UNIVERZA V LJUBLJANI
FAKULTETA ZA MATEMATIKO IN FIZIKO

Matematika – 1. stopnja

Mabel Najdovski

OBRNLJIVE FUNKCIJE SO SFERE V SVETU

Delo diplomskega seminarja

Mentorica: izr. prof. dr. Ime Priimek
Somentor: doc. dr. Ime Priimek

Ljubljana, 2016

Kazalo

Obrnljive funkcije so sfere v svetu

Povzetek

V povzetku na kratko opišemo vsebinske rezultate dela. Sem ne sodi razlaga organizacije dela – v katerem poglavju/razdelku je kaj, pač pa le opis vsebine.

Invertible maps are spheres in the universe

Abstract

Prevod slovenskega povzetka v angleščino.

Math. Subj. Class. (2020): 74B05, 65N99
Ključne besede: naravni logaritem, nenaravni algoritem
Keywords: natural logarithm, unnatural algorithm

1 Ekvivalence in obrnljive funkcije

Definicija 1.1. Za funkcijo f pravimo, da *ima prerez* če obstaja element tipa

$$\texttt{section}\, f := \sum (g : B \to A)\, f \circ g \sim id,$$

imenovanega *tip prerezov funkcije f.*

Funkcije, pripadajoče elementom tipa $\texttt{section}\, f$ imenujemo *prerezi funkcije f.*

Definicija 1.2. Naj bo $f : A \to B$ funkcija. Tip

$$\texttt{section}\, f := \sum (g : B \to A)\, f \circ g \sim id$$

imenujemo *tip prerezov funkcije f.* Za funkcijo f pravimo, da *ima prerez*, če obstaja element tipa $\texttt{section}\,(f)$, imenovan *prerez f.*

Tip

$$\texttt{retraction}\,(f) := \sum (g : B \to A)\, g \circ f \sim id$$

imenujemo *tip retrakcij funkcije f.* Za funkcijo f pravimo, da *ima retrakcijo*, če obstaja element tipa $\texttt{retraction}\,(f)$, imenovan *retrakcija f.*

Definicija 1.3. Pravimo, da je funkcija f *ekvivalenca*, če ima tako prerez kot retrakcijo, torej, če obstaja element tipa

$$\texttt{is-equiv}\,(f) := \texttt{section}\,(f) \times \texttt{retraction}\,(f).$$

Pravimo, da je tip A *ekvivalenten* tipu B, če obstaja ekvivalenca med njima, torej element tipa $A \simeq B := \sum (f : A \to B)\, \texttt{is-equiv}\,(f)$.

Definicija 1.4. Naj bo $f : A \to B$ funkcija. Tip

$$\texttt{is-invertible}\,(f) := \sum (g : B \to A)\, (f \circ g \sim id) \times (g \circ f \sim id)$$

imenujemo *tip inverzov funkcije f.* Za funkcijo f pravimo, da je *obrnljiva* oziroma, da *ima inverz*, če obstaja element tipa $\texttt{is-invertible}\,(f)$, imenovan *inverz f.*

V definiciji obrnljivosti smo zahtevali, da ima funkcija obojestranski inverz, v definiciji ekvivalence pa smo zahtevali le, da ima ločen levi in desni inverz. To bi nas lahko napeljalo k prepričanju, da je pojem obrnljivosti močnejši od pojma ekvivalence, vendar spodnja trditev pokaže da sta pravzaprav logično ekvivalentna. Pokazali bomo, da lahko prerez (ali simetrično, retrakcijo) ekvivalence f vedno izboljšamo do inverza, kar pokaže, da je f tudi obrnljiva.

Trditev 1.5. *Funkcija je ekvivalenca natanko tedaj, ko je obrnljiva.*

Dokaz. Denimo, da je funkcija f obrnljiva. Tedaj lahko njen inverz podamo tako kot njen prerez, kot njeno retrakcijo, kar pokaže, da je ekvivalenca.

Obratno denimo, da je funkcija f ekvivalenca. Podano imamo funkcijo s s homotopijo $H : f \circ s \sim id$ in funkcijo r s homotopijo $K : r \circ f \sim id$, s katerimi lahko konstruiramo homotopijo tipa $s \circ f \sim id$ po sledečem izračunu:

$$sf \overset{K^{-1}sf}{\sim} rfsf \overset{rHf}{\sim} rf \overset{K}{\sim} id. \qquad \square$$

Definicija 1.6. Naj bo $f : \prod(x : A)(B(x) \to C(x))$ družina funkcij. Definiramo (TODO prevedi total) funkcijo $\texttt{tot}(f) : \sum(x : A) B(x) \to \sum(x : A) C(x)$ s predpisom $\texttt{tot}(f)(x, y) = (x, f(x, y))$.

