\lambda_0 = 0, \lambda_1 = 1, \lambda_2 = 0$$

$$P(x) = ax^2 + bx + c,$$

$$P'(x) = 2ax + b$$

$$\begin{cases} a - b + c = 1 \\ 2a + b = 7 \\ a + b + c = 2 \end{cases} \text{ - преопредельна система}$$

Загората може решення

Обыкновена интерполаційна задача

$$x_0 = \alpha, x_1 = \beta$$

(0 ≤)  $x_1 < x_2 < \dots < x_m$  - які місця

(0 ≤)  $\mu_1 < \mu_2 < \dots < \mu_n$  - які місця

$f_{01}, f_{02}, \dots, f_{0m}$  - функції в точках

$f_{11}, f_{12}, \dots, f_{1n}$

Тривим наннан  $P(x) \in \mathbb{K}_{m+n-1}$ , такоб же

$$(1) \quad \begin{cases} P^{(x_i)}_{(a)} = f_{0i}, i = 1, \dots, m \\ P^{(M_i)}_{(b)} = f_{1i}, i = 1, \dots, n \end{cases}$$

$$P(x) = c_0 + c_1 x + \dots + c_{m+n-1} x^{m+n-1}$$

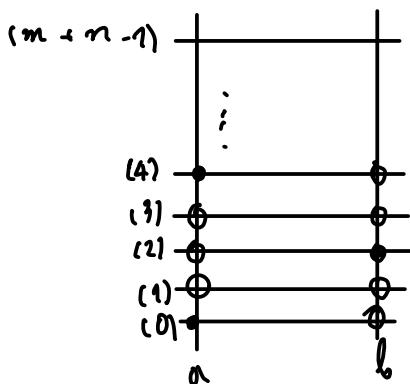
(1) є експоненціальною системою  $m+n$  невідомих з прв.

нега с максимален коекспонент на  $p(x)$  (което  $m+n$  е брой). Тази методика има еднакво време на търсене и само търсене, като скомбинирана система

$$(2) \quad \left| \begin{array}{l} p^{(\lambda_i)}(a) = 0, i = 1, \dots, m \\ p^{(\mu_j)}(b) = 0, j = 1, \dots, n \end{array} \right.$$

има само търсено време, т.е.

$$c_0 = c_1 = \dots = c_{m+n-1} = 0$$



Какви ограничения предлага да иматиме на числата  $(\lambda_i)_1^m$  и  $(\mu_j)_1^n$ , така че (2) да има само търсено време?

Нека  $M_k$  е броят на четните точки на  $k$ -то ниво и всички не-четни точки  $(k=0, 1, \dots, m+n-1)$ .

Търсене на търсени членове за стойността на  $p(x)$

$$\text{б } x=a \text{ и } x=b$$

$\Rightarrow p(x) \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$  няма е решението на (2)

$\Rightarrow$  необходимото нулиране е  $M_0 \geq 0$ , т.е. на ниво 0 да има поне една четна точка.

Ако  $M_1 = 1$  (на ниво 0 и 1 има само 1 четна 1 четна точка) и броят на, тързаните четни точки трябва да е на ниво 0.

Нека например  $x_1 = 0$ . Търсене пакети от  $p(x) = x - a$  и нули на (2) (условията за пропълване от първ 2 и нобъд не са изпълнени)

$\Rightarrow M_0 \geq 2$  (на ниво 0 и 1 трябва да има поне 2 четни точки).

Разглежданите точки, отнасящи до ниво 0, са необходимите членове

(2) да има само нулево грешение е

$$M_k \geq k+1 \text{ за } k=0, 1, \dots, m+n-1 \quad (\gamma_{T_L} / \text{условие на Тийо})$$

Ние ѝ доказваме по-както.

Само ти ѝ доказваме, че  $(\gamma_{T_L})$  е достатъчно за това (2) да има само нулево грешение  $P(x) = 0$ , и съответно да е достатъчно условието за това двукратната интерполяционна задача (1) да има единствено грешение.

За целта ѝ доказваме, че ако  $(\gamma_{T_L})$  е изпълнено и  $p(x) \in \mathcal{P}_{m+n-1}$  удовлетворява (2), тогава

$p^{(k)}_{(x)}$  има нуле  $M_{k-k}$  между  $\alpha, \beta$  за  $k=0, 1, \dots, m+n-1$  независимо от  $k$ .

