

Fakulteta za matematiko in fiziko

Računanje določenega integrala s trikotniki

Terezija Krečič
Pedagoška matematika

Mentor: Uroš Kuzman

Ljubljana
?. ?. 2023

<i>KAZALO</i>	1
---------------	---

Kazalo

1 Uvod	2
2 Motivacijski primer	3
3 Splošnejša obravnavna problema	4
4 Ilustrativen primer	5
5 Generiranje gostih podmnožic z uporabo Stern-Brocotovega drevesa	6
6 Zaključek	7
7 Priloge	7

1 Uvod

Naj bo $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ zvezna in pozitivna funkcija. Ploščino pod njenim grafom tipično aproksimiramo z Riemannovo vsoto oz. pravokotniki, da v limiti dobimo vrednost $\int_a^b f(x)dx$. V nalogi si bomo ogledali metodo, ki integral konveksnih funkcij izračuna s pomočjo trikotnih območij.

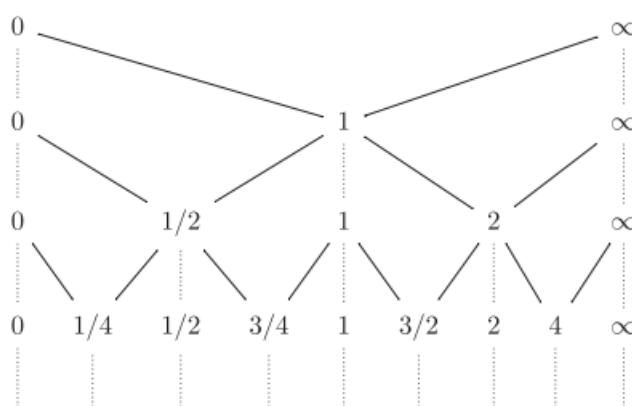
???? Naš pristop temelji na generiranju goste ¹ podmnožice intervala, po katerem integriramo, preko neskončnega binarnega drevesa. To drevo generira vrsto, ki jo definira funkcija, ki jo integriramo, ter izbira vozlišč, zato lahko dobimo znano ali manj znano vrsto, za katero lahko vidimo, ali divergira ali konvergira in če, h kateri vrednosti. Še posebej zanimiv primer izhaja iz Stern-Brocot drevesa, ki izhaja iz enega tipa zeta funkcij.

¹definicija: Množica D je *gosta* v topološkem prostoru X natanko tedaj, kadar je presek množice D z vsako neprazno odprto podmnožico v X neprazen. V našem primeru to pomeni, da se v vsakem odprtem podintervalu intervala integriranja nahaja vsaj en element iz te podmnožice.

2 Motivacijski primer

Za boljšo predstavo o ideji integracije preko trikotnikov si pogledjmo konkreten primer funkcije $f(x) = \frac{1}{x}$ na intervalu $(0, \infty)$. Gosto podmnožico definicijskega območja $(0, \infty)$ generirajmo na sledeč način:

Začnimo z mejama intervala 0 in ∞ . Med njiju vrinimo delilno točko 1, s čimer dobimo podintervala $(0, 1]$ in $[1, \infty)$. Vsakega izmed njiju razdelimo z dodatnima delilnima točkama $1/2$ in 2. Dobimo štiri podintervale osnovnega intervala, in zopet vsakega razdelimo tako, da končne intervale razpolovimo, v neskončnem intervalu z največjo spodnjo končno mejo pa delilno točko izberemo kot naslednjo potenco števila 2 (torej v tem primeru 4). S tem postopkom nadaljujemo in tako dobimo neskončno binarno drevo, kot je prikazano na sliki 1.

