

①

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

srovnáme si
je, přeházením
dvou řádků se
mi mění
znaménko
té "nové"

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \sim$$

$$\sim \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \sim$$

$$\sim \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\det(A) = 0$$

\cong

✓ (já jsem jen srovnávala řádky a odčítala řádky jeden od druhého, takže se max. měnilo znaménko, což je vzhledem k výsledku jedno)



2



Kód studenta 30

1 Ortonormální báze (3 body)

1. Definujte pojem ortonormální báze.

2. Buď z_1, z_2, z_3, z_4 ortonormální báze prostoru \mathbb{R}^4 a necht' vektor $u = z_1 - z_2 + 2z_3 - 2z_4$.

- Určete $\|u\|$,
- rozhodněte, zda je vektor $v = z_1 - z_2 + 3z_3 + 4z_4$ kolmý na u ,
- sestrojte projekci vektoru u do ortogonálního doplňku množiny $\{z_1, z_2\}$.

1. Ortonormální báze ^{vektor. prostoru V} je množina vektorů x_1, \dots, x_n pro které platí:

- i) $\langle x_i, x_j \rangle = 0$ pro $i \neq j$ (jsou na sebe kolmé) ✓
- ii) $\|x_i\| = 1$ $\forall i = 1, \dots, n$ (mají jednotkovou normu) ✓
- iii) jsou lin. nezávislé (žádný se nedá vyjádřit pomocí ostatních) ✓
- iv) $\text{span}(x_1, \dots, x_n) = V$ (generují prostor). ✓

2. $\|u\|$... předpokládám, že myslíte normu danou skalárním součinem $\|x\| = \sqrt{\langle x, x \rangle} = \sqrt{\sum_{i=1}^n x_i^2}$

z_1, \dots, z_4 jsou dány jako $x = (x_1, \dots, x_n)$

$$z_1 = (1, 0, 0, 0), z_2 = (0, 1, 0, 0), z_3 = (0, 0, 1, 0), z_4 = (0, 0, 0, 1)$$

$$u = (1, 0, 0, 0) - (0, 1, 0, 0) + (0, 0, 2, 0) - (0, 0, 0, 2) = (1, -1, 2, -2)$$

$$\bullet \|u\| = 1^2 + (-1)^2 + 2^2 + (-2)^2 = 1 + 1 + 4 + 4 = 10$$

$v = (1, -1, 3, 4)$; kolmé by byly kdyby $\langle u, v \rangle = 0$

$$\langle u, v \rangle = (1, -1, 2, -2)^T \cdot (1, -1, 3, 4) = 1 + (-1)^2 + 2 \cdot 3 + (-2) \cdot 4 = 1 + 1 + 6 - 8 = 0$$

KOLMÉ NEJSOU

$$= 1 + (-1)(-1) + 2 \cdot 3 + (-2) \cdot 4 = 1 + 1 + 6 - 8 = 0$$

KOLMÉ JSOU

ortogonální doplněk $\{z_1, z_2\} \rightarrow$ ~~$\{z_1, z_2\}$~~
 kde je $V \subseteq U$, tak
 $V^\perp = \{x \mid \langle x, v \rangle = 0 \forall v \in V\}$ $\text{span} \{z_3, z_4\}$
 a navíc $\dim V^\perp + \dim V = \dim U$

"jak vypadají vektory ve V , které jsou kolmé na

z_1 nebo z_2 ?"

$$z_1 = (1, 0, 0, 0)$$

$$z_2 = (0, 1, 0, 0)$$

ortogonální doplněk množiny

$$z_1^\perp = (-1, \text{cokoliv}, \text{cokoliv}, \text{cokoliv})$$

$$z_2^\perp = (\text{cokoliv}, -1, \text{cokoliv}, \text{cokoliv})$$

" u se
 \rightarrow zobrazí se sám na sebe, protože je
 kolmý na z_2 ."

\rightarrow projekce $u = (0, 0, -2, 2)$





2-



Kód studenta 30

3 Regulární matice (3 body)

1. Definujte pojem regulární matice a dokažte, že reálné regulární matice řádu n spolu s operací maticového součinu tvoří grupu. *3/4 ... vyplnět.*

2. Spočítejte kolik existuje regulárních matic v $\mathbb{Z}_2^{3 \times 3}$.

(je i uad odevužen tělesem)

DEF: 1. Regulární matice $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ je taková, pro kterou je jediné řešení rovnice $Ax = 0 \Rightarrow x = 0$ (jen triviální)
(pro rovnici $kx = 0$ je jediné řešení $x = 0$)
— asi lepší slovosled

DEF: Grupa je dvojice (G, \cdot) , G množina, \cdot bin. operace a platí: ANI.

