# Matematika pro informatiku

# Souhrn látky

#### leden 2014

# Obsah

1	Inožiny s jednou binární operací         1 Hierarchie množin					
2	odgrupy	5				
3	Cyklické grupy a generátory         1 Aditivní grupy $\mathbb{Z}^+$ 2 Multiplikativní grupy $\mathbb{Z}^{\times}$ 3 Eulerova funkce          4 Řešený příklad z midtermu	7 8				
4	Iomomorfismus a izomorfismus           1 Důležité vlastnosti            2 Věty            3 Skládání permutací	10				
5	Okruhy a tělesa         11           5.1 Okruh         11					
	2 Obor integrity	11 11 12 12 13 14 14				
6		16				
	1 Bézoutovy koeficienty	10				

OBSAH

7	Modulární aritmetika	17
	7.1 Inverzní modulo	. 17
	7.2 Lineární kongruentní rovnice	. 18
	7.3 Malá Fermatova věta	
	7.4 Eulerova věta	
	7.5 Čínská věta o zbytcích	20
8	Numerická matematika a strojová čísla	22
	8.1 IEEE-754	. 23
	8.2 Hladový algoritmus	24
9	Stabilní párování	24
10	Vyšetření průběhu funkce	25
	·	
11	Derivace a parciální derivace	26
	11.1 Definice	
	11.2 Přehled základních derivací	
	11.4 Jacobiho matice	
	11.5 Parciální derivace vyšších řádů	
	11.6 Derivace ve směru v bodě	
	11.0 Delivace ve shieru v boue	. 20
12	Funkce více proměnných	<b>29</b>
	12.1 Hessova matice	. 29
	12.2 Definitnost	
	12.2.1 Sylvestrovo kritérium	
	12.2.2 Kvadratická forma matice	
	12.3 Tečná rovina	31
13	Integrály	31
	13.1 Tabulkové integrály	. 31
	13.2 Newtonova formule	
	13.3 Integrály přes obdélníkovou oblast	
	13.4 Integrály přes obecnou oblast	32
14	Fuzzy matematika	32
	14.1 Fuzzy množiny	32
	14.1.1 <i>T</i> -normy	
	14.1.2 De Morganovy zákony a T-konormy	. 33

# Rejstřík

Absolutní chyba, 23

Hessián, 29

izomorfní grupa, 10

jakobián, 28

Kleinova grupa, 5

magický čtverec,  $4\,$ 

per partes, 31

relativní chyba, 23

vlastní podgrupa, 6

# 1 Množiny s jednou binární operací

#### 1.1 Hierarchie množin

Obecně se jedná o dvojici **množina a binární operace**  $\circ$  na ní, která vezme nějaké dva objekty z M a jednoznačně jim přiřadí jiný objekt.

$$(M, \circ)$$

$$M \circ M \to M$$

**Grupoid** M je  $uzav \check{r}en \acute{a}$  vůči operaci  $\circ$ .

$$\forall a, b \in M \ a \circ b \in M$$

Pologrupa Operace je nad M asociativní.

$$\forall a, b, c \in M \ (a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$$

Monoid Existuje právě jeden (v každém monoidu)<sup>1</sup> neutrální prvek.

$$\exists e \in M \, \forall a \in M \, e \circ a = a \circ e = a$$

Grupa Všechny prvky (každý prvek) mají právě<sup>2</sup> jeden *inverzní prvek*.

$$\forall a \in M \,\exists a^{-1} \in M \, a \circ a^{-1} = a^{-1} \circ a = e$$

Abelovská grupa Operace o je komutativní.

$$\forall a, b \in M \ a \circ b = b \circ a$$

 Z definice plyne, že každá grupa je monoid, každý monoid je pologrupa a každá pologrupa je grupoid.

grupoid 
$$\supset$$
 pologrupa  $\supset$  monoid  $\supset$  grupa

#### Cayleyho tabulka

Pokud má množina M z dvojice  $(M, \circ)$  konečný počet prvků, lze její strukturu (danou operací  $\circ$ ) kompletně zachytit v tzv. Cayleyho tabulce.

- Neutrální prvek e se v Cayleyho tabulce pozná tak, že "jeho" řádek i sloupec je stejný, jako první řádek a sloupec tabulky.
- $\bullet$  Inverzní prvek k prvku najdeme, tak že v jeho sloupci a řádku nalezneme neutrální prvek e.
- $\bullet$  Uzavřenost poznáme tak, že všechny buňky tabulky obsahují jen prvky z M.
- Asociativitu operace z tabulky poznáme těžko.

Cayleyho tabulka každé grupy tvoří magický čtverec. Magický čtverec pro n prvkovou množinu M je matice  $n \times n$  taková, že v každém řádku i sloupci jsou vždy všechny prvky množiny M.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Přednáška 3 – handout, věta 11.

 $<sup>^2 \</sup>mathrm{P\check{r}edn}$ áška 3 – handout, věta 12.

#### Příklad Cayleho tabulky

$$\mathbb{Z}_4^+ = \{0, 1, 2, 3\}$$

$+_{4}$	0	1	<b>2</b>	3
0	0	1	2	3
1	1	2	3	0
<b>2</b>	2	3	0	1
3	3	0	1	2

0 je neutrální prvek, její řádek i sloupec se rovnají záhlaví.

$$1^{-1} = 3$$
 $2^{-1} = 2$ 
 $3^{-1} = 1$ 

#### Inverze

#### 1.2 Základní pojmy

**Řád** (**pod**)**grupy**  $G = (M, \circ)$  nazýváme počet prvků množiny M. Je-li M nekonečná množina, je i řád nekonečný. Podle řádu rozlišujeme konečné a nekonečné grupy. Řád (pod)grupy můžeme značit pomocí "#".

**Jednoznačné dělení** V každé grupě  $(G, \circ)$  mají pro libovolné  $a, b \in G$  rovnice

$$a \circ x = b$$
 a  $y \circ a = b$  jediné řešení.

 $\mathbb{Z}$  Celá čísla  $\{-2, -1, 0, 1, 2\}$ .

 $\mathbb{N}$  Přirozená čísla  $\{1, 2, 3\}$ .

 $\mathbb{N}^0$  Přirozená čísla **včetně** nuly.

**Kleinova grupa** Nejmenší necyklická grupa. Jedná se o direktní součin dvou kopií cyklické grupy řádu 2.

$$V = (\mathbb{Z}_2 \times \mathbb{Z}_2, \circ)$$

# 2 Podgrupy

Buď  $G=(M, \circ)$  grupa. Podgrupou grupy G nazveme libovolnou dvojici  $H=(N, \circ)$  takovou, že

- $N \subset N$ ,
- $H = (N, \circ)$  je grupa.
- Každý prvek grupy generuje podgrupu (ty se však mohou překrývat).
- V každé grupě  $G=(M, \circ)$  (s alespoň dvěma prvky) existují vždy alespoň dvě triviální podgrupy:
  - grupa obsahující pouze neutrální prvek:  $(\{e\}, \circ)$
  - a grupa samotná:  $G = (M, \circ)$ .

- Ostatním podgrupám, které nejsou triviální, se říká netriviální nebo vlastní podgrupa.
- Analogie s lineárním prostorem a lineárním podprostorem.

