

2. Homomorfismy

V souvislosti se strukturami se v moderní matematice studují i zobrazení, která strukturu tím či oním způsobem zachovávají. V algebře zachovávají algebraické operace a nazývají se homomorfismy. Invertibilní homomorfismy se nazývají izomorfismy.

1. Homomorfismy

Definice. Buďte $(A, *)$, (B, \dagger) dvě pologrupy. Zobrazení $f : A \rightarrow B$ se nazývá *homomorfismus pologrup*, jestliže pro každé dva prvky $a_1, a_2 \in A$ platí

$$f(a_1 * a_2) = f(a_1) \dagger f(a_2). \quad (1)$$

Značí se $f : (A, *) \rightarrow (B, \dagger)$.

Buďte $(A, *, e_A)$, (B, \dagger, e_B) dva monoidy. Zobrazení $f : A \rightarrow B$ se nazývá *homomorfismus monoidů*, jestliže je homomorfismem pologrup $(A, *) \rightarrow (B, \dagger)$ a navíc platí

$$f(e_A) = e_B. \quad (2)$$

Značí se $f : (A, *, e_A) \rightarrow (B, \dagger, e_B)$.

Buďte $(A, *, e_A, -1)$, $(B, \dagger, e_B, -1)$ dvě grupy. Zobrazení $f : A \rightarrow B$ se nazývá *homomorfismus grup*, jestliže je homomorfismem monoidů $(A, *, e_A) \rightarrow (B, \dagger, e_B)$ a navíc pro každé $a \in A$ platí

$$f(a^{-1}) = (f(a))^{-1}. \quad (3)$$

Značí se $f : (A, *, e_A, -1) \rightarrow (B, \dagger, e_B, -1)$.

Podmínka (1) znamená: je jedno, jestli nejdříve násobíme a potom zobrazujeme nebo nejdříve zobrazujeme a potom násobíme. Podmínka (2) znamená: neutrální prvek se zobrazí na neutrální prvek. Podmínka (3) znamená: je jedno, jestli nejdříve invertujeme a potom zobrazujeme nebo nejdříve zobrazujeme a potom invertujeme.

Příklad. Na množině $A = \{\heartsuit, \spadesuit, \diamondsuit, \clubsuit\}$ resp. $B = \{\square, \blacksquare\}$ máme zadán součin „ \odot “ resp. „ \dagger “ tabulkou

| \odot | \heartsuit | \spadesuit | \diamondsuit | \clubsuit |
|----------------|--------------|--------------|----------------|----------------|
| \heartsuit | \heartsuit | \heartsuit | \heartsuit | \heartsuit |
| \spadesuit | \heartsuit | \spadesuit | \heartsuit | \spadesuit |
| \diamondsuit | \heartsuit | \heartsuit | \diamondsuit | \diamondsuit |
| \clubsuit | \heartsuit | \spadesuit | \diamondsuit | \clubsuit |

resp.

| \dagger | \square | \blacksquare |
|----------------|-----------|----------------|
| \square | \square | \square |
| \blacksquare | \square | \blacksquare |

Zobrazení $f : A \rightarrow B$ zadané předpisem $f : \heartsuit \mapsto \square$, $\spadesuit \mapsto \blacksquare$, $\diamondsuit \mapsto \square$, $\clubsuit \mapsto \blacksquare$ je homomorfismus pologrup.

Podmínu $f(a_1 \odot a_2) = f(a_1) \dagger f(a_2)$ lze bezprostředně ověřit pro všechn 16 dvojic $(a_1, a_2) \in A \times A$. Jinak: Zobrazení f představuje přiřazení jedné z „barev“ \square , \blacksquare symbolům $\heartsuit, \spadesuit, \diamondsuit, \clubsuit$. Podmínu (1) lze vyjádřit i rčením: „*barva součinu je součin barev*.“ A to se snadno ověří porovnáním tabulek operací „ \odot “ a „ \dagger “.

2. Homomorfismy

Cvičení. Ukažte, že zobrazení $f_2 : \mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z}$, zadané předpisem $n \mapsto 2n$, je homomorfismus grup $(\mathbf{Z}, +, 0, -) \rightarrow (\mathbf{Z}, +, 0, -)$.