$k=0$  -  $p(x)$  има нуле  $M_0 = 0 = M_0$  между  $\alpha, \beta$  - вярно по условие

Da предположим, че за некое  $K$ ,  $p^{(K)}_{(x)}$  има нуле  $M_{K-K}$  между  $\alpha, \beta$ . По теоремата на Рол,  $p^{(K+1)}_{(x)}$  има нуле  $M_{K-K-1}$  между  $\alpha, \beta$

$\Rightarrow p^{(K+1)}_{(x)}$  има нуле  $M_{K-K-1} + 1$  след съдържанието на то че  $K+1 = M_{K+1} - K - 1$

$\Rightarrow$  предположението е вярно за  $K+1$ .

$$K = m+n-1$$

(1)  $p^{(m+n-1)}_{(x)}$  има нуле  $\underbrace{M_{m+n-1}}_{m+n} - (m+n-1) = 1$  между  $\alpha, \beta$

и то  $p \in \mathcal{P}_{m+n-1}$

$p^{(m+n-1)}_{(x)}$  е константа

$\Rightarrow p \in \mathcal{P}_{m+n-2} \Rightarrow p \in \mathcal{P}_{m+n-3} \Rightarrow p = 0$

## Интервалондната задача на Бирескоф (УЗТ)

$E = (e_{ij})_{i,j=0}^{n,r}$  - матрица на инцидентност, ако  $e_{ij} \in \{0,1\}$  и

$$|E| := \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^r e_{ij} = r+1$$

$\bar{x} = (x_0, x_1, \dots, x_n)$ ,  $x_0 < x_1 < \dots < x_n$  - възен

$\{f_{ij} \in \mathbb{R} : e_{ij} = 1\}$  - датки

Търсит помощ  $P(x) \in \mathcal{P}_M$ , такъв че

$$P_{(x_i)}^{(j)} = f_{ij} \quad \forall i, j : e_{ij} = 1$$

Търси задача на барелото

$$e_{ii} = 1, \quad i = 0, 1, \dots, n$$

$$e_{ij} = 0 \quad \forall j \neq i$$

Търси задача на Ернст  
 $i$ -търт стр в  $E$  на възен  
 $(\underbrace{1, 1, \dots, 1}_{v_i}, 0, \dots, 0), \quad i = 0, \dots, n$   
 $v_i$  единици

за  $k = 0, 1, \dots, r$

$M_k := \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^k e_{ij}$  - брой на единиците в съфакторите на  $E$  с  
номера  $0, 1, \dots, k$ .

Условие на Тория:  $M_k = k+1$  за  $k = 0, 1, \dots, |E|-1$ .

Опр. 2 Казваме, че матрицата на инцидентност  $E = (e_{ij})_{i,j=0}^{n,r}$  е балансирана, ако за всеки възен  $x_0 < x_1 < \dots < x_n$

и датки  $\{f_{ij} : e_{ij} = 1\}$ ,

УЗТ има единствено решение.

Т-ма 3 Условието на Тория е необходимо за това матрицата на инцидентност  $E$  да е балансирана.

Д-бо Много  $\bar{x} = (x_0, x_1, \dots, x_n), \quad x_0 < x_1 < \dots < x_n$  е предизвикан

вектор от върхъм. Числото  $U_{\{j\}}$  за това едноцветно време при пропътване от даден  $\ell$  е еквивалентно с това  $U_{\{j\}}$  при идентични дадени от това същото нуево време.

Мы покажем, че ако  $(\gamma_j)$  не е нулево, тогава  $\gamma_j = 0$ .

(1)  $\left| \begin{array}{l} p^{(j)}(x_i) = 0 \\ p \in \mathcal{T}_{L_K} \end{array} \right. \forall e_{i,j} = 1$  това нуево време

Да предположим, че членовете на  $\Gamma_{\text{свя}}$  не е нулево. Нека  $k$  е индексът, за който  $M_k \leq k$ . Тогава очевидно, че в  $k$ -ия столбец на  $E$  има единица.

Нека броят на единиците в столбцовете на  $E$  с номера  $0, 1, \dots, k-1$  е  $l$ ,  $l \leq k$ .

Нека  $e_{i_1, j_1} = e_{i_2, j_2} = \dots = e_{i_l, j_l} = 1$  са броятът техни единици, когато  $j_s < k$ ,  $s = 1, \dots, l$ .

Мы покажем, че съществува пакет  $p(x) \in \mathcal{T}_{L_K}$ , такъв че  $p^{(j_s)}(x_{i_s}) = 0$  за  $s = 1, 2, \dots, l$ .