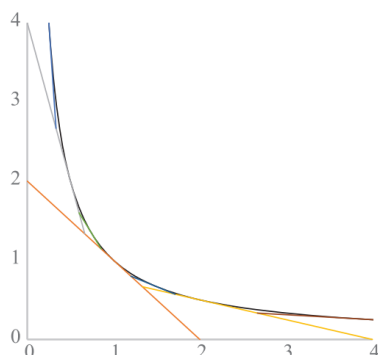


Slika 1: Vzeto iz [1]

Opazimo (in tudi vemo), da sta x - in y -osi asimptoti na graf f , torej nekakšni tangenti na f v točkah 0 in ∞ (slednja seveda ni točka). Generiramo novo tangento na graf f v prvi točki drevesa, ki leži med 0 in ∞ . Te tri tangente se sekajo in skupaj tvorijo trikotnik, ki leži pod grafom f , in pokriva del območja prvega kvadranta. Postopek ponovimo, le da sedaj trikotnike tvorimo v do sedaj s trikotniki še nepokritem območju – vzamemo tangente v naslednjih točkah v drevesu: $1/2$ in 2. Dobimo trikotnike, kot kaže slika 2. V naslednjem koraku bi vzeli tangente v naslednjih štirih točkah: $1/4$, $3/4$, $3/2$ in 4. S ponavljanjem postopka v limiti trikotniki pokrijejo celotno območje pod grafom funkcije f .

Kratek izračun pokaže, da je ploščina vseh trikotnikov, ki z eno stranico ležino na eni od koordinatnih osi (razen prvega trikotnika z ogliščem v izhodišču) konstantna z vrednostjo $2/3$. Iz tega sledi, da je ploščina pod območjem (ki je vsota ploščin vseh trikotnikov) navzgor neomejena, saj je divergentna že vsota ploščin trikotnikov ob oseh. To je v skladu z vrednostjo izlimitiranega integrala $\int_0^\infty \frac{1}{x} dx$. S tem načinom razdelitve območja na trikotnike lahko povežemo območje pod grafom in neskončno vrsto, ki ustreza ploščini teh trikotnikov.

Sedaj lahko raziščemo obnašanje teh vrst na primerih različnih funkcij in na različnih števnih gostih podmnožic.



Slika 2: Prve tri tangente v particiji območja na trikotnike. Vzeto iz [1]

3 Splošnejša obravnava problema

Pri Riemannovem integralu poskrbimo za vedno finejšo particijo intervalov, ki ustvari pravokotna območja, ki v limiti skupaj tvorijo območje pod grafom. Naš pristop je podoben, le da mora biti zaporedje particij dovolj urejeno, da lahko dobimo ustrezne trikotnike. Le-to pa omogoča neskončno binarno drevo.

Z določanjem zaporedja particij iz drevesa naš proces generiranja trikotnikov, ki napolnijo območje pod grafom funkcije f , potrebuje le nekaj ključnih predpostavk:

1. Funkcija f je definirana na intervalu oblike $(0, \infty)$, $[0, \infty)$, $(0, a]$ ali $[0, a]$, kjer je $0 < a < \infty$, in $???\text{???}$ sta x - in y -os tangentni nanjo v točki 0 ter (če imamo končen interval) a , ali pa sta ena ali obe osi njeni asimptoti.
2. Funkcija f je dvakrat zvezno odvedljiva, strogo monotonno padajoča ($f'(x) < 0$) in strogo konveksna ($f''(x) > 0$) za vsak $x \in A$ (razen krajišči), kjer je A interval oblike, kot ga navaja točka 1.
3. Množica, generirana iz neskončnega binarnega drevesa, je gosta podmnožica intervala A .

Te tri predpostavke so dovolj. Predpostavka 1 zagotavlja, da bosta dve stranici prvega trikotnika ležali na koordinatnih oseh. Predpostavka 2 poskrbi, da se novo generirane tangente tako razlikujejo od tangent iz prejšnjega koraka, da se tretja stranica novega trikotnika ne prekriva s prejšnjimi, sam trikotnik pa leži pod grafom. Predpostavka 3 pomeni, da se bo vsaka točka (x_0, y_0) v prvem kvadrantu, ki leži pod grafom, nahajala v vsaj kakšnem trikotniku.