① asociativita součinu: $\forall a, b, c \in G: (a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$

② \exists neutrální prvek: $\exists e \in G: \forall a \in G: a \cdot e = e \cdot a = a$

③ \forall invertibilní prvek \neq prvky: $\exists a^{-1}$
existuje povšimnuj $\forall a \in G \exists a^{-1} \in G: aa^{-1} = a^{-1}a = e$

\rightarrow splňuje zadání ①, ② a ③?

① maticový součin: $(AB)_{ij} = \sum_{k=1}^n A_{ik} B_{kj}$ \Rightarrow určitě asociativní díky asociativitě součinu v \mathbb{C}
pro $A, B \in \mathbb{C}^{n \times n}$

$$(AB)_{ij} (AB(C))_{ij} = \sum_{k=1}^n AB_{ik} C_{kj} = \sum_{k=1}^n \left(\sum_{l=1}^n A_{il} B_{lk} \right) C_{kj} = \sum_{l=1}^n \sum_{k=1}^n A_{il} (B_{lk} C_{kj}) = (A(BC))_{ij}$$

② neutr. prvek je jednoduše $I_n = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}_n$

③ každá regulární matice má invertibilní matici \neq
a ty jsou tedy regulární
 ∇ (to je přesně na to je věta)

Chybi usazenost součinu na regulárních maticích

② Zdať je regulárnych matic v $\mathbb{Z}_{2 \times 2}^3$?

- regulárni újsoň ty, ktoré majú byť 2 riadky stejné, ty by se daly elementárnými úpravami převést na matice s nulovým řádky \rightarrow tedy s menší hodnotou než 3
(všobecně všechny s lin. závislými řádky (že by se jeden dáł vyjádřit pomocí jiných))
 \leftarrow to mi zmenšuje výbér ~~to~~ ~~to~~

\rightarrow rozhodnuť budou v odstupňovaném tvaru vypadat $z=0$ nebo 1

$$\begin{pmatrix} 1 & ? & ? \\ 0 & 1 & ? \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

takže jich bude toľik, čo je toľkých matic krát 3!

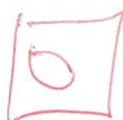
• máme $2 \cdot 2 \cdot 2 = 8$ možností, jak

doplnit?, a $8 \cdot 3! = 8 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 48$

Špatný výpočet, existují i jiné regulární matice,

např.:

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



Kód studenta 30

4 Taylorův rozvoj (3 body)

Spočítejte Taylorův rozvoj funkce $\log(1+x)$ v bodě $x=0$.

Vypočítejte limitu

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} (x^2(\log(x+1) - \log x) - x).$$

$$\log_{10} 100 = 2$$

$$c = a^b \Rightarrow \log_a c = b$$

Taylorův rozvoj ~~matematické~~ ^{n-tá derivace} v bodě a je

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{f^{(n)}(a)}{n!} \cdot (x-a)^n$$

$$(\log x)' = \frac{1}{x} \quad (?)$$

$$(x^{-1})' = -x^{-2} = -\frac{1}{x^2}$$

Takže rozvoj řadání funkce je

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\log^{(n)}(1)}{n!} \cdot x^n = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n!} x^n \quad \left\{ \begin{array}{l} ? \\ \log(1+x) = x - \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} - \dots \end{array} \right.$$

limita f nějaké funkce je číslo t.j. $\forall \epsilon \in \mathbb{R} \exists \delta \in \mathbb{R} : x \in P(a, \delta) \Rightarrow f(x) \in B(A, \epsilon)$
v bodě a

L'Hospitala můžeme použít, když máme $\frac{\infty}{\infty}$



Kód studenta 30



3

5 Primitivní funkce (3 body)

Uveďte vzorec pro integraci (tj. nalezení primitivní funkce) metodou per partes.

Nalezněte jím

Věta o integraci per partes (po částech) $\int e^x \sin x$.

