

FUNGTOR KOVARIAN PADA KATEGORI

Soleh Munawir dan Y.D. Sumanto

Program Studi Matematika Jurusan Matematika
Fakultas Sains dan Matematika Universitas Diponegoro
Jalan Prof. H. Soedarto, SH. Tembalang Semarang 50275.
e-mail : solehfarda@yahoo.com

Abstrak

Fungtor kovarian merupakan pemetaan dari kategori ke kategori. Akibat dari kategori yang memuat kelas dari obyek-obyek dan morfisma, fungtor kovarian akan memetakan obyek ke obyek dan morfisma ke morfisma. Di sisi lain, fungtor kovarian juga merupakan pemetaan sehingga mempunyai sifat-sifat seperti pada pemetaan yakni injektif, surjektif dan bijektif. Untuk fungtor kovarian dengan pemetaan morfisma bersifat injektif, surjektif dan bijektif secara berturut-turut disebut dengan fungtor kovarian yang *faithful*, *full*, *fully faithful*.

Kata kunci : obyek, kelas, morfisma, kategori, fungtor, fungtor kovarian.

1. Pendahuluan

Teori kategori mulai berkembang sejak tahun 1944. Pertama kali diperkenalkan oleh Eilenberg dan Saunders Mac Lane. Kategori sendiri memiliki sebuah kelas yang berisi obyek-obyek dan himpunan morfisma serta memenuhi aksioma-aksioma tertentu.

Dalam teori kategori juga terdapat fungtor kovarian dan fungtor kontravarian yang memetakan kategori ke kategori. Adapun definisi fungtor kovarian dan fungtor kontravarian yakni memetakan setiap obyek ke obyek dan memetakan morfisma ke morfisma serta memenuhi aksioma-aksioma tertentu. Perbedaannya yaitu pada morfisma dan aksioma yang berhubungan dengan morfisma tersebut.

Selanjutnya di bawah ini akan diberikan definisi dari kategori.

2. Kategori

Definisi 2.1 [2]

Berikut ini akan diberikan terlebih dahulu definisi dari kategori sebagai berikut.

Dalam suatu kategori \mathcal{C} terdiri dari beberapa bagian yaitu :

- i. Sebuah kelas $|\mathcal{C}|$ yang berisi obyek-obyek A, B, C, \dots , dan himpunan morfisma, di mana untuk setiap pasangan berurutan dari obyek-obyek di $|\mathcal{C}|$ misal (A, B) , himpunan $[A, B]_{\mathcal{C}}$ merupakan himpunan morfisma dari A ke B atau bisa ditulis dengan $A \rightarrow B$ di \mathcal{C} .
- ii. Aturan komposisi morfisma, yaitu untuk setiap obyek-obyek di $|\mathcal{C}|$ misal $A, B, C \in |\mathcal{C}|$ pemetaan :

$$[B, C]_{\mathcal{C}} \times [A, B]_{\mathcal{C}} \rightarrow [A, C]_{\mathcal{C}}$$

disebut dengan komposisi morfisma. Jika $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ dan $g \in [B, C]_{\mathcal{C}}$, maka komposisi morfismanya ditulis dengan $g \circ f \in [A, C]_{\mathcal{C}}$.

Untuk $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$, maka obyek A disebut domain dari f dan obyek B disebut kodomain dari f . Selain berlaku aturan (i) dan (ii), \mathcal{C} juga memenuhi aksioma – aksioma berikut :

- iii. Himpunan morfisma merupakan himpunan pasangan obyek yang saling asing, yaitu jika $A \neq C$ atau $B \neq D$ maka $[A, B]_{\mathcal{C}} \cap [C, D]_{\mathcal{C}} = \emptyset$.
- iv. Aturan komposisi bersifat asosiatif, yaitu jika diberikan $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$, $g \in [B, C]_{\mathcal{C}}$, $h \in [C, D]_{\mathcal{C}}$ di mana $A, B, C, D \in |\mathcal{C}|$ maka

$$(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f).$$

- v. Adanya morfisma identitas, yaitu untuk setiap obyek $Y \in |\mathcal{C}|$, maka terdapat morfisma identitas yakni $I_Y \in [Y, Y]_{\mathcal{C}}$ sedemikian sehingga untuk $X, Z \in |\mathcal{C}|$ dan morfisma $f \in [X, Y]_{\mathcal{C}}$, $g \in [Y, Z]_{\mathcal{C}}$ berlaku :

$$I_Y \circ f = f$$

$$g \circ I_Y = g.$$

Selanjutnya akan diberikan contoh dari kategori.