Příklad. Uvažujme o monoidu slov (S_A, \cdot, ω) nad abecedou A . Nechť zobrazení $f : S_A \rightarrow S_A$ slovu $\alpha \in S_A$ přiřazuje jeho délku $\ell(\alpha) \in \mathbf{N}$. Například $f(\text{T}\square\text{O}\square\text{O}) = 4$. Pak je f homomorfismus monoidů $(S_A, \cdot, \omega) \rightarrow (\mathbf{N}, +, 0)$.

Tvrzení. Buděte $f : A \rightarrow B$ a $g : B \rightarrow C$ homomorfismy pologrup (monoidů, grup). Pak jejich složení $g \circ f : A \rightarrow C$ je homomorfismus pologrup (monoidů, grup).

Důkaz. Pro pologrupy, řekněme $(A, *), (B, \dagger), (C, \ddagger)$: Protože f je homomorfismus, pro každé dva prvky $a_1, a_2 \in A$ platí $f(a_1 * a_2) = f(a_1) \dagger f(a_2)$. Protože g je homomorfismus, platí následovně $g(f(a_1) \dagger f(a_2)) = g(f(a_1)) \ddagger g(f(a_2))$. Celkově

$$\begin{aligned} (g \circ f)(a_1 * a_2) &= g(f(a_1 * a_2)) = g(f(a_1) \dagger f(a_2)) = g(f(a_1)) \ddagger g(f(a_2)) \\ &= (g \circ f)(a_1) \ddagger (g \circ f)(a_2), \end{aligned}$$

což se mělo ukázat. Pro monoidy resp. grupy: cvičení.

Všimněte si, že asociativita operací ani další axiomy nehrají žádnou roli v definici homomorfismu. Mohou však být podstatné ve větách o homomorfismech, jako například v následujícím tvrzení.

Tvrzení. Buděte $(A, *, e_A, ^{-1}), (B, \dagger, e_B, ^{-1})$ dvě grupy. Budět $f : A \rightarrow B$ homomorfismus pologrup: $(A, *) \rightarrow (B, \dagger)$. Pak f je homomorfismus grup: $(A, *, e_A, ^{-1}) \rightarrow (B, \dagger, e_B, ^{-1})$.

Vidíme, že definici homomorfismu grup bychom mohli formulovat i v podstatně redukované podobě: *Homomorfismus grup je homomorfismus příslušných pologrup*. Upřednostnili jsme obecné schéma, podle něhož je homomorfismus zobrazení zachovávající všechny operace.

Důkaz. (a) Nejdříve ukážeme, že $f(e_A) = e_B$. Vyjdeme z rovnosti

$$f(e_A) = f(e_A * e_A) = f(e_A) \dagger f(e_A).$$

Protože B je grupa, existuje prvek $f(e_A)^{-1}$ inverzní k prvku $f(e_A)$. Vynásobíme-li jím obě strany, obdržíme

$$e_B = f(e_A) \dagger f(e_A)^{-1} = f(e_A) \dagger f(e_A) \dagger f(e_A)^{-1} = f(e_A),$$

což se mělo ukázat.

(b) Dále ukážeme, že $f(a^{-1}) = f(a)^{-1}$ pro každé $a \in A$. Máme ovšem

$$f(a) \dagger f(a^{-1}) = f(a * a^{-1}) = f(e_A) = e_B.$$

[používáme již dokázaný fakt (a)]. Tím je dokázáno, že prvek $f(a^{-1})$ je inverzní k prvku $f(a)$.

Cvičení. Ukažte, že analogické tvrzení neplatí pro monoidy. To jest, ukažte, že existují monoidy A, B a homomorfismus pologrup $f : A \rightarrow B$, který není homomorfismem monoidů.

Návod: $A = B = \{1, 2\}$ s operací $a * b = \min\{a, b\}$ a neutrálním prvkem 1.

2. Homomorfismy

Cvičení. 1. Uvažujme o monoidu slov (S_A, \cdot, ω) nad abecedou A . Bud' $(M, *, 1)$ libovolný monoid, buď $f : A \rightarrow M$ libovolné zobrazení. Ukažte, že potom existuje jediný homomorfismus monoidů $F : (S_A, \cdot, \omega) \rightarrow (M, *, 1)$ takový, že $F(a) = f(a)$ pro každé $a \in A$.

Návod: Položte $F(a_{i_1} \dots a_{i_n}) = f(a_{i_1}) \dots f(a_{i_n})$.