Mám-li dvě funkce f a g , které na nějakém intervalu I mají primitivní funkce F a G , pak platí

$$\int f g = F g - \int F g'$$

(alternativně se to někdy píše $\int u' v = uv - \int uv'$)

Pozn. jsem člověk s extrémně špatnou pamětí! Předpokládám (možná špatně) následující:

$$(\sin x)' = \cos x$$

$$(e^x)' = e^x$$

$$(\cos x)' = -\sin x$$

$$-\cos x = \sin x$$

$$\int \sin x = -\cos x$$

$$\int \cos x = \sin x$$

$$\int e^x \cdot \sin x = \int \sin x \cdot e^x = \cos x \cdot e^x - \int \cos x \cdot e^x =$$

$$= \cos x \cdot e^x - \sin x \cdot e^x + e^x$$

$$\int f g = F g - \int F g'$$

$$\int e^x \cdot \sin x = e^x \cdot \sin x - \int e^x \cdot \cos x =$$

$$\begin{aligned} f &= e^x = F \\ g &= \sin x \\ g' &= \cos x \end{aligned}$$

$$= e^x \sin x - \int e^x \cos x$$

použij znovu per partes

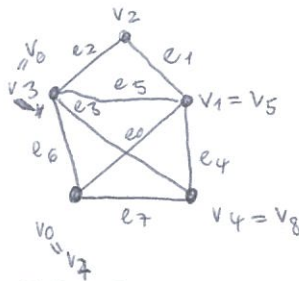
$$= e^x \cdot \sin x - \left(e^x \cdot \cos x - \int e^x \cdot (-\sin x) \right) = e^x \cdot \sin x - e^x \cdot \cos x - \int e^x \cdot \sin x$$

(*)

Ze vztahu $\int e^x \sin x = (*)$ mám:

$$2 \int e^x \cdot \sin x = e^x \cdot \sin x - e^x \cdot \cos x + C \Rightarrow \int e^x \cdot \sin x = \frac{e^x \cdot \sin x - e^x \cdot \cos x}{2} + C$$

✓



Kód studenta 30



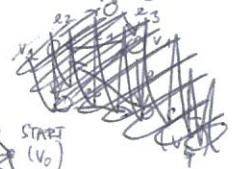
6 Grafy (3 body)

2b

1. Zadefinujte pojmy tah a uzavřený tah v grafu.
2. Zformulujte nutnou a postačující podmínku pro to, aby v grafu existoval uzavřený tah obsahující všechny jeho vrcholy a hrany.
3. Ukažte, že každý graf má orientaci, v níž se vstupní a výstupní stupeň každého vrcholu liší nejvýše o jedna.

Graf $G \stackrel{\text{DEF}}{=} \text{dvojice } (V, E)$, kde V jsou vrcholy a E hrany.
(vertices) (edges)
POZN: $n \leq |V|$

① Tah je posloupnost vrcholů a hran $(v_0, e_1, v_1, e_2, v_2, e_3, \dots, e_{n-1}, v_n)$.
(začnu v nějakém bodě, a "kreslím po hranách" a skončím v jiném bodě), kde může být $v_i = v_j$ pro nějaká $i, j = 0, \dots, n$ ale ne může být $e_i = e_j$ pro žádná $i, j = 0, \dots, n-1$.
(do vrcholů vstoupit znova můžu, ale po každé hraně můžu "jet" jen jednou).
VIZ OBRÁZEK



→ atd. klasické "jednotahové" hlavolamy

② Uzavřený tah je takový tah, kde $v_0 = v_n$ (začnu a skončím ve stejném bodě).


③ Takovému grafu říkáme eulEROVSKÝ.

A graf je eulEROVSKÝ (věta první), právě když je souvislý a každý jeho vrchol je sudého stupně (~~vede z každého sudý počet hran~~) (= s ostatními vrcholy je spojen sudým počtem hran).

③

↑

③ Ukážte, že každý graf má orientaci, v níž se vstupní a výstupní stupně vrcholů liší nejvýše o jedna.

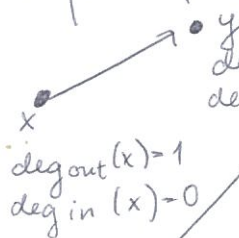
orientovaný graf (= graf s orientací) také graf,
kde jsou hrany dvojice uspořádané (takže hrana
(x,y) je něco jako ).