Мы покажем, че съществува нуевъв пакет  $p \in \mathcal{T}_{L_K}$ :

$$p^{(j_s)}(x_{i_s}) = 0 \text{ за } s = 1, 2, \dots, l$$

Да разгледаме векторите

$$\left| \begin{array}{l} \{x^m\}^{(j_1)} \\ x = x_{i_1} \end{array} \right. \quad \left| \begin{array}{l} \{x^m\}^{(j_2)} \\ x = x_{i_2} \end{array} \right. \quad \left| \begin{array}{l} \vdots \\ \{x^m\}^{(j_l)} \\ x = x_{i_l} \end{array} \right.$$

,  $m = 0, 1, \dots, K$  - това са  $K+1$  вектора от  $\mathbb{R}^\ell$ ,  $\ell \leq K$ .

$\Rightarrow$  Тези вектори са линейно зависими

$\Rightarrow$  Защо, че всичките  $= 0$ , това ѝ им. комбинация с тези кофициенти да е равна на нулевия вектор  $\in \mathbb{R}^k$ .

Еквивалентно, ненулевият пакет

$$p(x) = \sum_{m=0}^k \beta_m x^m \in \mathcal{P}_k$$

изпълнява условието

$$p^{(js)}(x_{js}) = 0 \text{ за } s = 1, 2, \dots, l$$

Тогава  $p^{(j)}(x) = 0$  за всяко  $j > k$ .

$\Rightarrow$  за  $(1)$  приложава ненулево решение

$\Rightarrow E$  не е балансирана.

Пр.1 (продължение) Условието от т-ма 3 не е достатъчно. За загадата, матрицата на инициалност има вида

$$E = \begin{pmatrix} f & f' & f'' \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Матрицата на инициалност за примера изпълнява условието на Йорд, но не е балансирана.

Пр.4 Блок от единици наричаме всяка максимална последователност от единици в ред на  $E$ , т.е. за блок на  $i$ -т ред между  $s$ -тата и  $(s+l)$ -тата колона имаме

$$\ell_{i,s} = \ell_{i,s+1} = \dots = \ell_{i,s+l} = 1,$$

като  $\ell_{i,s-1} = 0$  или  $s=0$

и  $\ell_{i,s+l+1} = 0$  или  $s+l=r$ .

Броят единици в един блок наричаме дължина на блока.

Блокът е рекен или некрен в зависимост от това дали  
допълнителна му е четна или не.

Блокът  $e_{i_1, i_2, \dots, i_r}$  наричане подкрепен, ако съществуват  
индекси  $(0 \leq) i_1 < i_2 < i_3 (\leq n)$  и  $(0 \leq) j_1 < j_2 (\leq r)$ , такива че

$$e_{i_1, j_1} = e_{i_2, j_2} = 1$$

В матрицата

$$E = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Блокът  $1, 1$  е подкрепен.

T-ма 5 (1969, Еникон-Марта)

Ако матрицата на инцидентност удовлетворява условието  
на Йорка и не съдържа подкрепени некрени блокове от едници,  
тогава  $E$  е доминирана.

D-во Инцидентна по отношение на  $|E| = r+1$ .

Така  $r=0, 1$ , няма подкрепени блокове. Тук  $r=0$  твърдението  
е очевидно, а при  $r=1$  следва от разгледената за двуточ-  
ковата интерна конгруентна задача.

Нека теоремата е вярна за некое  $r > 1$ . Ние ѝ доказваме  
за  $r+1$ .

Нека  $E := (e_{ij})_{i,j=0}^{n,r}$ ,  $|E| = r+1$

$$x := (x_0, x_1, \dots, x_r), x_0 < \dots < x_r.$$

Ние покажем, че от

$$(4) \quad p \in \pi_r, p^{(j)}(x_i) = 0 \quad \forall e_{ij} = 1$$

следва, че  $p \equiv 0$ , откъдето ние следва доминираността на  $E$ .

Условията върху  $p$  могат да се преобразуваат като  
условия върху  $p'$  по следния начин:

$$a) p^{(j)}(x_i) = 0 \Leftrightarrow p^{(j-1)}(x_i) = 0 \text{ при } j \geq 1$$

Съответно, нека  $E' = (e_{ij})_{i,j=0}^{n,r-1}$  е матрицата, получена от  $E$  след изтегляне на нулевия столб в  $E$ .