2. Najděte všechna zobrazení $f : A \rightarrow S_A$ taková, že homomorfismus $F : (S_A, \cdot, \omega) \rightarrow (S_A, \cdot, \omega)$ je izomorfismus.

Cvičení. Bud' $f : A \rightarrow B$ homomorfismus pologrup (monoidů, grup). Označme

$$\text{Im } f = \{ f(a) \mid a \in A \}.$$

Pak je $\text{Im } f$ podpologrupa (podmonoid, podgrupa) v B . Dokažte.

2. Izomorfismy

Definice. *Izomorfismus pologrup (monoidů, grup) A, B je homomorfismus $f : A \rightarrow B$ pologrup (monoidů, grup), který je bijektivní.*

Izomorfismy struktur jsou obecně definovány jako homomorfismy, k nimž existují homomorfismy inverzní. V případě pologrup, monoidů, grup (a ostatních algebraických struktur) nemusíme existenci inverzního homomorfismu explicitně vyžadovat, protože platí následující tvrzení:

Tvrzení. Bud' $f : A \rightarrow B$ izomorfismus pologrup (monoidů, grup). Pak je $f^{-1} : B \rightarrow A$ opět izomorfismus pologrup (monoidů, grup).

Důkaz. Pro pologrupy $(A, *)$, (B, \dagger) : Má se ukázat, že $f^{-1}(b_1 \dagger b_2) = f^{-1}(b_1) * f^{-1}(b_2)$. Protože f je (jako každá bijekce) injektivní, stačí ukázat rovnost obrazů, tj.

$$f(f^{-1}(b_1 \dagger b_2)) = f(f^{-1}(b_1) * f^{-1}(b_2)).$$

Zatímco na levé straně máme ihned $b_1 \dagger b_2$, na pravé straně dostáváme $f(f^{-1}(b_1) * f^{-1}(b_2)) = f(f^{-1}(b_1)) \dagger f(f^{-1}(b_2)) = b_1 \dagger b_2$, tedy totéž, čímž je důkaz hotov.

Pro monoidy resp. grupy: cvičení.

Příklady. (1) Identické zobrazení je vždy izomorfismus.

(2) Označme $\mathbf{R}_{>0} := \{ r \in \mathbf{R} \mid r > 0 \}$. Pak $(\mathbf{R}_{>0}, \cdot, 1, -1)$ je grupa (cvičení). Zobrazení $\exp : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}_{>0}$, zadáné předpisem $x \mapsto e^x$, je homomorfismus grup $(\mathbf{R}, +, 0, -) \rightarrow (\mathbf{R}_{>0}, \cdot, 1, -1)$, protože pro libovolná dvě čísla $x, y \in \mathbf{R}$ platí $\exp(x+y) = e^{x+y} = e^x e^y = (\exp x) \cdot (\exp y)$.

Tento homomorfismus je bijektivní, a tedy izomorfismus:

$$\exp : (\mathbf{R}, +, 0, -) \rightarrow (\mathbf{R}_{>0}, \cdot, 1, -1).$$

Inverzní izomorfismus je logaritmus

$$\ln : (\mathbf{R}_{>0}, \cdot, 1, -1) \rightarrow (\mathbf{R}, +, 0, -).$$

Původně byly logaritmy vynalezeny jako prostředek k násobení (kladných) reálných čísel: násobení v grupě $(\mathbf{R}_{>0}, \cdot, 1, -1)$ bylo převedeno na sčítání v izomorfní grupě $(\mathbf{R}, +, 0, -)$. Hodnoty funkcí \ln a \exp ovšem bylo nutno vyhledávat v tabulkách.

Sčítat lze i graficky (nanášením úseček na společnou přímku). Spojením obou principů vzniklo logaritmické pravítko, užitečný nástroj, který vytlačila teprve digitální éra.

2. Homomorfismy

Definice. Řekneme, že dvě pologrupy (monoidy, grupy) A, B jsou izomorfní, jestliže existuje izomorfismus $A \rightarrow B$. Zapisujeme $A \cong B$.

Tvrzení. Pro libovolné tři pologrupy (monoidy, grupy) A, B, C platí

- (i) $A \cong A$ (reflexivita);
- (ii) Jestliže $A \cong B$, pak $B \cong A$ (symetrie);
- (iii) Jestliže $A \cong B$, $B \cong C$, pak $A \cong C$ (transitivita).