Contoh 2.1

1. Kategori Ens merupakan kategori himpunan di mana obyek-obyek berupa himpunan dan morfisma berupa fungsi antar himpunan.
2. Kategori Ens_R merupakan kategori himpunan dan relasi di mana obyek-obyek berupa himpunan dan morfisma berupa relasi antar himpunan.
3. Kategori Grp merupakan kategori grup dengan obyek-obyek berupa grup dan

morfisma berupa homomorfisma grup.

4. Kategori \mathcal{Ab} merupakan kategori grup abelian dengan obyek-obyek berupa grup abelian dan morfisma berupa homomorfisma grup.

Selanjutnya akan diberikan definisi dari isomorfisma pada morfisma suatu kategori.

Definisi 2.2 [3]

Diberikan kategori \mathcal{C} dan obyek $A, B \in |\mathcal{C}|$, morfisma $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ disebut isomorfisma jika terdapat morfisma $g \in [B, A]_{\mathcal{C}}$ sedemikian sehingga berlaku :

$$g \circ f = I_A \in [A, A]_{\mathcal{C}} \text{ dan}$$

$$f \circ g = I_B \in [B, B]_{\mathcal{C}}.$$

Morfisma g yang memenuhi komposisi $g \circ f = I_A \in [A, A]_{\mathcal{C}}$ dan $f \circ g = I_B \in [B, B]_{\mathcal{C}}$ disebut sebagai invers dari f , dinotasikan dengan $g = f^{-1}$ sebaliknya f merupakan invers dari g yang dinotasikan dengan $f = g^{-1}$. Dua obyek yakni $A, B \in |\mathcal{C}|$ dikatakan isomorfis jika terdapat isomorfisma $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ selanjutnya dinotasikan dengan $A \cong B$.

Setelah diberikan definisi isomorfisma, selanjutnya akan diberikan contoh dari isomorfisma sebagai berikut.

Contoh 2.2

1. Diberikan kategori Grp dan $G = (\mathbb{R}^+, \cdot)$, $G' = (\mathbb{R}, +) \in |Grp|$ di mana \mathbb{R}^+ merupakan himpunan bilangan riil positif, serta morfisma $f : G \rightarrow G'$, $g : G' \rightarrow G$ yang secara berturut-turut didefinisikan oleh $f(x) = \log x$ dan $g(y) = 10^y$ untuk setiap $x \in \mathbb{R}^+$ dan $y \in \mathbb{R}$. Untuk \mathbb{R}^+

dan \mathbb{R} merupakan isomorfis karena

$$g \circ f(a \cdot b) = a \cdot b$$

$$f \circ g(u + v) = u + v.$$

2. Diberikan kategori grup $\mathcal{G}r\mathcal{P}$. Diberikan $(\mathbb{Z}, +) \in |\mathcal{G}r\mathcal{P}|$ dengan $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ yang didefinisikan $f(x) = -x$ untuk setiap $x \in \mathbb{Z}$. Sehingga f merupakan isomorfisma karena f merupakan homomorfisma yang bijektif.

Selanjutnya akan diberikan definisi dari subkategori sebagai berikut.

Definisi 2.3 [3]

Kategori \mathcal{D} merupakan subkategori dari kategori \mathcal{C} jika

1. Untuk $|\mathcal{D}|$ merupakan subkelas dari $|\mathcal{C}|$.
2. Untuk setiap pasangan berurutan (A, B) dari obyek di $|\mathcal{D}|$, morfisma $[A, B]_{\mathcal{D}}$ merupakan subset dari morfisma $[A, B]_{\mathcal{C}}$ sedemikian sehingga
 - a. Untuk setiap obyek $A, B, C \in |\mathcal{D}|$, komposisi di \mathcal{C} memetakan $[B, C]_{\mathcal{D}} \times [A, B]_{\mathcal{D}}$ ke $[A, C]_{\mathcal{D}}$.
 - b. Untuk setiap $A \in |\mathcal{D}|$, morfisma $I_A \in [A, A]_{\mathcal{D}}$.