Računanje ploščine kateregakoli od teh trikotnikov je preprost izračun. Za primer vzemimo tri zaporedne točke iz nekega istega nivoja drevesa: $0 < x_1 < x_{1,2} < x_2$. Točka $x_{1,2}$ je generirana iz prejšnjih zaporednih točk x_1 in x_2 . Znamo izračunati tangente na graf f v teh treh točkah ter medsebojna presečišča, kar so ravno vsi trije vrhovi novega trikotnika. Njegovo ploščino pa izračunamo iz vektorskega produkta poljubnih dveh vektorjev, ki iz enega vrha določata dve stranici tega trikotnika. V konkretnem primeru je računanje dokaj

enostavno, v splošnem pa je ploščina tega trikotnika (ki jo lahko izpeljete sami, če imate veliko časa) enaka $P = A^2/2B$, kjer sta

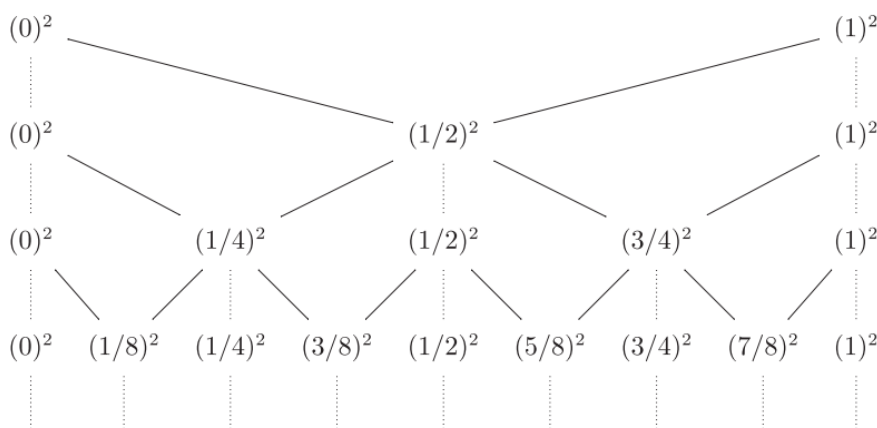
$$\begin{aligned} A = & f'(x_1)f'(x_{1,2})(x_1 - x_{1,2}) + f'(x_1)f'(x_2)(x_2 - x_1) \\ & + f'(x_2)f'(x_{1,2})(x_{1,2} - x_2) + f(x_1)(f'(x_2) - f'(x_{1,2})) \\ & + f(x_2)(f'(x_{1,2}) - f'(x_1)) + f(x_{1,2})(f'(x_1) - f'(x_2)) \end{aligned}$$

in

$$B = (f'(x_1) - f'(x_{1,2}))(f'(x_1) - f'(x_2))(f'(x_2) - f'(x_{1,2})).$$

4 Ilustrativen primer

Vzemimo funkcijo $g(x) = (1 - \sqrt{x})^2$ na $[0, 1]$ in drevo, ki ga prikazuje slika 3. Nekoliko je podobno drevesu iz uvodnega primera.



Slika 3: Vzeto iz [1]

Zlahka preverimo, da za g in to drevo veljajo vse tri potrebne predpostavke. Radi bi izračunali ploščino pod grafom funkcije g preko trikotnikov (z Riemannovim integralom dobimo rezultat $1/6$).

Označimo nivoje drevesa z n . Nivo 0 sta točki $(0)^2$ in $(1)^2$, nivo 1 točke $(0)^2$, $(\frac{1}{2})^2$ in $(1)^2$, nivo 2 točke $(0)^2$, $(\frac{1}{4})^2$, $(\frac{1}{2})^2$, $(\frac{3}{4})^2$, in $(1)^2$, ... v splošnem torej nivo n predstavljajo točke $(0)^2$, $(\frac{1}{2^n})^2$, $(\frac{2}{2^n})^2$, $(\frac{3}{2^n})^2$, ..., $(\frac{2^n-2}{2^n})^2$, $(\frac{2^n-1}{2^n})^2$ in $(1)^2$. Z vsakim nivojem dobimo nove točke, s tem pa tudi nove trikotnike – natančneje, v nivoju n generiramo 2^{n-1} novih točk/trikotnikov.