Důkaz. (i) Identické zobrazení id_A je izomorfismus. (ii) Zobrazení inverzní k izomorfismu je izomorfismus. (iii) Složení homomorfismů je homomorfismus, složení bijekcí je bijekce, a proto složení izomorfismů je izomorfismus.

Můžeme také říci, že na libovolné množině algebraických struktur je izomorfismus relací ekvivalence.

Příklad. $(\mathbf{R}_{>0}, \cdot, 1, -1) \cong (\mathbf{R}, +, 0, -)$. Izomorfismů $(\mathbf{R}, +, 0, -) \rightarrow (\mathbf{R}_{>0}, \cdot, 1, -1)$ existuje velmi mnoho, např. $x \mapsto a^x$ pro libovolné $a \in \mathbf{R}_{>0}$, $a \neq 1$. Ověrte.

Problém k řešení. Není pravda, že $(\mathbf{Q}_{>0}, \cdot, 1, -1) \cong (\mathbf{Q}, +, 0, -)$, kde \mathbf{Q} je množina všech racionálních čísel a $\mathbf{Q}_{>0}$ je množina všech kladných racionálních čísel. Dokažte.

3. Faktorové algebry

Bud' (A, \cdot) pologrupa. Bud' dán rozklad $\{A_i\}_{i \in I}$ na množině A . Množinu všech tříd rozkladu označíme \tilde{A} ; nazývá se faktorová množina:

$$\tilde{A} = \{[a] \mid a \in A\}$$

(připomeňme, že $[a]$ označuje třídu A_i obashující prvek a ; ta je podle definice rozkladu jediná). Nechť platí podmínka kompatibility

$$\text{jestliže } [a'] = [a], [b'] = [b], \text{ pak } [a' \cdot b'] = [a \cdot b]. \quad (*)$$

Platí-li implikace (*), pak třída $[a \cdot b]$ závisí jen a jen na třídách $[a]$, $[b]$ a ne na konkrétním výběru prvků a, b , které v nich leží („reprezentantů“). Můžeme ji proto považovat za výsledek násobení tříd a označit $[a] \dagger [b]$. Pravidlem

$$[a] \dagger [b] := [a \cdot b]. \quad (**)$$

je na množině \tilde{A} zavedena binární operace „ \dagger “.

Příklad. Na množině $A = \{\heartsuit, \spadesuit, \diamondsuit, \clubsuit\}$ zaved'me rozklad na dvě třídy: $A_1 = \{\heartsuit, \diamondsuit\}$ a $A_2 = \{\spadesuit, \clubsuit\}$:

| A_1 | A_2 |
|----------------|--------------|
| \heartsuit | \spadesuit |
| \diamondsuit | \clubsuit |

Máme $[\heartsuit] = A_1$, $[\spadesuit] = A_2$, $[\diamondsuit] = A_1$, $[\clubsuit] = A_2$. Množina \tilde{A} je dvouprvková množina $\{A_1, A_2\}$.

2. Homomorfismy

Již dříve jsme zavedli binární operaci „ \odot “ tabulkou

| \odot | \heartsuit | \spadesuit | \diamondsuit | \clubsuit |
|----------------|--------------|--------------|----------------|----------------|
| \heartsuit | \heartsuit | \heartsuit | \heartsuit | \heartsuit |
| \spadesuit | \heartsuit | \spadesuit | \heartsuit | \spadesuit |
| \diamondsuit | \heartsuit | \heartsuit | \diamondsuit | \diamondsuit |
| \clubsuit | \heartsuit | \spadesuit | \diamondsuit | \clubsuit |

Z tabulky je patrné, že platí implikace (*), a proto je možné zavést násobení „ \dagger “ tříd podle návodu (**). Faktorová algebra bude mít dva prvky, $\{\heartsuit, \diamondsuit\}$ a $\{\spadesuit, \clubsuit\}$ a její binární operace bude zadána tabulkou

| | | |
|--------------------------------|--------------------------------|--------------------------------|
| \dagger | $\{\heartsuit, \diamondsuit\}$ | $\{\spadesuit, \clubsuit\}$ |
| $\{\heartsuit, \diamondsuit\}$ | $\{\heartsuit, \diamondsuit\}$ | $\{\heartsuit, \diamondsuit\}$ |
| $\{\spadesuit, \clubsuit\}$ | $\{\heartsuit, \diamondsuit\}$ | $\{\spadesuit, \clubsuit\}$ |

(Všimněte si, že označíme-li naše dvě třídy symboly \square , \blacksquare , obdržíme přesně algebru z příkladu na první straně.)