Subkategori \mathcal{D} di \mathcal{C} disebut subkategori penuh jika memenuhi $[A, B]_{\mathcal{D}} = [A, B]_{\mathcal{C}}$ untuk setiap obyek $A, B \in |\mathcal{D}|$.

Selanjutnya akan diberikan contoh – contoh dari subkategori berdasarkan definisi di atas yakni sebagai berikut.

Contoh 2.3

1. Kategori Ens merupakan subkategori tak penuh pada $Ens_{\mathbb{R}}$.
2. Kategori $\mathcal{A}b$ merupakan subkategori penuh dari $\mathcal{G}r\mathcal{P}$.

Selanjutnya akan dijelaskan tentang functor beserta teorema dan contoh-contohnya.

3. Functor kovarian

Definisi 3.1 [3]

Diberikan kategori \mathcal{C} dan \mathcal{D} . Functor kovarian $\alpha : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ yang lebih singkat dikatakan dengan functor merupakan pemetaan dari obyek dan morfisma. Functor ini memetakan setiap $A \in |\mathcal{C}|$ ke obyek $\alpha(A) \in |\mathcal{D}|$ dan memetakan setiap morfisma $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ ke $\alpha(f) \in [\alpha(A), \alpha(B)]_{\mathcal{D}}$ sedemikian sehingga

1. $\alpha(I_A) = I_{\alpha(A)}$.
2. $\alpha(g \circ f) = \alpha(g) \circ \alpha(f)$.

Selanjutnya untuk memperjelas definisi functor di atas, di bawah ini akan diberikan contoh – contohnya.

Contoh 3.1

1. Functor identitas yakni $\mathcal{I}_{\mathcal{C}} : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ di mana \mathcal{C} merupakan sebarang kategori.
2. Functor inklusi yang dinyatakan dengan $i : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ di mana \mathcal{D} merupakan subkategori dari kategori \mathcal{C} .
3. Functor konstanta $\gamma : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ di mana \mathcal{C}, \mathcal{D} merupakan sebarang kategori yang mana untuk setiap obyek di $|\mathcal{C}|$ dipetakan ke obyek tertentu di \mathcal{D} .
4. Functor $\alpha : \mathcal{C} \rightarrow Ens$ yang didefinisikan $\alpha_A = Hom(A, _)$

yang berakibat $\alpha_A(B) = \text{Hom}(A, B)$ di mana \mathcal{C}, Ens merupakan kategori himpunan.

Teorema 3.1 [3]

Diberikan kategori $\mathcal{C}, \mathcal{D}, \mathcal{E}$. Jika diberikan functor $\alpha : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ dan $\beta : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}$ maka komposisi $\beta \circ \alpha : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{E}$ memenuhi definisi functor.

Bukti :

Diberikan functor $\alpha : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ yang berakibat α memetakan $|\mathcal{C}|$ ke $|\mathcal{D}|$ merupakan suatu pemetaan yakni untuk $X \in |\mathcal{C}|$ terdapat tunggal $Y \in |\mathcal{D}|$ sehingga $\alpha(X) = Y$ hal ini akan mengakibatkan pemetaan $\alpha_{A,B} : [A, B]_{\mathcal{C}} \rightarrow [\alpha(A), \alpha(B)]_{\mathcal{D}}$ untuk $A, B, C \in |\mathcal{C}|$, begitu juga $\beta : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}$ yang memenuhi definisi functor.

Misal diberikan $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ dan $g \in [B, C]_{\mathcal{C}}$, selanjutnya akan ditunjukkan bahwa $\beta \circ \alpha : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{E}$ yakni berakibat

1. $(\beta \circ \alpha)(I_X) = I_{(\beta \circ \alpha)(X)}$,
2. $(\beta \circ \alpha)(g \circ f) = (\beta \circ \alpha)(g) \circ (\beta \circ \alpha)(f)$.

Dengan demikian terbukti bahwa komposisi $\beta \circ \alpha$ merupakan functor. ■

Selanjutnya akan diberikan definisi dari isomorfisma pada functor sebagai berikut.