#### Langrangeova věta

Buď H podgrupa konečné grupy G. Potom řád H dělí řád G. Grupa s prvočíselným řádem má pouze triviální podgrupy.

• Věta neříká, že existuje podgrupa takového řádu. Pokud však nějakou podgrupu nalezneme, musí mít právě řád dělitele.

#### Příklad

$$\mathbb{Z}_{15}^{\times} = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\} (G)$$
  
 $\#\mathbb{Z}_{15}^{\times} = 8$ 

Podgrupy G budou:

- Dvě triviální řádu #1 =  $e = \{1\}$  a # (# $\mathbb{Z}_{15}^{\times}$ ) =  $\{\mathbb{Z}_{15}^{\times}\}$
- A další (vlastní) podgrupy řádů #4 a #2, protože (#4 a #2) |8:

$$\langle 7 \rangle = \langle 13 \rangle = \{1, 4, 7, 13\}, \{1, 2, 4, 8\}$$
  
$$\langle 2 \rangle = \langle 3 \rangle = \{1, 14\}, \{1, 11\}$$

 $Generátory\ podgrupy\ \langle 7 \rangle = \langle 13 \rangle$  generují stejnou podgrupu a  $\langle 2 \rangle = \langle 3 \rangle$  generují stejnou podgrupu.

# 3 Cyklické grupy a generátory

- V cyklické grupě  $G=(M,\,\circ)$ řádu n platí pro všechny prvky  $a\in M,$  že  $a^n=e,$  kde e je neutrální prvek.
- Neutrální prvek ≠ generátor.
- Grupa prvočíselného řádu (počet prvků je prvočíslo) je cyklická.
- Libovolná podgrupa cyklické grupy je opět cyklická grupa.
- Je-li G cyklická multiplikativní grupa řádu n a a nějaký její generátor, potom  $a^k$  je také generátor tehdy, a jen tehdy, když k a n jsou nesoudělná (tj. gcd(k, n) = 1).
- V cyklické grupě řádu n je počet generátorů roven  $\varphi(n)$ .

#### Příklad – základní ukázka grupy

$$\mathbb{Z}_{4}^{+} = \{0, 1, 2, 3\}$$
 $\#\mathbb{Z}_{4}^{+} = 4$ 
 $e = 0$ 
 $2^{4} = (16)_{MOD \, 4} = 0$ 

#### 3.1 Aditivní grupy $\mathbb{Z}^+$

- Všechny aditivní grupy jsou cyklické.
- Aditivní grupa modulo n je rovna  $\langle k \rangle$  (generátoru) tehdy, a jen tehdy, když k a n jsou nesoudělná čísla.
- Počet prvků grupy  $\mathbb{Z}_{MOD}^+$  je MOD.

#### Příklad

$$\begin{array}{lcl} \mathbb{Z}_{15}^{+} & = & \left\{0,\,1,\,2,\,3,\ldots,\,14\right\} \\ \mathbb{Z}_{15}^{+} & = & \left\{\left\langle1\right\rangle,\left\langle2\right\rangle,\left\langle4\right\rangle,\left\langle6\right\rangle,\left\langle7\right\rangle,\left\langle8\right\rangle,\left\langle9\right\rangle,\left\langle11\right\rangle,\left\langle12\right\rangle,\left\langle13\right\rangle,\left\langle14\right\rangle\right\} \end{array}$$

Generátorem jsou všechna čísla nesoudělná s 15.

#### 3.2 Multiplikativní grupy $\mathbb{Z}^{\times}$

#### Multiplikativní cyklická grupa

 $\mathbb{Z}_n^{\times}$  je cyklická tehdy a jen tehdy, když  $n=2,\,4,\,p^k,\,2p^k,$  kde p je liché prvočíslo a  $k\in\mathbb{N}^+.$ 

- Multiplikativní grupa modulo p, kde p je prvočíslo, je množina  $\{1,\,2,\ldots,\,p-1\}$  s operací násobení modulo p. Tuto grupu značíme  $\mathbb{Z}_p^{\times}$ .
  - Grupa  $\mathbb{Z}_p^{\times}$  je vždy cyklická.
  - Řád této grupy  $\mathbb{Z}_p^{\times}$  je p-1a má tedy  $\varphi\left(p-1\right)$  generátorů.
- Prvky multiplikativní grupy jsou nesoudělné s jejím modulem, řád multiplikativní grupy tedy získáme jako:

$$\#\mathbb{Z}_{MOD}^{\times} = \varphi\left(MOD\right).$$

#### Příklad

$$\mathbb{Z}_{3}^{\times} = \{1, 2\}$$
 $\mathbb{Z}_{7}^{\times} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ 
 $(6*6)_{MOD 7} = 1$ 
 $(6*5)_{MOD 7} = 2$ 
...

#### Příklad II.

Najděte podrupy následující multiplikativní grupy

$$\mathbb{Z}_{22}^{\times} = \{1, 3, 5, 7, 9, 13, 15, 17, 19, 21\} (G)$$
  
 $\#\mathbb{Z}_{22}^{\times} = 10$ 

Tato grupa je cyklická, protože

$$\begin{array}{rcl} 22 & = & 11*2 \ \left(=2*\mathbb{P}^1\right) \\ \varphi \left(10\right) & = & 4 \end{array}$$

Její podgrupy budou (triviální grupy vynecháme) řádů

$$10 = 2 * 5 \rightarrow #2 a #5$$

Podgrupy nalezneme pomocí generátorů podgrupy (každý prvek grupy G) postupným uzavíráním:

$$\langle 3 \rangle = \{3\}$$

$$= \{3, 3 * 3\} = \{3, 9\}$$

$$= \{3, 9, (9 * 3)_{22}\} = \{3, 9, 5\}$$

$$= \{3, 9, 5, 5 * 3\} = \{3, 9, 5, 15\}$$

$$= \{3, 9, 5, 15, (15 * 3)_{22}\} = \{3, 9, 5, 15, \boxed{1}\}$$

Vygenerovaná podgrupa je řádu 5, což je v pořádku.

Stejným způsobem pokračujeme pro všechny prvky z G. Zjistíme, že generátory podgrupy

$$\langle 7 \rangle$$
,  $\langle 13 \rangle$ ,  $\langle 17 \rangle$  a  $\langle 19 \rangle$ 

vygenerují celou grupu G, jsou tedy jejími generátory (jejich počet sedí s  $\varphi$  (10)).

#### 3.3 Eulerova funkce

Eulerova funkce  $\varphi(n)$ , kde  $n \ge 2$ , je definována jako počet kladných celých čísel, která jsou nižší než n a jsou s n nesoudělná.

$$\begin{array}{rcl} \varphi\left(1\right) &=& 1;\, \varphi\left(2\right) = 1\\ \varphi\left(p\right) &=& p-1,\, p\in\mathbb{P}\\ \varphi\left(p^{k}\right) &=& (p-1)*p^{k-1},\, p\in\mathbb{P}\\ \varphi\left(n*m\right) &=& \varphi\left(n\right)*\varphi\left(m\right),\, n,\, m\in\mathbb{N} \text{ a } n,\, m \text{ jsou nesoudělná} \end{array}$$

#### 3.4 Řešený příklad z midtermu

Grupa  $\mathbb{Z}_{26}^{\times}$  je cyklická. Pro jakou množinu A je následující výrok pravdivý: Prvek a je generátor grupy  $\mathbb{Z}_{26}^{\times}$  jestliže  $a^n \neq 1$  pro všechna  $n \in A$ .