Tvrzení. Je-li A pologrupa (monoid, grupa) splňující podmínu (*), pak i příslušná faktorová algebra \tilde{A} je pologrupa (monoid, grupa).

Důkaz. Bud' (A, \cdot) pologrupa. Ověřme asociativní zákon pro násobení tříd: $[a] \dagger ([b] \dagger [c]) = [a] \dagger [b \cdot c] = [a \cdot (b \cdot c)] = [(a \cdot b) \cdot c] = [a \cdot b] \dagger [c] = ([a] \dagger [b]) \dagger [c]$.

Bud' (A, \cdot, e) monoid. Ověřme, že třída $[e]$ je neutrální prvek v pologrupě \tilde{A} : $[a] \dagger [e] = [a \cdot e] = [a]$, podobně $[e] \dagger [a] = [a]$.

Bud' $(A, \cdot, e, ^{-1})$ grupa. Ověřme, že třída $[a^{-1}]$ je inverzní prvek k prvku $[a]$ v monoidu \tilde{A} : $[a] \dagger [a^{-1}] = [a \cdot a^{-1}] = [e]$, podobně $[a^{-1}] \dagger [a] = [e]$.

Poznamenejme, že z jednoznačnosti inverzních prvků v monoidu pak plyne, že třída $[a^{-1}]$ je jednoznačně určena třídou $[a]$. Je proto korektní ji označovat $[a]^{-1}$.

Cvičení. Bud' \tilde{A} faktorová algebra pologrupy (monoidu, grupy) A . Bud' $p : A \rightarrow \tilde{A}$ zobrazení $a \mapsto [a]$. Ukažte, že p je homomorfismus pologrup (monoidů, grup).

4. Zbytkové třídy

Pro každé přirozené číslo $m > 1$ zkonztruujeme faktorovou grupu \mathbf{Z}_m aditivní grupy \mathbf{Z} . Grupa \mathbf{Z}_m bude mít m prvků.

Zaved'me podmnožiny $[i]_m \subset \mathbf{Z}$:

$$[0]_m = \{km \mid k \in \mathbf{Z}\} = \{\dots, -2m, -m, 0, m, 2m, \dots\},$$

$$[1]_m = \{1 + km \mid k \in \mathbf{Z}\} = \{\dots, 1 - 2m, 1 - m, 1, 1 + m, 1 + 2m, \dots\},$$

$$[2]_m = \{2 + km \mid k \in \mathbf{Z}\} = \{\dots, 2 - 2m, 2 - m, 2, 2 + m, 2 + 2m, \dots\},$$

\vdots

$$[i]_m = \{i + km \mid k \in \mathbf{Z}\} = \{\dots, i - 2m, i - m, i, i + m, i + 2m, \dots\}.$$

\vdots

2. Homomorfismy

Zřejmě $j \in [i]_m$ právě tehdy, když existuje číslo $k \in \mathbf{Z}$ takové, že $j = i + km$.

Všimněme si, že pro $i = 0, \dots, m-1$ třída $[i]_m$ obsahuje právě ta celá čísla a , pro něž i je zbytkem při celočíselném dělení čísla a přirozeným číslem m , říká se jim proto *zbytkové třídy*. Ale všechny možné zbytky při dělení číslem m jsou právě $0, 1, \dots, m-1$, takže každé číslo $a \in \mathbf{Z}$ leží v právě jedné ze tříd $[0]_m, [1]_m, \dots, [m-1]_m$. Tudíž, třídy $[0]_m, [1]_m, \dots, [m-1]_m$ tvoří rozklad množiny \mathbf{Z} .

Příslušnou faktorovou množinu označujeme

$$\mathbf{Z}_m = \{[0]_m, [1]_m, \dots, [m-1]_m\}.$$

Ověříme podmínku (*). Předpokládejme, že $[a]_m = [a']_m$ a $[b]_m = [b']_m$. Pak $a' \in [a]_m$ a $b' \in [b]_m$, a tedy $a' = a + km$, $b' = b + lm$ pro vhodná $k, l \in \mathbf{Z}$, načež $a' + b' = a + km + b + lm = a + b + (k + l)m \in [a + b]_m$. Tudíž, $[a + b]_m = [a' + b']_m$.