Definisi 3.2 [3]

Diberikan kategori \mathcal{C} dan \mathcal{D} . Functor $\alpha : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ disebut isomorfisma jika terdapat functor $\beta : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ sedemikian sehingga $\beta \circ \alpha = I_{\mathcal{C}}$, $\alpha \circ \beta = I_{\mathcal{D}}$.

Contoh 3.2

Diberikan kategori Grp , functor $\text{id} : \text{Grp} \rightarrow \text{Grp}$ merupakan isomorfisma.

Di bawah ini akan dijelaskan tentang definisi functor yang *full*, functor yang *faithful* dan functor yang *fully faithful*.

Definisi 3.3 [3]

Diberikan kategori \mathcal{C}, \mathcal{D} dan functor $\mu : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ serta pemetaan

$\mu_{A,B} : [A, B]_{\mathcal{C}} \rightarrow [\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}}$ dengan $A, B \in |\mathcal{C}|$, sedemikian sehingga

1. Jika pemetaan $\mu_{A,B}$ merupakan pemetaan injektif maka μ disebut functor *faithful*.
2. Jika pemetaan $\mu_{A,B}$ merupakan pemetaan surjektif maka μ disebut functor *full*.
3. Jika pemetaan $\mu_{A,B}$ merupakan pemetaan bijektif maka μ disebut functor *fully faithful*.

Teorema 3.2 [1]

Diberikan kategori \mathcal{C}, \mathcal{D} dan functor *faithful* $\mu : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$. Functor μ memetakan $|\mathcal{C}|$ ke $|\mathcal{D}|$ injektif jika dan hanya jika μ memetakan $\text{Mor } \mathcal{C}$ ke $\text{Mor } \mathcal{D}$ injektif.

Bukti :

Diberikan functor *faithful* $\mu : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$, $\mu_{A,B} : [A, B]_{\mathcal{C}} \rightarrow [\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}}$ merupakan pemetaan yang injektif untuk setiap $f, g \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ dan $f \neq g$ berakibat $\mu(f) \neq \mu(g)$.

\Rightarrow Misalkan μ memetakan $|\mathcal{C}|$ ke $|\mathcal{D}|$ bersifat injektif. Diambil sebarang $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$, $g \in [C, D]_{\mathcal{C}} \in \text{Mor } \mathcal{C}$

dengan $f \neq g$. Karena $f \neq g$ maka $[A, B]_{\mathcal{C}} \neq [C, D]_{\mathcal{C}}$. Untuk kasus 1, yakni jika $[A, B]_{\mathcal{C}} \cap [C, D]_{\mathcal{C}} \neq \emptyset$ dan morfisma $f, g \in [A, B]_{\mathcal{C}} \cap [C, D]_{\mathcal{C}}$ maka $f, g \in [A, B]_{\mathcal{C}}$. Karena μ *faithful* dan $f \neq g$ maka berakibat $\mu(f) \neq \mu(g)$. Untuk kasus 2, jika $[A, B]_{\mathcal{C}} \cap [C, D]_{\mathcal{C}} = \emptyset$ berakibat $f \notin [C, D]_{\mathcal{C}}$ dan $g \notin [A, B]_{\mathcal{C}}$ yang berarti $A \neq C$ atau $B \neq D$. Karena $\mu_{A,B}$ injektif maka

$[\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}} \neq [\mu(C), \mu(D)]_{\mathcal{D}}$.
Kemudian $\mu(f) \in [\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}}$, $\mu(g) \in [\mu(C), \mu(D)]_{\mathcal{D}}$, yang mana $[\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}} \cap [\mu(C), \mu(D)]_{\mathcal{D}} = \emptyset$ karena $\mu(f) \neq \mu(g)$. Di sisi lain jika $[\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}} \cap [\mu(C), \mu(D)]_{\mathcal{D}} \neq \emptyset$, $\mu(f), \mu(g) \in [\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}} \cap [\mu(C), \mu(D)]_{\mathcal{D}}$ serta karena $f \neq g$ dan functor μ merupakan functor *faithful* maka $\mu(f) \neq \mu(g)$. Jadi untuk μ memetakan $Mor \mathcal{C}$ ke $Mor \mathcal{D}$ injektif.