$\delta_1$  Условията  $p(x_i) = 0$  за всички  $e_{i,0} = 1$  след теоремата на Рол поставят условие за  $p'$ .

Ако  $e_{i_1,0} = e_{i_2,0} = 1$  са обе последователни единици в нулевия столб на  $E$ , тогава  $p(x_{i_1}) = p(x_{i_2}) = 0$

$\Rightarrow p'(\{z\}) = 0$  за всички  $z \in (x_{i_1}, x_{i_2})$  (нула на Рол).

$\delta_1$  Ако  $z \neq x_i$  за всички  $i$ , тогава в нулевия столб на матрицата  $E'$  въвеждане пред с една единица, оноваражда на разположението на  $z$  спрямо останалите бозии.

$\delta_2$  Ако  $z = x_i$  за всички  $i$ ,  $i_1 < i < i_2$

$\delta_{2a}$  Ако  $e_{i,1} = 0$ , тогава  $e_{i,0} = 1$

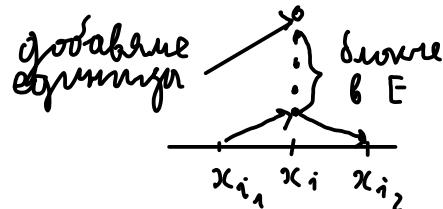
$\delta_{2b}$  Ако  $e_{i,1} = 1$ , т.е.  $e_{i,1}$  е началото на блок от единици в  $E$ , тогава в блока от единици в  $E'$  добавяне на една единица след последната.

Твърдим, че

1)  $E'$  удовлетворява усл. на Твориа

2) Не изброка подкрепени някои блокови

3)  $|E'| = r \Rightarrow$  пред.  $E'$  е балансирана



$$\Rightarrow p' = 0$$

$$\Rightarrow p \in \text{компакта и } M_0 \geq 1$$

$$\Rightarrow p = 0.$$

Т-ма 5 (Египетон - Шарма)

Ако матрицата на изпределността Е удовлетворява условието на Гюриа и не притежава подкрепени квадратни блокове от единични, тогава Е е балансирана.

Тогава  $\forall \vec{x} = (x_0, x_1, \dots, x_n), x_0 < x_1 < \dots < x_n$

$\forall$  набор от датки  $\{f_{ij} : e_{ij} = 1\}$

$\exists!$  пътище  $p \in \Pi_{|E|-1}$ , такъв че  $p^{(j)}(x_i) = f_{ij} \forall (i, j) : e_{ij} = 1$

Опр. 6 Един блок от единични в матрица на изпределност се нарича ермитов, ако започва от нулевия стълб, т.е.

$e_{i0} = e_{i1} = \dots = e_{ik} = 1$  и  $(e_{i,k+1} = 0 \text{ или } k=r)$ .

Матрицата на изпределност наричаме

- Ермитова, ако всеки ред в Е съдържа само един блок от единични, които да е ермитов.

- Квадермитова, ако всички редове на Е съдържат единичен блок от единични и той е ермитов (не може да има подкрепен блок от единични)

Л. 7 (от Т-ма 5) Една квадермитова матрица на изпределност е балансирана тогава и само тогава, като изпълнява условието на Гюриа

Д-бо

$(\Rightarrow)$  следва от Т-ма 5 на Египетон - Шарма

$(\Leftarrow)$  Видяхме, че условието на Гюриа е необходим.

Задел със майк: интернационална задача на  
Адели - Гонгаров

$$E = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & ! \\ \vdots & & & \\ 0 & \dots & 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ - единична матрица}$$

Ако  $|E| = n+1$ , то при зададени възел

$$x_0 \leq x_1 \leq \dots \leq x_n \leftarrow \begin{array}{l} \text{може неколкото възела} \\ \text{да съвпадат} \end{array}$$

и имена  $f_j$ ,  $j=0, 1, \dots, n$ ,

съществува единствен пътник  $p \in \mathcal{T}_{n+1}$ :  $p^{(m)}(x_m) = f_m$ ,  $m=0, \dots, n$

Зад. Да се покаже, че матрицата на инцидентност

$$E = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

е блокдиагонална, т.е. ща всеки надолг от възел  $x_0 < x_1 < x_2$  и

установят  $f_{00}, f_{01}$

$f_{11}, f_{14}$

$f_{20}, f_{21}$

съществува единствен пътник  $p \in \mathcal{T}_5$ , такъв че

$$p(x_0) = f_{00}, p'(x_0) = f_{01}$$

$$p'(x_1) = f_{11}, p^{(4)}(x_1) = f_{14}$$

$$p''(x_0) = f_{20}, p'(x_2) = f_{21}$$

З.О.О. можем да сметнем, че  $x_0 = 0, x_1 = 1$  и  $x_2 = t$ ,  $t \in (0, 1)$

$$p(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + a_3 x^3 + a_4 x^4 + a_5 x^5$$