- (A)  $A = \{2, 4, 7, 13\}$
- (B)  $A = \{4, 7\}$
- (C)  $A = \{4, 6\}$
- (D) Ani pro jednu z nabízených možností.
- (E)  $A = \{1, 2, 3, 4, 6\}$

Poznámka k zadání: Hledáme taková čísla, na která když umocníme generátor, výsledek se nebude rovnat 1.

Při řešení vycházíme z následujících dvou vět:

- Řád podgrupy dělí řád grupy.
- V cyklické grupě platí  $a^n = e$ , kde n je řád grupy a e její neutrální prvek.

Pokud je a generátor grupy (řečeno v zadání), musí dle předchozího platit, že  $a^1, a^2, \ldots, a^{n-1}$  se **nerovnají** e. Dále budeme vycházet z vlastnosti, že pokud prvek není generátorem grupy, je generátorem některé její podgrupy (viz sekce Podgrupy). Z čehož plyne, že  $a^h$ , kde h je řád podgrupy, by bylo 1. Řády podgrup grupy  $\mathbb{Z}_{26}^{\times}$  mohou být  $\{2, 3, 4, 6\}$  ( $\varphi(26) = 12$ ).

Správná odpověď je tedy **C**)  $\mathbf{A} = \{\mathbf{4}, \mathbf{6}\}$  – jinými slovy jestliže  $a^4 \neq 1 \land a^6 \neq 1$ , pak a je generátorem (o obdobně pokud by  $a^4 = 1$  (1 = e, a 4 není řádem grupy) a by bylo generátorem nějaké podgrupy).

#### 4 Homomorfismus a izomorfismus

**Homomorfismus** Zobrazení, které zachovává operace. Buďte  $G=(M,\circ_G)$  a  $H=(N,\circ_H)$  dva grupoidy. Zobrazení  $\varphi:M\to N$  nazveme homomorfismem G do H, jestliže

$$\forall x, y \in M \text{ plati } \varphi(x \circ_G y) = \varphi(x) \circ_H \varphi(y).$$

**Slovy:** Jestliže na libovolné dva prvky v grupě G aplikujeme operaci grupy G a pak je zobrazíme do grupy H, **dostaneme vždy stejný výsledek**, jako kdybychom je (prvky grupy G) nejdříve zobrazili do grupy H a **potom** aplikovali operaci grupy H.

Izomorfismus pokud je homomorfismus navíc bijekcí, tj.

$$a: G \to H \text{ a } b: H \to G, \ a \circ b = id_H \text{ a } b \circ a = id_G.$$

- Oba zachovávají strukturu danou binární operací je jedno, jestli nejdříve aplikujeme operaci a pak zobrazíme. nebo nejdříve zobrazíme a pak aplikujeme operaci.
- Pro definici homomorfismu vyžadujeme pouze uzavřenost množiny vůči binární operaci.
  Homomorfismus je proto definován na nejobecnějších grupoidech. V kapitole Hierarchie množin
  jsme ukázali, že jednotlivé struktury od sebe dědí definice homomorfismu se tedy přenáší i na
  grupy.

- Inverzní zobrazení k izomorfnímu zobrazení je izomorfní zobrazení.
- Grupy, mezi kterými existuje izomorfismus, se nazývají **izomorfní**.
- Počet různých izomorfismů se rovná<sup>3</sup> faktoriálu z počtu generátorů (odpovídá počtu bijektivních zobrazení).

#### 4.1 Důležité vlastnosti

- Izomorfní grupy musí mít stejný řád.
- Neutrální prvek jedné grupy se homomorfizmem zobrazí vždy na neutrální prvek té druhé.
- Také inverze se zachovávají ve smyslu toho, že  $\varphi(x^{-1}) = \varphi(x)^{-1}$ .
- Je-li  $\varphi$  homomorfismus grupy G do H, pak  $\varphi(G)$  je podgrupa v H.
- Všechny izomorfní grupy jsou totožné, mají jen jinak pojmenované prvky.

#### 4.2 Věty

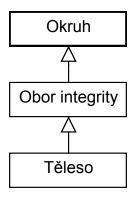
- Neutrální prvek jedné grupy se homomorfismem zobrazí vždy na neutrální prvek té druhé.
- Je-li  $\varphi$  homomorfismus grupy G do H, pak  $\varphi(G)$  je podgrupa v H.
- Libovolné dvě nekonečné cyklické grupy jsou izomorfní. Pro každé  $n \in \mathbb{N}$  jsou libovolné dvě cyklické grupy řádu n izomorfní.
- Cayleyova věta: Libovolná konečná grupa je izomorfní s nějakou grupou permutací.
- Obecně platí pro kartézský součin dvou grup H a G řádů n a m toto: kartézský součin je cyklická grupa právě když G a H jsou cyklické a n a m nesoudělné

#### 4.3 Skládání permutací

$$\begin{pmatrix} & & \downarrow [3] \\ 1 & 3 & \mathbf{2} \\ 1 & 3 & \mathbf{2} \end{pmatrix} \circ \begin{pmatrix} & \downarrow [1] \\ 1 \\ 3 \leftarrow [2] & 2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{2} & 3 & 1 \end{pmatrix}$$

 $<sup>^3{\</sup>rm Tato}$ vlastnost byla odvozena z pozorování.

### 5 Okruhy a tělesa



Obrázek 1: Hierarchie okruhů, oborů integrity a těles

#### 5.1 Okruh

Buďte M neprázdná množin a + a \* binární operace. Řekněme, že R=(M,+,\*) je okruh, pokud platí:

- $\bullet$  (M, +) je Abelovská grupa (komutativita)
- (M, \*) je grupoid (uzavřené)
- Platí levý a pravý distributivní zákon:

$$(\forall a, b, c \in M) (a (b+c) = ab + ac \land (b+c) a = ba + ca)$$

#### 5.2 Obor integrity

• Každý obor integrity je je zároveň okruh.

#### 5.3 Konečné (Galoisovo) těleso

Okruh T = (M, +, \*) se **nazývá těleso**, jestliže  $(M \setminus \{0\}, *)$  je grupa. Tuto grupu nazýváme multiplikativní grupou tělesa T. Nulu musíme vyjmout, protože nemá inverzi:

$$0^{-1} = ??$$

- ullet Existují pouze tělesa řádu  $p^n$ , kde p je prvočíslo a n je přirozené číslo. Prvočíslo p se nazývá charakteristika.
- V tělesech je neutrálním prvkem číslo 1. V tělese  $GF\left(2^{3}\right)$  je např. neutrální číslo binární řetězec 001.
- Tělesa mají konečný počet prvků.

#### 5.4 Ireducibilní polynom

 $\bullet$  K je okruh, K[x] je komutativní okruh polynomů nad okruhem K.