\Leftarrow Diberikan μ memetakan $Mor \mathcal{C}$ ke $Mor \mathcal{D}$ bersifat injektif. Selanjutnya diambil $f \in [A, A]_{\mathcal{C}} \subseteq Mor \mathcal{C}$ dan $g \in [B, B]_{\mathcal{C}} \subseteq Mor \mathcal{C}$, karena $A \neq B$ maka $f \neq g$. Selain itu, karena functor μ memetakan $Mor \mathcal{C}$ ke $Mor \mathcal{D}$ bersifat injektif maka $\mu(f) \neq \mu(g)$. Karena morfisma $\mu(f) \in [\mu(A), \mu(A)]_{\mathcal{D}}$ dan morfisma $\mu(g) \in [\mu(B), \mu(B)]_{\mathcal{D}}$ serta memenuhi $\mu(f) \neq \mu(g)$ maka $[\mu(A), \mu(A)]_{\mathcal{D}} \neq [\mu(B), \mu(B)]_{\mathcal{D}}$ di mana $(\mu(A), \mu(A)) \neq (\mu(B), \mu(B))$ berakibat $\mu(A) \neq \mu(B)$. ■

Teorema 3.3 [3]

Diberikan \mathcal{D} yang merupakan subkategori dari \mathcal{C} . Subkategori \mathcal{D} merupakan subkategori penuh jika dan hanya jika functor inklusi $i : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ merupakan functor *full*.

Bukti :

\Rightarrow Diberikan \mathcal{D} subkategori penuh. Selanjutnya diambil sebarang $g \in [i(A), i(B)]_{\mathcal{C}}$, karena $g \in [A, B]_{\mathcal{D}}$ dan $i(g) = g$ maka untuk setiap $g \in [i(A), i(B)]_{\mathcal{C}}$ terdapat $g \in [A, B]_{\mathcal{D}}$ sehingga $i(g) = g$, jadi functor inklusi i merupakan functor *full*.

\Leftarrow Diberikan functor inklusi *full* $i : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ dan

$$i_{A,B} : [A, B]_{\mathcal{D}} \rightarrow [i(A), i(B)]_{\mathcal{C}}$$

merupakan pemetaan surjektif. Selanjutnya akan ditunjukkan bahwa $[A, B]_{\mathcal{C}} \subseteq [A, B]_{\mathcal{D}}$. Diambil sebarang morfisma $g \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ dan pemetaan $i_{A,B} : [A, B]_{\mathcal{D}} \rightarrow [A, B]_{\mathcal{C}}$ merupakan functor *full* maka ada $g \in [A, B]_{\mathcal{D}}$ sehingga $i(g) = g$. Jadi $g \in [A, B]_{\mathcal{D}}$ sehingga $[A, B]_{\mathcal{C}} \subseteq [A, B]_{\mathcal{D}}$, dengan kata lain bahwa $[A, B]_{\mathcal{D}} = [A, B]_{\mathcal{C}}$. ■

Teorema 3.4 [3]

Diberikan kategori \mathcal{C} dan \mathcal{D} , dan functor *fully faithful* $\mu : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$. Morfisma $\mu(f)$ isomorfisma jika dan hanya jika $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$ isomorfisma untuk setiap $A, B \in |\mathcal{C}|$.

Bukti :

Diberikan functor *fully faithful* $\mu : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ yang berakibat untuk $\mu_{A,B} : [A, B]_{\mathcal{C}} \rightarrow [\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}}$ merupakan pemetaan bijektif.

\Rightarrow Diambil morfisma $f \in [A, B]_{\mathcal{C}}$, $\mu(f) \in [\mu(A), \mu(B)]_{\mathcal{D}}$ merupakan isomorfisma sehingga berakibat

$$\mu(f) \circ \mu(f') = I_{\mu(B)},$$

$$\mu(f') \circ \mu(f) = I_{\mu(A)}.$$

Selanjutnya akan ditunjukkan bahwa f merupakan isomorfisma sedemikian sehingga terdapat invers yakni f' berakibat

$$\mu(f' \circ f) = \mu(I_A),$$

$$\mu(f \circ f') = \mu(I_B).$$

Karena functor μ merupakan injektif sehingga diperoleh

$$f \circ f' = I_B, \quad f' \circ f = I_A.$$

Dengan demikian terbukti bahwa jika functor $\mu(f)$ isomorfisma maka f isomorfisma.