(2) Orientování grafu je, když ~~uspořádá~~ o každé hraně $\{x,y\}$
rozhodnu, jaký má směr - tedy jestli z ní udeleám
(x,y) nebo (y,x).

Úloha sni jako nico, zde by mohla pomoci indukce
~~každopádně~~, pro $|V|=2$ to platí, ~~zrušim podle počtu~~
~~vrcholů.~~

mám jen tři možnosti

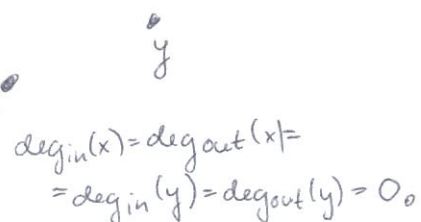
1)



2)



3)



možná je
to přece jen
dobrý začátek

Takže předpokládám, že to platí pro $|V|=n-1$. Platí to
i pro n ?

Nechť mám graf G a všech bodů v . Necht' mám orientaci,
pro kterou tvrzení platí, v grafu $G-v$ (to dle ind. předpokladu
umím vyrobit). Zbyvá ukázat, že hrany, kterými je v v G vrchol
 v spojen s ^(pod) grafem $G-v$, umím zorientovat tak, aby ch podmínku
"nerovnosti" v sousedních vrcholech v a zároveň ji splnila pro
vrchol v samotný.

Nešikovný (nevím jestli správný ani) postup, na papíře II.

EDIT: je důkaz ~~na~~ na základě indukce dle počtu hran.

EDIT II: (tam jsem se zasekla, ..

Prk

Úloha 6.3

6.3
II

Kód studenta

30
TRICET

~~Indukční~~
~~Indukční~~

Prk

Dk.:
Indukcí dle počtu hran.

Pro $|E|=1$ tvrzení zřejmě platí, protože



(přimenování vrcholů x a y je BUNO...)

(v takovém grafu může být zvlášť ne vrcholů, pro ně pak prostě platí $\deg_{in}(v) = \deg_{out}(v) = 0$).

Takže dle indukčního předpokladu takovou orientaci můžeme mít pro graf s $n-1$ hranami.

Nechť máme nějakou hranu e v grafu s n hranami a již „zorientovaný“ graf $G-e$. Necht' jsou $\{a, b\}$ krajní body hrany e , zřejmě $a, b \in V_{G-e}$. Stačí

rozlišit několik případů:

i) $\deg_{in}(a) = \deg_{out}(a)$
 $\deg_{in}(b) = \deg_{out}(b)$ \rightarrow pak můžeme zvolit (a, b) nebo (b, a) a ~~tvrdí~~ ^{libovolně} podmínka bude stále platit (bude se jednat o zedne \deg_{in} a druhému \deg_{out} nebo obráceně)

ii) $\deg_{in}(a) = \deg_{out}(a) + 1$
 $\deg_{in}(b) = \deg_{out}(b)$ \rightarrow musíme hranu směřovat DO ^{vrcholu} a , pak se podmínka „nerozbije“

iii) $\deg_{in}(a) = \deg_{out}(a) + 1$
 $\deg_{in}(b) = \deg_{out}(b) + 1$ \rightarrow trochu problém, možná to zase zkusím dle počtu vrcholů. Trochu zápek...
PÁK POSTŘEHU G

jsou se snažila dokázat, že každopádně existuje situace, kdybych hranu e neuměla zorientovat tak, aby se podmínka v jejích krajních bodech nerozbila.

~~ještě dle vrcholů (zkusím počítovat)~~

☹ $\forall v: |\deg_{in}(v) - \deg_{out}(v)| \leq 1$

$$\sum_{v \in V} |\deg_{in}(v) - \deg_{out}(v)| \leq |V|$$

☹ orientovaná hraniční je ~~v~~ v každém bodě
přispěje 1 v \deg_{in} i \deg_{out}

☹ ve stromě je "zorientován" snadně - zorientuji
nejdelší cestu z listu do listu
nejdelší možnou

- tam by fungoval můj důkaz přes hrany,
protože v místě "záseku" na předchozí trase by stačilo přorientovat
všechny šipky v podgrafu s "kořenem" ~~ve~~ ^z vrcholu
(nebo ~~by~~ vrcholu b , to je jedno) — v mostu je
každá hrana mostem