#### Ireducibilní polynom

Buď  $P(x) \in K[x]$  stupně alespoň 1. Řekněme, že P(x) je ireducibilní nad K, jestliže pro každé dva polynomy A(x) a B(x) z K[x] platí

$$A\left(x\right)*B\left(x\right)=P\left(x\right) \Rightarrow \left(\operatorname{stupe\check{n}}A\left(x\right)=0 \lor \operatorname{stupe\check{n}}B\left(x\right)=0\right).$$

• Ireducibilní polynomy jsou prvočísla mezi polynomy.

#### 5.4.1 Ireducibilní polynomy v $\mathbb{Z}_2$

#### Tip

 $V \mathbb{Z}_2$  testujeme ireducibilitu pro polynomy, které končí  $\boxed{\ldots+1}$ , v $\mathbb{Z}_3$  testujeme polynomy, které končí  $\boxed{\ldots+1}$  nebo  $\boxed{\ldots+2}$  atd. Toto pravidlo neplatí pro polynomy stupně 1.

#### Stupeň 0

$$\begin{pmatrix} 0 & NE \\ 1 & NE \end{pmatrix}$$
 Nevyhovují definici

#### Stupeň 1

$$\left. egin{array}{ccc} \mathbf{x} & \mathbf{ANO} \\ \mathbf{x+1} & \mathbf{ANO} \end{array} \right\}$$
 Všechny jejich násobky již nebudeme brát v úvahu

#### Stupeň 2

$$x^2$$
 NE (násobek x)  
 $x^2 + 1$  NE  $x^2 + x$  NE (násobek x)  
 $x^2 + x + 1$  ANO

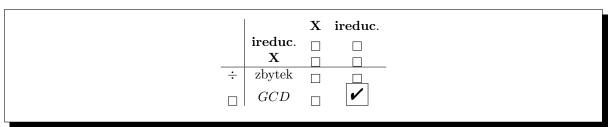
#### Stupeň 3

$$x^{3}$$
 NE  
 $x^{3} + 1$  NE  
 $x^{3} + x + 1$  ANO  
 $x^{3} + x^{2}$  NE  
 $x^{3} + x^{2} + 1$  ANO  
 $x^{3} + x^{2} + x$  NE  
 $x^{3} + x^{2} + x + 1$  NE  
 $x^{3} + x$  NE

#### Stupeň 4

$$x^4 + x + 1$$
 ANO  
 $x^4 + x^3 + 1$  ANO  
 $x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$  ANO

#### 5.5 Rozšířený Euklidův algoritmus



#### Příklad

Hledáme  $5 * x \equiv 1 MOD 17$  tj. inverzi 5.

$$\begin{array}{rcl}
-3_X & = & 0_A - (3 * 1_B) \\
1_Y & = & 1_C - (3 * 0_D) \\
-2 & = & 0_D - (2 * 1_Y)
\end{array}$$

 ${\bf 7}={\bf 1}_B-[2*(-3_X)]$  (výsledná inverze)

#### Příklad "Petrův postup"

Hledáme  $5*x \equiv 1 \, MOD \, 17$ tj. inverzi 5.

#### 5.6 Zápis těles

$$101 = x^2 + 0x + 1$$
$$202 = 2x^2 + 0x + 2$$

$$(-1)_3 = 2$$

(O kolik čísel se musíme posunout doleva, abychom získali 3.)

$$GF(M^{\#}) = (2^4)$$

# je řád:

# = 
$$4 \to a, b, c, d$$
  
y =  $ax^{\#-1} + bx^{\#-\dots} \dots = ax^3 + bx^2 + cx + d$ 

M je modulo, ve kterém počítáme:

$$M=2 \to a,\, b,\, c,\, d=\{{f 0},{f 1}\}$$

#### 5.7 Výpočet nad tělesem s ireducibilním polynomem

#### 5.7.1 A – Dělením polynomu

V tělese

$$GF(2^4)$$

vyřešte rovnici

$$1111y = 0110 + 0101y,$$

kde se počítá modulo ireducibilní polynom

$$P(x) = x^4 + x^3 + 1.$$

$$1111y - 0101y = 0101$$
$$y(1111 - 0101) = 0101$$

Počítáme v modulo 2, proto:

$$1+1 =_{MOD 2} 0$$
  
 $- =_{MOD 2} +$ 

$$y1010 = 0101$$

$$y = ax^{3} + bx^{2} + cx + d$$

$$(ax^{3} + bx^{2} + cx + d) * (x^{3} + 0x^{2} + x + 0 * 1) = 0x^{3} + x^{2} + 0x + 1$$

Rovnici roznásobíme a vydělíme (běžné dělení polynomu polynomem) ireducibilním polynomem:

$$(ax^{6} + bx^{5} + ax^{4} + \cdots) \div (P(x) = x^{4} + x^{3} + 1) = 0$$

Ve zbytku po dělení odhadneme koeficienty a, b, c, d, aby rovnice vycházela. V našem případě:

$$a = 1$$

$$b = 0$$

$$c = 0$$

$$d = 0$$

Koeficienty dosadíme do předpisu y, čímž získáme finální výsledek:

$$y = ax^3 + bx^2 + cx + d = x^3 =$$
**1000**

#### 5.7.2 B – Rozšířeným Euklidovým algoritmem

Nejprve osamostatníme v původní rovnici y, zde nám nutně vyjde dělení (resp. násobení inverzí):

$$y(1010) = 0110$$
  
 $y = 0110 * (1010)^{-1}$ 

Nyní vypočítáme inverzi 1010 (=  $x^3 + x$ ):

S inverzí dopočítáme x:

$$y = (x^{2} + x) * (x^{3} + x + 1) = x^{5} + x^{4} + x^{3} + x^{2} + x^{2} + x^{3}$$

Výsledek vydělíme ireducibilním polynomem:

$$(x^5 + x^4 + x^3 + x) \div (x^4 + x^3 + 1) = x$$
, zb.  $\mathbf{x^3} = \mathbf{1000}$ 

#### 5.7.3 "Klasická" metoda nalezení inverzního prvku

**Zadání:** "V tělese  $GF(3^2)$ , kde se násobí modulo polynom  $x^2 + 1$ , najděte inverzní prvek k prvku 12."

- Budeme počítat v modulo 3.
- Polynom bude maximálně prvního stupně, tzn. ax + b.

$$12 = x + 2$$

Musíme nalézt takové koeficienty polynomu, aby platil výraz

$$(x+2)*(ax+b) = 1$$
 (pozn.: 1 je neutrální prvek).

Výraz roznásobíme a vydělíme ireducibilním polynomem

$$(ax^2 + bx + 2ax + 2b) \div (x^2 + 1) = a$$
, zbytek:  $x(2a + b) + 2b - a$ .

Nyní budeme ve zbytku hledat taková a a b, aby se výraz rovnal původní 1, resp. 0x + 1. Řešením je tedy soustava dvou rovnic o dvou neznámých

$$x\left(\underbrace{2a+b}_{=0}\right) + \underbrace{2b-a}_{1} = 0x+1 \Rightarrow$$

$$2a + b = 0 (1)$$

$$2b - a = 1 \tag{2}$$

Z první rovnice vyjádříme a, nezapomínejme, že počítáme v  $GF\left(3\right)$ 

$$2a = -b$$

$$|-b|_3 = 2b \Rightarrow$$

$$2a = 2b$$

$$a = b,$$

dosadíme a do druhé rovnice

$$2a - a = 1$$
  
 $\mathbf{a} = \mathbf{1} \Rightarrow \mathbf{b} = \mathbf{1}.$ 

Tyto koeficienty dosadíme do polynomu ax + b

$$ax + b$$
;  $a = b = 1$ .