Кофициенти:

$$p(0) : 1 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0$$

$$p'(0) : 0 \quad 1 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0$$

$$p'(t) : 0 \quad 1 \quad 2t \quad 3t^2 \quad 4t^3 \quad 5t^4$$

$$p^{(4)}(t) : 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 24 \quad 120t$$

$$p(1) : 1 \quad 1 \quad 1 \quad 1 \quad 1 \quad 1$$

$$p'(1) : 0 \quad 1 \quad 2 \quad 3 \quad 4 \quad 5$$

$$p'(x) = a_1 + 2a_2 x + 3a_3 x^2 + \dots$$

$$p^{(4)}(x) = 24a_4 + 120t a_5$$

Гюните  $D(t)$  ще бъде детерминанта на тази матрица от кофициенти

$$\begin{aligned}
 D(t) &= 2t(0 + 24.3 + 120t.4 - 120t.3 - 0 - 24.5) + \\
 &+ 1(3t^2 \cdot 24.5 + 4t^3 \cdot 120t.3 + 0 - 5t^4 \cdot 24.3 - 0 - 3t^2 \cdot 120t.4) - \\
 &- 2(3t^2 \cdot 24 + 4t^3 \cdot 120t + 0 - 5t^4 \cdot 24 - 0 - 3t^2 \cdot 120t) = \\
 &= 2t(-24.2 + 120t) + \\
 &+ 1(9 \cdot 120t^4 - 12 \cdot 120t^3 + 15 \cdot 24t^2) - \\
 &- 2(3 \cdot 120t^4 - 3 \cdot 120t^3 + 3 \cdot 24t^2)) \\
 &= 3 \cdot 120t^4 - 6 \cdot 120t^3 + 19 \cdot 24t^2 - 4 \cdot 24t = \\
 &= 24t(15t^3 - 30t^2 + 19t - 4) \\
 &= 24(t-1)\underbrace{(15t^2 - 15t + 4)}_{15^2 - 15 \cdot 16 < 0}
 \end{aligned}$$

$\Rightarrow D(t)$  нами реални корен в  $(0, 1)$

$\Rightarrow$  матрицата  $E$  е диминурия.

Зад. 9 (за дипломна работа) Да се намери характеризаците на матриците на индуктивността с  $n=3$  реда, които не удавляват т-ма  $S$ , но са диминурии.

Интерпретиране в комплексната равенка

$z_0, z_1, \dots, z_n$  - реални комплексни числа

$w_0, w_1, \dots, w_n$  - комплексни числа

Трети поинт

$$P(z) = a_0 + a_1 z + \dots + a_n z^n,$$

таков е  $P(z_i) = w_i, i = 0, \dots, n$

Задачата има единствено решение, т. к. т.к. т.к. е еквивалентна на

$$\begin{pmatrix} 1 & z_0 & z_0^2 & \dots & z_0^n \\ 1 & z_1 & z_1^2 & \dots & z_1^n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 1 & z_n & z_n^2 & \dots & z_n^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} w_0 \\ w_1 \\ \vdots \\ w_n \end{pmatrix}$$

и дегерминантата на матрицата е дегерминантата на

$$\text{Банджо} \prod_{0 \leq i < j \leq n} (z_j - z_i) \neq 0$$

$\Rightarrow \exists$  единствен итерполационен полином

$$p(z) = \sum_{k=0}^n l_k(z) w_k,$$

където  $l_k$  са базисни полиноми на базис:

$$l_k(z) = \frac{\omega(z)}{(z - z_k) \omega'(z_k)},$$

където

$$\omega(z) = (z - z_0)(z - z_1) \cdots (z - z_n)$$

тъкмо  $w_k = f(z_k)$  за некакви функции  $f$ ,

$$L_n(f; z) = \sum_{k=0}^n l_k(z) \cdot f(z_k)$$

Формула на Нютон за отсечка

$$(1) \quad f(z) - L(f; z) = f[z_0, z_1, \dots, z_n, z] \cdot \omega(z),$$

Където разделящите разлики  $f[-]$  са дефинирани рекурентно

$$\begin{cases} f[z] := f(z) \\ f[z_0, \dots, z_n] := \frac{f[z_1, \dots, z_n] - f[z_0, \dots, z_{n-1}]}{z_n - z_0} \end{cases}$$