→ Každý graf má lustr, kterou umím tedy zorientovat,



Kód studenta 30



7 Vytvořující funkce (3 body)

Nechť a_0, a_1, a_2, \dots je posloupnost čísel definovaná pomocí následující soustavy rekurencí:

$$a_0 = 2$$

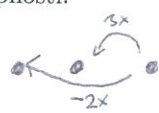
$$a_1 = -1$$

$$a_n = 3a_{n-1} - 2a_{n-2} \text{ pro } n \geq 2.$$

Najděte vytvořující funkci této posloupnosti. Výsledek vyjádřete vzorečkem v uzavřeném tvaru, tj. bez použití nekonečných součtů. Není třeba hledat vzorec pro n -tý člen posloupnosti.

první členy posloupnosti:

$$\begin{matrix} 2 & -1 & -7 & -19 & \dots \\ a_0 & a_1 & a_2 & a_3 & \end{matrix}$$



→ mám vyjádřit a_n jen pomocí n

vytvořující fce je definována jako $f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n$.

$$a_{n+1} = 3a_n - 2a_{n-1}$$

$$a_n = 3a_{n-1} - 2a_{n-2}$$

Suma prvních n členů?

$$a_{n+1} + a_n = 3a_n - 5a_{n-1} - 2a_{n-2}$$

\sum

$$a_2 = 3 \cdot (-1) - 2 \cdot 2 = -3 - 4 = -7$$

$$a_5 = 3 \cdot$$

$$a_3 = 3 \cdot (-7) - 2 \cdot (-1) = -19$$

$$a_4 = 3 \cdot (-19) - 2 \cdot (-7)$$

suma prvních n členů

$$2 + (-1) + \frac{3(n-3)}{2} - 2 \cdot n$$

pro $n=2$ je $a_n(a_2)$

$3(n-3) - 2 \cdot n$
platí to i pro $n=3$?

Kyslík, že nebyly
v pořadí, ale možná o pletu
- a uvažovat, že si pamatují z K_6
že je to celkem snadné.
...ale ty tady jsem si
nepřipomněla.

0

$$a_n = 3a_{n-1} - 2a_{n-2}$$

$$a_{n-1} = 3a_{n-2} - 2a_{n-3}$$

$$a_{n+1} = 3a_n - 2a_{n-1}$$

$$\cancel{a_{n-1}} + a_n + a_{n+1} = 3a_n + \cancel{a_{n-1}} + a_{n-2} - 2a_{n-3}$$

$$\cancel{a_{n-1}} a_{n+1} = 2a_n +$$

čist. součet

$$S_0 = 2$$

$$S_1 = 1$$

$$S_2 = -6$$

$$S_3 = -25$$

$$a_n = 3a_{n-1} - 2a_{n-2}$$

$$n=2 \quad n=3$$

$$2, -1, -7, -19$$

$$a_n = 3(3a_{n-2} - 2a_{n-3}) - 2a_{n-2}$$

$$a_n = 9a_{n-2} - 6a_{n-3} - 2a_{n-2}$$

$$a_n = 7a_{n-2} - 6a_{n-3}$$

Poslední pokus: ~~usilovat~~

vím, že pro $n=2$ je $a_n = -7$

a pro $n=3$ $a_{n+1} = -19$

potřebuji funkci f ze f



1 bod

Kód studenta 30



8 Normální podgrupy (3 body)

Definujte pojem normální podgrupy v grupě.

Pro pevné $n \in \mathbb{N}$ uvažte množinu všech permutací n -prvkové množiny, které mají kladné znaménko, tedy $A_n = \{\pi \in S_n : \text{sgn}(\pi) = 1\}$. Ukažte, že tvoří podgrupu symetrické grupy S_n všech permutací a rozhodněte, zda se jedná o normální podgrupu.

Podgrupa (H, \circ) grupy (G, \circ) je grupa, pro kterou platí
viz ii) až iv)

- i) $H \subseteq G$
- ii) platí asociativita $\forall a, b, c \in H: (a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$
- iii) neutrální prvek grupy G je i v H ($e \in H$)
- iv) všechny prvky H mají v H i své inverzy
($\forall a \in H \exists a^{-1} \in H: aa^{-1} = a^{-1}a = e$).