 $\mathbf{V\acute{y}sledn\acute{a}}$  inverze k prvku 12 je

$$x+1 (= 11).$$

#### 6 Teorie čísel

#### 6.1 Bézoutovy koeficienty

Bézoutovy koeficienty  $\alpha a \beta$ 

$$\alpha * \mathbb{N}_1^+ + \beta * \mathbb{N}_2^+ = GCD\left(\mathbb{N}_1^+, \mathbb{N}_2^+\right)$$

- Koeficienty je možné vypočítat pomocí Rozšířený Euklidův algoritmus
- GCD je možné vypočítat pomocí Euklidova algoritmu

#### Příklad "Petrův postup"

Hledáme  $\alpha * 12 + \beta * 42 = 6$ 

$$-3*12+1*42=6.$$

#### Příklad výpočtu GCD

$$GCD(27, 45) = ?$$

$$45 = 1 * 27 + 18$$

$$27 = 1 * 18 + 9$$

$$18 = 2 * \boxed{9} + 0 (\rightarrow \bot)$$

$$GCD(27, 45) = \underline{9}$$

Pokud gcd(m, n) = 1, pak říkáme, že m a n jsou nesoudělná.

# 7 Modulární aritmetika

#### Algoritmus 1 Výpočet modula ze záporného čísla

#### 7.1 Inverzní modulo

• Inverzi lze nalézt, jen když jsou základ a modulo nesoudělné.

# $\frac{\mathbf{P}\|\mathbf{r}\|\mathbf{l}\|\mathbf{d}}{\|\mathbf{l}\|^{2}}$ Nalezněte $|\mathbf{l}^{-1}|_{11} = ?.$ Musí tedy platit $(5*x) \bmod 11 = 1.$ Řešení $x = 9, \, \text{protože} \, 5*9 = 45 \, \text{a} \, (45)_{11} = 1.$

#### Příklad II.

V  $Z^{\times}_{223}$  nalezněte inverzi k číslu 63.

• Inverzi nalezneme pomocí Rozšířeného Euklidova algoritmu.

$$\begin{array}{c|ccccc} & \mathbf{223} & \mathbf{63} \\ \mathbf{223} & 1 & 0 \\ \mathbf{63} & 0 & 1 \\ \hline \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & 1 & \boxed{-46} & -9 \end{array}$$

$$inv. = -46$$

Výsledek převedeme do kladného modula

$$inv. = -46 + 223 = \underline{177}.$$

#### 7.2 Lineární kongruentní rovnice

Rovnice

$$a * x \equiv b \pmod{M}$$

má řešení, jestliže ("|"<sup>4</sup> – dělí)

$$GCD\left( a,\,M\right) |b.$$

Řešení:

Najdi 
$$\alpha \in \mathbb{Z}$$
 tak, že  $\alpha * a + \beta * M = GCD(a, M)$ , pak

$$x\equiv\frac{\alpha\ast b}{GCD\left(a,\,M\right)}\,\left(\mathrm{mod}\frac{M}{GCD\left(a,\,M\right)}\right)$$

#### 7.3 Malá Fermatova věta

$$a^{p-1} \equiv 1 \mod p$$

$$p \in \mathbb{P}, GCD(a, p) = 1$$

 $<sup>^4</sup>a|b$ znamená "a dělí b" tzn. a < b. Např. 2|16.

#### Příklad

Spočítejte

$$381^{152} \, \mathrm{mod} \, 13$$

$$GCD(381, 13) = 1, \mathbf{p} \in \mathbb{P}.$$

Modulo je prvočíslo, MFV tedy můžeme použít

$$381^{12} \equiv 1 \pmod{13}$$

$$152 = 12 * 12 + 8$$

$$|381^{12*12+8}|_{13} = |381^{12*12}|_{13} * |381^{8}|_{13}$$

$$|381|_{13} = 4$$

$$4^{8} = ((4^{2})^{2})^{2}$$

$$|4^{2}|_{13} = 3$$

$$|(3^{2})^{2}|_{13} = |81|_{13} = \underline{3}.$$

#### 7.4 Eulerova věta

• Zobecnění Malé Fermatovy věty

$$a^{\varphi(n)} \equiv 1 \mod n$$

$$n \in \mathbb{N}, GCD(a, n) = 1$$

#### Příklad

Spočítejte

$$3^{15} \mod 28$$
.

Modulo není prvočíslo, můžeme tedy použít Eulerovu větu

$$GCD\left(3,\,28\right)=1,\,p\notin\mathbb{P}$$

$$\varphi(28) = \varphi(2^2 * 7) = (2 - 1) * 2 * \varphi(7) = 2 * 6 = 12$$
  
 $3^{15} = 3^{12} * 3^3$ 

$$\begin{aligned} \left| 3^{\varphi(28)} \right|_{28} &\equiv 1 \, (\text{mod} 28) \\ \left| 3^{12} * 3^{3} \right|_{28} &\equiv 1 \, (\text{mod} 28) \\ \left| 3^{12} * 3^{3} \right|_{28} &\equiv 1 \, (\text{mod} 28) \\ &\equiv 3^{3} \equiv \underline{27}. \end{aligned}$$

# 7.5 Čínská věta o zbytcích

Jsou dána přirozená čísla  $m_1, m_2, \ldots, m_k$  po dvou nesoudělná. Pak pro libovolná celá čísla  $a_1, a_2, \ldots, a_k$  existuje celé číslo x takové, že

$$x \equiv a_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv a_2 \pmod{m_2}$$

$$\vdots \qquad \vdots$$

$$x \equiv a_k \pmod{m_k}.$$

Tato soustava rovnic má řešení  $\boldsymbol{x}$ a toto řešení je určeno jednoznačně v modulo

$$M = m_1 * m_2 * \ldots * m_k.$$

#### $\mathbf{P}$ říkla $\mathbf{d}^a$

Řešte následující soustavu:

$$x = 2 \pmod{3}$$

$$x = 1 \pmod{8}$$

$$x = 7 \pmod{13}$$

Řešení bude ve tvaru:

$$x = 2 * q_1 + 1 * q_2 + 7 * q_3 \pmod{(3 * 8 * 13)}; 3 * 8 * 13 = 312$$

První koeficient:

$$s_1 = \prod_{j \neq 1} m_j = 8 * 13 = 104$$
  
 $t_1 = (s_1)^{-1} = (104)^{-1} = (2)^{-1} = 2 \pmod{3}$   
 $q_1 = s_1 * t_1 = 104 * 2 = 208 \mod{312}$ 

Druhý koeficient:

$$s_2 = \prod_{j \neq 2} m_j = 3 * 13 = 39$$
  
 $t_2 = (s_2)^{-1} = (39)^{-1} = (7)^{-1} = 7 \pmod{8}$   
 $q_2 = s_2 * t_2 = 39 * 7 = 273 \mod{(312)}$ 