Na m -prvkové množině \mathbf{Z}_m potom vzniká binární operace (**), kterou pro jednoduchost označíme zase $+$, zadáná předpisem

$$[a]_m + [b]_m = [a + b]_m.$$

Faktorová grupa $(\mathbf{Z}_m, +, [0]_m, -)$ je komutativní *aditivní grupa zbytkových tříd modulo m* .

Na \mathbf{Z}_m můžeme analogicky zavést i binární operaci násobení předpisem

$$[a]_m \cdot [b]_m = [a \cdot b]_m.$$

Podmínka (*) se ověří podobně. Předpokládejme opět, že $[a]_m = [a']_m$ a $[b]_m = [b']_m$, tj. $a' = a + km$, $b' = b + lm$ pro vhodná $k, l \in \mathbf{Z}$, načež $a' \cdot b' = (a + km)(b + lm) = ab + (kb + la + klm)m \in [ab]_m$. Tudíž, $[a' \cdot b']_m = [ab]_m$.

Faktorový monoid $(\mathbf{Z}_m, \cdot, [1]_m)$ je komutativní *multiplikativní monoid zbytkových tříd modulo m* .

Příklad. Nechť $m = 5$. Následující tabulka naznačuje rozložení množiny všech celých čísel do pěti tříd:

| | | | | |
|---------|-----|----|---|---|
| $[0]_5$ | -5 | 0 | 5 | |
| $[1]_5$ | -4 | 1 | 6 | |
| $[2]_5$ | ... | -3 | 2 | 7 |
| $[3]_5$ | | -2 | 3 | 8 |
| $[4]_5$ | | -1 | 4 | 9 |

Aditivní grupa \mathbf{Z}_5 resp. multiplikativní monoid \mathbf{Z}_5 mají tabulky

| $+$ | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | \times | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 |
|-----|---|---|---|---|---|----------|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 2 | 3 | 4 | 0 | 1 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 |
| 2 | 2 | 3 | 4 | 0 | 1 | 2 | 0 | 2 | 4 | 1 | 3 |
| 3 | 3 | 4 | 0 | 1 | 2 | 3 | 0 | 3 | 1 | 4 | 2 |
| 4 | 4 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 0 | 4 | 3 | 2 | 1 |

(číslo i označuje třídu $[i]_5$).

2. Homomorfismy

Cvičení. Ukažte, že číslo $n^4 - 1$ je dělitelné pěti pro každé n nedělitelné pěti.

Návod: Číslo n je dělitelné pěti právě tehdy, když $[n]_5 = [0]_5$. Tedy pro n nedělitelné pěti je $[n]_5$ jedna ze tří $[1]_5, [2]_5, [3]_5, [4]_5$. Spočtěte $[n^4 - 1]_5 = [n]_5 \cdot [n]_5 \cdot [n]_5 \cdot [n]_5 - [1]_5$ pro $n = 1, 2, 3, 4$.

5. Kongruence

Víme, že rozkladu na množině A odpovídá relace ekvivalence \equiv definovaná předpisem: $x \equiv y$ právě tehdy, když $[x] = [y]$. Podmínu (*) potom můžeme ekvivalentně zapsat ve tvaru

$$\text{jestliže } a' \equiv a, b' \equiv b, \text{ pak } a' \cdot b' \equiv a \cdot b. \quad (*)'$$

Relace ekvivalence splňující podmínu $(*)'$ se nazývá *kongruence*.

Cvičení. Ukažte, že rozkladu množiny \mathbf{Z} na zbytkové třídy $[\cdot]_m$ odpovídá kongruence \equiv_m definovaná předpisem $a \equiv_m b \Leftrightarrow m | a - b$.

Cvičení. Buď $h : (A, \cdot) \rightarrow (B, *)$ homomorfismus pologrup (monoidů, grup).

(1) Ukažte, že relace \sim zadaná předpisem

$$x \sim y \Leftrightarrow h(x) = h(y)$$

je kongruence na pologrupě (monoidu, grupě) A .

(2) Ukažte, že faktorová algebra \tilde{A} podle kongruence \sim je izomorfní podalgebře $\text{Im } h$.

Návod: Izomorfismus $\tilde{A} \leftrightarrow \text{Im } h$ zadejte předpisem $[a] \leftrightarrow f(a)$.