$f[z_0, z_1, \dots, z_n]$  е коефициентът пред  $z^n$  в  $L_n(f; z)$

$$\Rightarrow f[z_0, z_1, \dots, z_n] = \sum_{k=0}^n \frac{f(z_k)}{\omega'(z_k)}$$

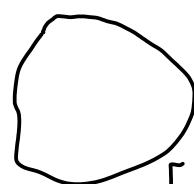
---

Множество  $G$  е област (отв. свидетелство) в  $C$  с контур  $\Gamma$  – проста замкната крива.

Множество  $f$  е аналитична функция  $G \cup \Gamma$  определена.

Множество  $z_0, z_1, \dots, z_n$  са различни комплексни числа в  $G$ .

Да разгледаме



$$I = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \underbrace{\frac{f(u)}{(u-z_0)(u-z_1) \cdots (u-z_n)}}_{f^0} du$$

$f^0$  е мероморфна функция с полюси  $z_0, z_1, \dots, z_n$ .

От т-ната за редиците имате

$$I = \sum_{k=0}^n \operatorname{Res}(f^0; z_k),$$

където  $\operatorname{Res}(f^0; z_k)$  е коеквивалентът пред  $\frac{1}{u-z_k}$  в разложението на  $f^0(u)$  по степените на  $u-z_k$ .

$$f^0(u) = \frac{1}{u-z_k} \cdot \frac{f(u)}{\omega_k(u)},$$

$$\text{Където } \omega_k(u) = \frac{\omega(u)}{u-z_k}.$$

$$\operatorname{Res}(f^0; z_k) = \left. \frac{f(u)}{\omega_k(u)} \right|_{u=z_k} = \frac{f(z_k)}{\omega'(z_k)}.$$

Така получаваме, че

$$I = \sum_{k=0}^n \frac{f(z_k)}{\omega'(z_k)} = f[z_0, z_1, \dots, z_n]$$

$$\Rightarrow f[z_0, z_1, \dots, z_n] = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(u)}{(u-z_0)(u-z_1) \cdots (u-z_n)} du$$

$$\Rightarrow f(z) - L_n(f; z) = f[z_0, z_1, \dots, z_n] \omega(z) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(u) \omega(z)}{\omega(u) \cdot (u-z)} du \quad (2)$$

Замествамъкът ф-ната на Коши

$$f(z) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(u)}{u-z} du$$

Замествамъкът в (2), получаваме

$$(3) \quad L_n(f; z) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(u)}{u-z} \left( \frac{\omega(u) - \omega(z)}{\omega(u)} \right) du$$

Оформлене (3) остава върху и ням съществено място от търките, където за разумни  $z_0, z_1, \dots, z_n$

Нека, например,  $z_0 = z_1$ , а останалите са разумни наименования и н от  $z_0 = z$ . Въз основа на, че  $L_n(f; z_0) = f(z_0)$  и

$$\omega(z_0) = 0 \quad L'_n(f; z_0) = f'(z_0)$$

$$L_n(f; z_0) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(u)}{u-z_0} du \xrightarrow{\text{Комп}} f(z_0)$$

$$L'_n(f; z_0) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(u)}{\omega(u)} \cdot \frac{[-\omega'(z_0) \cdot (u-z_0) + \omega(u) - \omega(z_0)]}{(u-z_0)^2} du$$

$$= \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(u)}{(u-z_0)^2} du = f'(z_0).$$

Доказа (3) е върху и ням  $z_0 = z_1 = \dots = z_n = a$

$$L_n(f; z) = T_n(f; z) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(a)}{k!} (z-a)^k$$

е приложим от преди на Тезиор за  $f(z)$  относно търката  $a$ .

За да (2) приложима буда

$$f(z) - T_n(f; z) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(u) \cdot (z-a)^{n+1}}{(u-a)^{n+1} (u-z)} du$$

$$\text{Ако бъдеше } M := \max_{u \in \Gamma} |f(u)|$$

$$\rho := \min_{u \in \Gamma} |u-z|$$

$$\Rightarrow |f(z) - T_n(f; z)| \leq \frac{M}{2\pi} \left| \frac{z-a}{\rho} \right|^{n+1} \int_{\Gamma} \frac{du}{|u-z|}$$