Třetí koeficient:

$$s_3 = \prod_{j \neq 3} m_j = 3 * 8 = 24$$
  
 $t_3 = (s_3)^{-1} = (24)^{-1} = (11)^{-1} = 6 \pmod{13}$   
 $q_3 = s_3 * t_3 = 24 * 6 = 144 \mod{(312)}$ 

Celkový výsledek:

$$x = 2 * 208 + 1 * 273 + 7 * 144 = 1697 = 137 \mod (312)$$

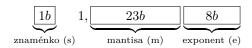
Soustavu rovnic tedy řeší tato celá čísla:

$$x = 137 + k * 312, k \in \mathbb{Z}$$

<sup>&</sup>lt;sup>a</sup>http://voho.cz/wiki/matematika/cinska-veta-o-zbytcich/

# 8 Numerická matematika a strojová čísla

#### Struktura strojově zapsaného čísla



resp.: 
$$(-1)^z * (1, m)_2 * 2^{e-b}$$

- Obsahuje skrytou 1,
- $\bullet\,$  V jednoduché přesnosti má exponent rozsah $-127,\,+127$ 
  - Př.: "Číslo jsme normalizovali posunem o 9 míst doleva:"

$$e-127 = 9$$
  
 $e = (136)_{10} = (10001000)_2$ 

- $\bullet\,$  Do strojového formátu je možné zapsat pouze zlomky ve tvaru  $\frac{x}{2^y},$ kde xa yjsou celá čísla
  - Všechna ostatní čísla, mají binární reprezentaci nekonečnou a periodickou

#### "Pravítko" na převod z a do binární soustavy

#### Zápis čísel ve tvaru $2^n$

Číslo ve tvaru

$$2^{-n}$$

má binární reprezentaci

$$0, \underbrace{000 \dots 000}_{(n-1)\times 0} 1.$$

Číslo ve tvaru

$$2^n$$

má binární reprezentaci

$$1\underbrace{000\ldots000}_{n\times0}$$
.

#### Odčítání binárních čísel

$$\begin{array}{rcl}
 1 - 1 & = & 0 \\
 1 - 0 & = & 1 \\
 0 - 1 & = & 1 \ (+ \, \text{p\'enos})
 \end{array}$$

Příklad

$$\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 \\ - & 1 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 1 \end{array}$$

#### 8.1 IEEE-754

Přesnost	Délka mantisy ("m")	Délka exponentu ("d")	"b"
binary32 (single)	23	8	127
binary64 (double)	52	11	1023
binary128 (quadruple)	112	15	16383

Tabulka 1: Počty cifer standardu IEEE-754

- Ve standardu jsou popsány i situace NaN, +Inf, -Inf.
- Pokud reprezentujeme čísla mimo rozsah, dochází k přetečení (overflow) resp. podtečení (underflow).
- Absolutní chyba je  $|\alpha a|$ , kde  $\alpha$  je reprezentace čísla a.
- Pro  $a \neq 0$  se **relativní chyba** rovná  $\frac{|\alpha a|}{|a|}$ .

#### 8.2 Hladový algoritmus

• Slouží pro získání binární reprezentace čísel

#### Příklad

$$\left(\frac{1}{13}\right)_{10} = (?)_2$$

Zvolíme l, tak aby platilo

$$\begin{array}{rcl} 2^{l} & \leq & \frac{1}{13} < 2^{l+1} \\ & l & = & -4 \\ \frac{1}{16} & \leq & \frac{1}{13} < \frac{1}{8} \end{array}$$

Protože l=-4, bude výsledné číslo ve tvaru

$$0, \underline{000}$$
 ? ? ? ?

Algoritmus:

$$l' = |l| = 4$$

*	(> 1  or  < 1)	Výsledek	Do dalšího kroku	Výsledné číslo
$\frac{\frac{1}{13} * 2^4}{\frac{3}{13} * 2}$ $\frac{\frac{6}{13} * 2}{\frac{12}{13} * 2}$	$\frac{16}{13}$	$> 1 \to #4 = 1$	$\frac{16}{13} - 1 = \frac{3}{13}$	0, <u>000</u> <b>1</b>
$\frac{3}{13} * 2$		$<1\rightarrow \#5=0$	×	$0,\underline{000}1$
$\frac{6}{13} * 2$	$ \begin{array}{r}     \frac{6}{13} \\     \frac{12}{13} \\     \frac{24}{13} \end{array} $	$<1\rightarrow \#6=0$	×	$0,\underline{000}10$
$\frac{12}{13} * 2$	$\frac{24}{13}$	$> 1 \rightarrow #7 = 1$	$\frac{24}{13} - 1 = \frac{11}{13}$	$0,\underline{000}100$ <b>1</b>
÷	:	<b>:</b>	:	:
				0, <u>000</u> 10011101100 <b>0</b>
$\frac{8}{13} * 2$	$res = \frac{16}{13} \to \bot$	×	×	×

# 9 Stabilní párování

- Pár (z, p),  $z \in P$ ,  $p \in P$  je **nestabilní** v M, jestliže
  - -z a p nejsou spárovaní v M,
  - spárováním z a p by si polepšil jak zaměstnanec z, tak zaměstnavatel nabízející pozici p,
- $\bullet\,\,M$ je stabilní, jestliže vMne<br/>existuje nestabilní pár.
- Stabilní párování vždy alespoň jedno existuje

#### Dvořící algoritmus

Dokud není splněna ukončovací podmínka, probíhá každý den takto:

- Ráno: každá žena stojí na svém balkóně. Každý muž stojí pod balkónem ženy, která je nejvýše
  v jeho seznamu, a dvoří se jí. Muži s prázdným seznamem jsou doma.
- Odpoledne: každá žena, pod jejíž balkónem jsou alespoň dva muži, řekne tomu v seznamu nejvýše položenému, aby přišel zítra a ostatním, at už nechodí.
- Večer: každý odehnaný muž si škrtne ze svého seznamu ženu, která ho dnes odehnala.

Ukončovací podmínka: každé ženě se dvoří nejvýše jeden muž.

• Párování, nalezená pomocí dvořícího algoritmu, jsou extrémní. neb pro ty na balkóně dopadnou nejhůře (mohou si vybírat jen z těch, kteří za nimi přijdou) a pro ty pod balkónem nejlépe (jdou za tím nejlepším partnerem).

## 10 Vyšetření průběhu funkce

- Určíme definiční obor funkce.
- Průsečíky s:
  - **osou** x získáme dosazením y = 0 do f
  - **osou** y získáme dosazení x = 0 do f.
- Body podezřelé z extrémů získáme pomocí rovnice

$$f'(x) = 0 \rightarrow x_1 = A, x_2 = B, \dots$$

- -jejich ysouřadnice získáme dosazením kořenů z předchozí rovnice do původní funkce f.
- Pro ověření, zda body podezřelé z extrémů jsou maximum nebo minimum, dosadíme do vztahu

$$f''(x \leftarrow A, x \leftarrow B, \ldots)$$
.

- Pokud je tento výsledek menší než nula (< 0), jedná se o lokální maximum,
- pokud je tento výsledek **větší než nula** (> 0), jedná se o **lokální minimum**.