Izrek 1.7. *Naj bo $f : \prod(x : A)(B(x) \to C(x))$ družina funkcij in denimo, da je $f(x)$ ekvivalenca za vsak $x : A$. Tedaj je ekvivalenca tudi funkcija $\texttt{tot}(f)$.*

Dokaz. Ker je funkcija $f(x)$ ekvivalenca za vsak $x : A$, lahko tvorimo družino funkcij $s : \prod(x : A)(C(x) \to B(x))$, kjer je $s(x)$ funkcija, pripadajoča prerezu funkcije $f(x)$. Trdimo, □

Zgornji izrek je pomemben, saj nam omogoči, da konstrukcijo ekvivalenc med sigma tipi nad istim baznim tipom poenostavimo na konstrukcijo družine ekvivalenc, kar je pogosto veliko lažje. Uporabljali ga bomo v obliki sledeče posledice:

Posledica 1.8. *Naj bo A tip, B in C družini tipov nad A in denimo, da velja $B(x) \simeq C(x)$ za vsak $x : A$. Tedaj velja $\sum(x : A) B(x) \simeq \sum(x : A) C(x)$.*

2 Podtipi

Trditev 2.1. *Naj bo A tip, P predikat na A, B pa družina tipov nad A. Denimo, da obstaja funkcija $s : \prod(x : A) Bx \to Px$. Tedaj velja ekvivalenca*

$$\sum(x : A) Bx \simeq \sum\Big(t : \sum(x : A) Px\Big) B(pr_1 t).$$

Dokaz. Po asociativnosti sigma tipov je desna stran ekvivalence ekvivalentna tipu $\sum(x : A) \sum(p : Px) Bx = \sum(x : A) Px \times Bx$. Po posledici 1.8 torej zadošča pokazati, da za vsak $x : A$ obstaja ekvivalenca $Bx \simeq Px \times Bx$.

Funkcijo $f : Bx \to Px \times Bx$ definiramo kot $\lambda y.\,(s(x, y),\, y)$, za funkcijo $g : Px \times Bx \to Bx$ pa lahko vzamemo drugo projekcijo. Očitno velja enakost $g(f(y)) = y$, ker pa je P predikat, velja tudi enakost $f(g(p, y)) = (s(x, y), y) = (p, y)$.

□

Trditev 2.2. *TODO subtype identity principle*

3 Karakterizacija obrnljivosti

Definicija 3.1. *Prosta zanka* na tipu A je sestavljena iz točke $a : A$ in identifikacije $a = a$. Tip vseh prostih zank na tipu A označimo s

$$\texttt{free-loop}(A) := \sum(x : A)\, x = x.$$

Izrek 3.2. *Tip prostih zank na tipu $A \simeq B$ je ekvivalenten tipu obrnljivih funkcij med A in B.*

Dokaz. Želimo konstruirati ekvivalenco med tipom $\sum(e : A \simeq B)\, e = e$ in tipom $\sum(f : A \to B)\, \texttt{is-invertible}(f)$. Ker je $\texttt{is-equiv}$ predikat in za vsako funkcijo

f obstaja funkcija $\texttt{is-invertible}\,(f) \to \texttt{is-equiv}\,(f)$, najprej opazimo, da po trditvi 2.1 velja ekvivalenca

$$\sum (f : A \to B)\, \texttt{is-invertible}\,(f) \simeq \sum (e : A \simeq B)\, \texttt{is-invertible}\,(\texttt{map}\, e).$$

(TODO define $\texttt{map}$) Po posledici 1.8 torej zadošča pokazati, da za vsako ekvivalenco $e : A \simeq B$ obstaja ekvivalenca

$$(e = e) \simeq \texttt{is-invertible}\,(\texttt{map}\ e).$$

Oglejmo si tip

$$\texttt{is-invertible}\,(\texttt{map}\, e) = \sum (g : B \to A)\, (\texttt{map}\, e \circ g \sim id) \times (g \circ \texttt{map}\, e \sim id).$$

Po asociativnosti tipa odvisne vsote je ta ekvivalenten tipu

$$\begin{aligned}&\sum \Big(H : \sum (g : B \to A)\, \texttt{map}\, e \circ g \sim id\Big)\, (\texttt{map}\, H \circ \texttt{map}\, e \sim id) = \\ &\sum (H : \texttt{section}\,(\texttt{map}\, e))\, (\texttt{map}\, H \circ \texttt{map}\, e \sim id),\end{aligned}$$

ker pa imajo po trditvi TODO ekvivalence kontraktibilen tip prerezov, po trditvi (TODO kontraktibilen bazni prostor) velja še ekvivalenca

$$\sum (H : \texttt{section}\,(\texttt{map}\, e))\, (\texttt{map}\, H \circ \texttt{map}\, e \sim id) \simeq (\texttt{sec}\, e \circ \texttt{map}\, e \sim id)\,.$$

Sledi, da velja $\texttt{is-invertible}\,(\texttt{map}\, e) \simeq (\texttt{sec}\, e \circ \texttt{map}\, e \sim id)$, dokaz pa zaključimo še z zaporedjem ekvivalenc, ki jih argumentiramo spodaj.

$$\begin{aligned}&(\texttt{sec}\, e \circ \texttt{map}\, e \sim id) \simeq \\ &(\texttt{map}\, e \circ \texttt{sec}\, e \circ \texttt{map}\, e \sim \texttt{map}\, e) \simeq \\ &(\texttt{map}\, e \sim \texttt{map}\, e) \simeq \\ &(\texttt{map}\, e = \texttt{map}\, e) \simeq \\ &(e = e)\end{aligned}$$

- Ker je e ekvivalenca, je po trditvi TODO ekvivalenca tudi delovanje $\texttt{map}\, e$ na homotopije.
- Funkcija $\texttt{sec}\, e$ je prerez funkcije $\texttt{map}\, e$.
- TODO funext
- Po trditvi 2.2 lahko zanko na funkciji $\texttt{map}\, e$ dvignemo do zanke na pripadajoči ekvivalenci e.

□

Slovar strokovnih izrazov

universe svet