\Leftarrow Diberikan $f \in [A, B]_C$

isomorfisma sehingga berlaku

$$f \circ f' = I_B, \quad f' \circ f = I_A.$$

Selanjutnya akan ditunjukkan bahwa functor $\mu(f) \in [\mu(A), \mu(B)]_D$

isomorfisma yakni

$$\mu(f') \circ \mu(f) = I(\mu_A),$$

$$\mu(f) \circ \mu(f') = I(\mu_B).$$

Jadi $\mu(f)$ merupakan isomorfisma. ■

Teorema 3.5 [3]

Diberikan C, D dan $\mu : C \rightarrow D$. Jika functor μ merupakan functor isomorfisma maka μ merupakan functor *fully faithful*.

Bukti :

Functor $\mu : C \rightarrow D$ merupakan functor isomorfisma maka terdapat functor $\pi : D \rightarrow C$ sedemikian sehingga $\mu \circ \pi = I_D$ dan $\pi \circ \mu = I_C$. Selanjutnya akan ditunjukkan bahwa functor μ merupakan functor *fully faithful* yakni pemetaan

$\mu_{A,B} : [A, B]_C \rightarrow [\mu(A), \mu(B)]_D$ merupakan pemetaan yang bijektif.

1. Diambil sebarang morfisma

$f, g \in [A, B]_C$ dengan

$$\mu(f) = \mu(g) \in$$

$[\mu(A), \mu(B)]_D$ selanjutnya

$$\mu(f) = \mu(g)$$

$$\Leftrightarrow f = g.$$

Dengan kata lain bahwa pemetaan $\mu_{A,B}$ memenuhi injektif.

2. Untuk setiap $A, B \in |C|$, diambil $g \in [\mu(A), \mu(B)]_D$

terdapat $\pi(g) \in [A, B]_C$ sedemikian sehingga

$$g = (I_D)(g) = (\mu \circ \pi)(g) = \mu(\pi(g))$$

dengan kata lain bahwa μ surjektif. Karena μ memenuhi injektif dan surjektif maka μ juga memenuhi bijektif. ■

Contoh 3.3

Diberikan kategori Ens dan Ens_R yang mana $Ens \subseteq Ens_R$ serta functor inklusi $i : Ens \rightarrow Ens_R$ yang mana merupakan functor *faithfull* yakni untuk setiap $A, B, C, D \in |Ens|$ pemetaan

$i_{A,B} : [A, B]_{Ens} \rightarrow [i(A), i(B)]_{Ens_R}$ merupakan pemetaan yang injektif, untuk $f, g \in [A, B]_{Ens}$ dengan $f \neq g$ maka berlaku

$$f \neq g$$

$$\Leftrightarrow i(f) \neq i(g).$$

Karena untuk $f \neq g$ dan berdasarkan definisi functor inklusi maka $i(f) \neq i(g)$ di mana morfisma $i(f), i(g) \in [i(A), i(B)]_{Ens_R}$.

Sehingga $i_{A,B}$ merupakan pemetaan yang injektif dengan kata lain i merupakan functor *faithfull*.

4. PENUTUP

Dari uraian di atas dapat disimpulkan bahwa sebuah kategori terdiri dari sebuah kelas dari obyek-obyek dan morfisma serta memenuhi beberapa aksioma. Functor merupakan pemetaan dari kategori ke kategori yang berakibat memetakan kelas obyek-obyeknya dan morfisma-morfismanya serta memenuhi aksioma tertentu. Pemetaan morfisma pada functor memiliki sifat-sifat seperti pada pemetaan pada himpunan yakni injektif, surjektif dan bijektif yang

mana berturut-turut disebut *faithful*, *full* dan *fully faithful*.

5. DAFTAR PUSTAKA

- [1]. Flores, Rafael Villaroel. 2004. *Notes On Category*. Mexico: Unam.
- [2]. Hadiyati. 1993. *Skripsi Pengantar Teori Kategori Pada Himpunan*. Semarang: UNDIP.
- [3]. Schubert, Horst. 1972. *Categories*. Berlin: Springer verlag.