# 11 Derivace a parciální derivace

#### 11.1 Definice

Definice parciální derivace v bodě a

$$a = (a_1, \ldots, a_k) \in D_f$$

$$\frac{\partial f}{\partial x_1} = \lim_{x_1 \to a_1} \frac{f\left(x_1, a_2, \dots, a_k\right) - f\left(a\right)}{x_1 - a_1}$$

a podobně pro  $x_2, \ldots, x_k$ .

Pozn.:

 $\bullet$  " $\partial$ " je "partial" nebo také "old-style Greek delta", značí parciální derivaci

#### 11.2 Přehled základních derivací

#### Přehled základních derivací

$$C \frac{d}{dx} = 0$$

$$x^{n} \frac{d}{dx} = n * x^{n-1}$$

$$\sin x \frac{d}{dx} = \cos x$$

$$\cos x \frac{d}{dx} = -\sin x$$

$$\tan x \frac{d}{dx} = \frac{1}{\cos^{2} x}$$

$$\cot x \frac{d}{dx} = -\frac{1}{\sin^{2} x}$$

$$e^{x} \frac{d}{dx} = e^{x}$$

$$\ln a \frac{d}{dx} = \frac{1}{x}$$

$$\log_{a} x \frac{d}{dx} = \frac{1}{x \ln a}$$

$$a^{x} \frac{d}{dx} = a^{x} \ln a$$

$$\arcsin x \frac{d}{dx} = \frac{1}{\sqrt{1 - x^{2}}}$$

$$\arccos x \frac{d}{dx} = -\frac{1}{\sqrt{1 - x^{2}}}$$

$$\begin{array}{rcl} (u*v)' & = & u'*v + u*v' \\ \left(\frac{u}{v}\right)' & = & \frac{u'*v - u*v'}{v^2} \end{array}$$

#### 11.3 Gradient

- ullet Vektor značící směr nejrychlejšího růstu funkce f.
- $\bullet$  Gradient v bodě je vektor nejrychlejšího růstu funkce fz tohoto bodu.
- $\bullet$  Gradient skalárně vynásobený vektorem je derivace funkce fv tomto bodě ve směru tohoto vektoru.

#### Definice gradientu

$$\nabla f(b) = \left(\frac{\partial}{\partial x_1}(b); \frac{\partial}{\partial x_2}(b); \dots; \frac{\partial}{\partial x_n}(b)\right)$$

Pozn.:

• " $\nabla$ " je "nabla", značí gradient

#### 11.4 Jacobiho matice

- Matice parciálních derivací.
- Determinant Jacobiho matice se nazývá jakobián.

$$J_f = \begin{pmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1} & \cdots & \frac{\partial f_1}{\partial x_n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_m}{\partial x_1} & \cdots & \frac{\partial f_m}{\partial x_n} \end{pmatrix}$$

#### 11.5 Parciální derivace vyšších řádů

- 2. parciální derivace = parciální derivace parciálních derivací
- Značení:

$$\begin{array}{lll} \frac{\partial^2 f}{\partial x_i^{\ 2}} &=& \frac{\partial \frac{\partial f}{\partial x_i}}{\partial x_i} \left[ = \text{derivuj parciální derivaci podle x podle x} \right] \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_i \partial x_j} &=& \frac{\partial \frac{\partial f}{\partial x_i}}{\partial x_j} \left[ = \text{derivuj parciální derivaci podle x podle y} \right] \end{array}$$

#### 11.6 Derivace ve směru v bodě

#### Velikost vektoru

$$\|\overrightarrow{a}\| = \sqrt{a_1^2 + a_2^2 + \ldots + a_n^2}$$

#### Normalizace vektoru

$$\overrightarrow{n} = \frac{\overrightarrow{a}}{\|\overrightarrow{a}\|} = \left(\frac{a_1}{\|\overrightarrow{d}\|}; \frac{a_2}{\|\overrightarrow{d}\|}; \cdots; \frac{a_n}{\|\overrightarrow{d}\|};\right)$$

- Mějme funkci f(x, y), směr  $\overrightarrow{s}$  a bod B[a, b]
- Derivace v bodě: Spočteme  $\nabla f$  v bodě B,tedy  $\nabla f \, (x \leftarrow a, \, y \leftarrow b)$ 
  - Další možný zápis derivace v bodě:  $\frac{\partial f}{\partial x}\left(a,\,b\right)=\ldots,\,\frac{\partial f}{\partial y}\left(a,\,b\right)=\ldots,$
- Výsledná derivace ve směru v bodě je ("\*" je skalární součin):

$$\nabla f(B) * \overrightarrow{n}$$

# 12 Funkce více proměnných

- Kritický bod Bod, ve kterém je gradient (všechny derivace) roven nulovému vektoru  $\nabla f = (0, 0, 0)$ .
  - Nalezneme vyřešením soustavy lineárních rovnic.
- Body grafu funkce f(x, y) = z mají souřadnice

$$(x, y, f(x, y))$$
.

• Eukleidovská vzdálenost bodů je

$$|AB| = \sqrt{(A-B)^2} = \sqrt{(a_1 - b_1)^2 + (a_2 - b_2)^2}$$

#### 12.1 Hessova matice

- Hesseovu maticí zjistíme, zda je kritický bod extrém a případně jaký (minimum, maximum nebo sedlový bod).
- Pokud máme více bodů podezřelých z extrémů, dosadíme je do Hasseovy matice, kterou následně vyšetříme.

#### Definice Hessovy matice

$$\nabla^2 f\left(x_1,\ldots,x_n\right) = \begin{pmatrix} \frac{\partial^2 f}{\partial x_1^2} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_2} & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_n} \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_1} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2^2} & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_n \partial x_1} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_n \partial x_2} & \cdots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2^2} \end{pmatrix} \begin{bmatrix} x \text{ podle } x & x \text{ podle } y & x \text{ podle } z \\ y \text{ podle } x & y \text{ podle } y & y \text{ podle } z \\ z \text{ podle } x & z \text{ podle } y & z \text{ podle } z \end{bmatrix}$$

• Hessián je zkrácené pojmenování pro Hessovu matici.

#### 12.2 Definitnost

• Vlastnost regulárních<sup>5</sup> matic, která je definována jako

$$(v)*(A)*(v)^T$$
 např.:  $\begin{pmatrix} x & y \end{pmatrix}*(A)*\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$ 

- Pokud je výsledek po vynásobení libovolným vektorem
  - vždy > 0 je matice pozitivně definitní,
  - vždy < 0 je matice negativně definitní.
- Pokud má výsledek po vynásobení různými vektory různá znaménka, je matice indefinitní.