Normální podgrupa je ~~chápejte jsem, že to je požadavek~~
podgrupa, pro kterou navíc platí (zachováno značení vztahů)
(norm) $\forall h \in H \forall g \in G: hgh^{-1} \in H$
 ~~$g h g^{-1}$~~

znaménko = $(-1)^{\# \text{cyklů} - 1}$
permutace

není ověřeno

Ověření, že je to (normální) podgrupa — ověřím podmínky.

i) je zjevně splněna

ii) — — — — —

iii) identita tam je $\text{sgn}(id) = 1$ ($\text{sgn}(a) = \text{sgn}(b) = 1 \Rightarrow \text{sgn}(a \circ b) = 1$)

iv) inverz. permutace zachovává znaménko — jsou tam

není ověřeno uzavřenost



ob



9 Logika (3 body)

Chc'ce", "hledá způsoby", "hledá důvody"). (pozn. ~~dobrotu~~ ^{mezi} ^{mila} by to byla mala' příměrka, mluvíval se)

1. Kdo chce, hledá způsoby, kdo nechce, hledá důvody.
2. Kdo nehledá způsoby, hledá důvody.

V nějakém formálním dokazovacím systému (tablo metoda, rezoluční metoda, Hilbertovský kalkul) dokažte, že z prvního tvrzení vyplývá to druhé.

$$1. \quad (Ch \rightarrow Z) \wedge (\neg Ch \rightarrow D)$$

2. $(\neg Z \rightarrow D)$

Maim dokazat, $\text{Re } ((Ch \rightarrow Z) \wedge (\neg Ch \rightarrow D)) \rightarrow (\neg Z \rightarrow D)$

Tablo metoda — daim do kořene "negaci" a budu rozklíjet
a snažit se nalézt spornou větev
Vstavení s příznakem F
Nijakou, zde bude pro nějakou formuli φ
zakroven $F\varphi$ a $T\varphi$

$$F((Ch \rightarrow Z) \wedge (\neg Ch \rightarrow D)) \rightarrow (\neg Z \rightarrow D)$$

$$T((Ch \rightarrow Z) \wedge (\neg Ch \rightarrow D))$$

$$F(\neg z \rightarrow D)$$

$$T(\text{Ch} \rightarrow z)$$

$$T(\neg C \rightarrow D)$$

$$F(\neg z \rightarrow D)$$

T72

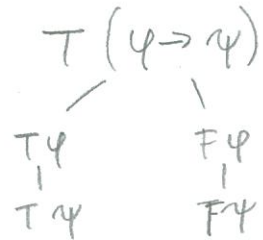
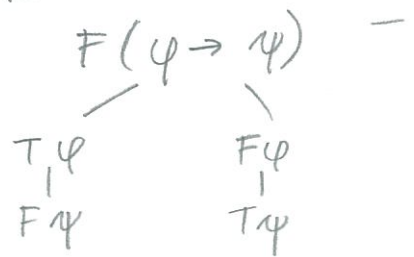
FD

G předělání na
ta malá písmenka,
abych se v tom sama
vysnala

chce ...
hledat spisy ...
-1- divoky ...

není v PL!

z
d



$$1. (c \rightarrow z) \wedge (\neg c \rightarrow d)$$

$$2. \neg z \rightarrow d$$

Mám dokázat

$$1. \rightarrow 2.$$

Dě: Tablem:

("Kdyby to neplatilo, dokážu spor, takže to platí.")
(odvození)

$$F(((c \rightarrow z) \wedge (\neg c \rightarrow d)) \rightarrow (\neg z \rightarrow d))$$

$$T((c \rightarrow z) \wedge (\neg c \rightarrow d))$$

$$F((c \rightarrow z) \wedge (\neg c \rightarrow d))$$

$$F(\neg z \rightarrow d)$$

$$T(\neg z \rightarrow d)$$

není
eliminace!

$$T(c \rightarrow z)$$

$$T(\neg c \rightarrow z)$$

$$F(\neg z \rightarrow d)$$

$$T\neg z$$

$$F\neg z$$

kde se tu usa 6?
to se učím

$$Fd$$

$$Fz$$

$$Td$$

$$X \quad T(c \rightarrow z)$$

$$Tc$$

$$Fc$$

$$Tz$$

$$Fz$$



zbytek rozvíjet nemusím, sporom vět už mám.
Musí být oředy sporné!