<sup>&</sup>lt;sup>5</sup>Čtvercová matice, jejíž determinant je různý od nuly, tzn.  $det(A) \neq 0$ 

#### 12.2.1 Sylvestrovo kritérium

- Můžeme použít pouze pro symetrické matice.
- Spočítáme rohové subdeterminanty:

$$\nabla^2 f = \left( \begin{array}{|c|c|} \hline M1 & \dots & \dots \\ \hline \dots & M2 & \dots \\ \hline \dots & M3 & \dots \\ \hline \\ & & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ & & \\ \\ & & \\ \hline \\ & & \\ \\ \\ & & \\ \\ \\ & & \\ \\ \\ & \\ \\ & \\ \\ \\ & \\ \\ \\ & \\ \\ \\ \\ & \\ \\ \\ \\ & \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\$$

#### Vyhodnocení výsledků

- Pokud  $\forall i : det(M_i) > 0 \Leftrightarrow matice M$  je pozitivně definitní.
- Pokud ∀j: det (M<sub>2j+1</sub>) < 0 a det (M<sub>2j</sub>) > 0 ⇔ matice M je negativně definitní
  tj.: "-" (levý horní roh) → "+" → "-" → … (pravý dolní roh).
- Pokud má matice na diagonále dva prvky, kde je jeden kladný a druhý záporný, je matice indefinitní
- Pokud neplatí ani jedno, není možné touto metodou definitnost určit (přesněji řečeno: Hesseova matice není pozitivně ani negativně definitní) a musíme použít jinou metodu.

# 

#### 12.2.2 Kvadratická forma matice

$$\overrightarrow{v} = (x, y, z):$$

$$\left(\begin{array}{ccc} x & y & z \end{array}\right) \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{array}\right)}_{\text{Hessoya matice}} \left(\begin{array}{c} x \\ y \\ z \end{array}\right) = \left(\begin{array}{ccc} x(a+d+g) & y(b+e+h) & z(c+f+i) \end{array}\right) \left(\begin{array}{c} x \\ y \\ z \end{array}\right) = \dots$$

- Do výsledku dosazujeme libovolné vektory a zjišťujeme, zda je celý výraz kladný nebo záporný:
  - Je výraz vždy kladný  $\to$  Hesseova matice je **pozitivně definitní**  $\to$  bod je lokální minimum
  - Je výraz vždy záporný  $\to$  Hesse<br/>ova matice je **negativně definitní**  $\to$  bod je lokální maximum
  - Je výraz kladný i záporný  $\rightarrow$  Hesseova matice je **indefinitní**  $\rightarrow$  bod je sedlový bod
  - Matice může být i "semidefinitní" a to tehdy, když pro nenulový vektor je výsledek nulový

12.3 Tečná rovina 13 INTEGRÁLY

#### 12.3 Tečná rovina

• Obecná rovnice roviny:

$$ax + by + cz + d = 0$$

Rovnice tečné roviny ke grafu funkce f(x, y) v bodě [a, b]

$$\frac{\partial f}{\partial x}\left(a,\,b\right)\left(a-x\right) + \frac{\partial f}{\partial y}\left(a,\,b\right)\left(b-y\right) - z + f\left(a,\,b\right) = 0$$

Jedná se tedy o rovinu s normálovým vektorem

$$\vec{n} = \left(\frac{\partial f}{\partial x}\left(a,\,b\right),\,\frac{\partial f}{\partial y}\left(a,\,b\right),\,-1\right).$$

#### 13 Integrály

#### 13.1 Tabulkové integrály

#### Přehled tabulkových integrálů

$$\int 0 \, \mathrm{d}x = c$$

$$\int a \, \mathrm{d}x = ax + c$$

$$\int x^n \, \mathrm{d}x = \frac{1}{n+1}x^{n+1} + c \operatorname{pro} x > 0, n \in R \text{ a } n \neq -1$$

$$\int \frac{1}{x} \, \mathrm{d}x = \ln|x| + c \operatorname{pro} x \neq 0$$

$$\int e^x \, \mathrm{d}x = e^x + c$$

$$\int a^x \, \mathrm{d}x = \frac{a^x}{\ln(a)} + c \operatorname{pro} a > 0, \text{ a } a \neq 1$$

$$\int \sin x \, \mathrm{d}x = -\cos x + c$$

$$\int \cos x \, \mathrm{d}x = \sin x + c$$

Integrace  $per\ partes$  (integrace po částech):

$$\int u * v' = uv - \int u' * v$$

#### 13.2 Newtonova formule

Vyjádření integrálu na intervalu  $\langle a, b \rangle$  pomocí primitivní funkce F(x) se nazývá Newtonova formule. Platí, pokud je funkce f(x) spojitá na intervalu  $\langle a, b \rangle$  a funkce F(x) je k ní na intervalu  $\langle a, b \rangle$  primitivní.

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = [F(x)]_{a}^{b} = F(b) - F(a)$$

#### 13.3 Integrály přes obdélníkovou oblast

$$\iint_{D} f(x, y) dxdy = \int_{a}^{b} \left( \int_{c}^{d} f(x, y) dy \right) dx$$

#### 13.4 Integrály přes obecnou oblast

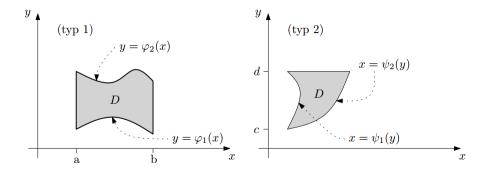
Uvažujeme dva typy oblastí

• Typ 1: x je z intervalu  $\langle a, b \rangle$  a y je omezené spojitými funkcemi  $\varphi_1(x)$  a  $\varphi_2(x)$ .

$$\iint_{D} f(x, y) dxdy = \int_{a}^{b} \left( \int_{\varphi_{1}(x)}^{\varphi_{2}(x)} f(x, y) dy \right) dx$$

• Typ 2: y je z intervalu  $\langle c, d \rangle$  a x je omezené spojitými funkcemi  $\psi_1(y)$  a  $\psi_2(y)$ .

$$\iint_{D} f(x, y) dxdy = \int_{c}^{d} \left( \int_{\psi_{1}(y)}^{\psi_{2}(y)} f(x, y) dx \right) dy$$



Obrázek 2: Dva typy integrálů přes obecnou oblast

Poznámka k příkladu 2.2 ve cvičení 12: Vypočítejte  $\iint_D f(x+y)^2 dxdy$ . Zde budeme vyjadřovat y pomocí x (tj.  $f(y) = x \dots$  – funkce ohraničující "shora" a "zdola" trojúhelník), poté se budeme automaticky omezovat na ose x.

$$\int_{x_1}^{x_2} \left( \int_{y_1}^{y_2} (\ldots) \, \mathrm{d}y \right) \mathrm{d}x$$

# 14 Fuzzy matematika

#### 14.1 Fuzzy množiny

 $\bullet$  Fuzzy logika může operovat se všemi hodnotami z intervalu < 0;1 >, kterých je nekonečně mnoho.

#### **14.1.1** *T*-normy

• Gödelova konorma

$$\mu_{A \cup B}(x) = max(\mu_A(x); \mu_B(x))$$

• Łukasiewiczova konorma

$$\mu_{A \cup B}(x) = min(\mu_A(x) + \mu_B(x); 1)$$

• Součinová konorma

$$\mu_{A \cup B}(x) = (\mu_A(x) + \mu_B(x); 1) - (\mu_A(x) * \mu_B(x); 1)$$

#### 14.1.2 De Morganovy zákony a T-konormy

• Komutativita

$$\perp (a, b) = \perp (b, a)$$

• Monotonie

$$\bot \; (a,\, b) \leq \bot \; (c,\, d) \;$$
když $a \leq c$  a  $b \leq d$ 

• Asociativita

$$\perp (a, \perp (b, c)) = \perp (\perp (a, b), c)$$

 $\bullet\,$ Identický element

$$\perp (a, 0) = a$$