Izkaže se, da je ploščina trikotnikov, ki jih dobimo v vsakem nivoju, enaka in odvisna le od n . Do nje pridemo postopoma: najprej premislimo, da je vsak nov trikotnik v nivoju n odvisen od treh sosednjih točk na tem nivoju, od katerih je srednja tista, ki je na novo generirana. Tako lahko nivo n razdelimo na 2^{n-1} trojic: $\{(0)^2, (\frac{1}{2^n})^2, (\frac{2}{2^n})^2\}$, $\{(\frac{2}{2^n})^2, (\frac{3}{2^n})^2, (\frac{4}{2^n})^2\}$,

$\dots, \left\{\left(\frac{2^n-2}{2^n}\right)^2, \left(\frac{2^n-1}{2^n}\right)^2, (1)^2\right\}$. Označimo s k zaporedno mesto novo generirane točke v n -tem nivoju, torej $k = 1, 3, 5, \dots, 2^n - 1$. Za vsak k lahko izračunamo ² ploščino novega trikotnika, ki ima za oglišča presečišča tangenta v točkah $\left\{\left(\frac{k-1}{2^n}\right)^2, \left(\frac{k}{2^n}\right)^2, \left(\frac{k+1}{2^n}\right)^2\right\}$. Ploščina je res neodvisna od k in znaša $\frac{1}{2^{3n}}$.

Sedaj lahko izračunamo ploščino pod grafom funkcije g . Trikotnike dobimo od nivoja 1 naprej, zato je $n = 1, 2, 3, 4, \dots$. Na n -tem koraku dobimo 2^{n-1} novih trikotnikov s ploščino $\frac{1}{2^{3n}}$. Premisliti moramo le uvedbo nove spremenljivke, ki bo namesto k tekla po zaporednih celih številih: vzamemo npr. $t = \frac{k-1}{2}$, torej $t = 0, 1, 2, 3, \dots, 2^{n-1} - 1$. Ploščina pod grafom je tako res enaka

$$\sum_{n=1}^{\infty} \sum_{t=0}^{2^{n-1}-1} \frac{1}{2^{3n}} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{2^{n-1}}{2^{3n}} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{2^{2n+1}} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{2^{2n+3}} = \frac{1}{2^3} \frac{1}{1 - \frac{1}{2^2}} = \frac{1}{6}.$$

Ta primer med drugim tudi prikazuje še en način generiranja gostih podmnožic domene funkcije.

5 Generiranje gostih podmnožic z uporabo Stern-Brocotovega drevesa

²Primer izračuna v Wolfram Mathematici: glej 4

6 Zaključek

7 Priloge

Literatura

- [1] Ryan Zerr Hans Musgrave. “Infinite Series as Sums of Triangular Areas”. V: *Mathematics Magazine* 95:1 (2022), str. 14–20.
- [2] Anna-Maria von Pippich Jürg Kramer. “Special Values of Zeta Functions and Areas of Triangles”. V: (2015).
- [3] Mikael Passare. “How to Compute $\sum 1/n^2$ by Solving Triangles”. V: *The American Mathematical Monthly* 115:8 (2008), str. 745–752.

```

In[1]:= ploščina[f_, x1_, x12_, x2_] := Module[
  {tangentax1, tangentax12, tangentax2, xa, xb, xc, ya, yb, yc},
  tangentax[h_, x0_] := Simplify[h'[x0] * (x - x0) + h[x0]];
  tangentax1 = tangentax[f, x1];
  tangentax12 = tangentax[f, x12];
  tangentax2 = tangentax[f, x2];
  {xa} = Simplify[x /. Solve[tangentax1 == tangentax2, x]];
  {xb} = Simplify[x /. Solve[tangentax12 == tangentax2, x]];
  {xc} = Simplify[x /. Solve[tangentax1 == tangentax12, x]];
  ya = Simplify[tangentax1 /. x -> xa];
  yb = Simplify[tangentax2 /. x -> xb];
  yc = Simplify[tangentax1 /. x -> xc];
  FullSimplify[ $\frac{1}{2}$  * Det[
    {{xb - xa, yb - ya},
     {xc - xa, yc - ya}}]]
]

In[2]:= g[x_] := (1 - Sqrt[x])^2

In[3]:= p = FullSimplify[ploščina[g,  $\left(\frac{k-1}{2^n}\right)^2$ ,  $\left(\frac{k}{2^n}\right)^2$ ,  $\left(\frac{k+1}{2^n}\right)^2$ ], {k ≥ 1, n ≥ 0}]

Out[3]:= 8-n

In[4]:=  $\sum_{n=1}^{\infty} \sum_{k=0}^{2^{n-1}-1} p$ 

Out[4]:=  $\frac{1}{6}$ 

In[5]:=  $\int_0^1 g[x] dx$ 

Out[5]:=  $\frac{1}{6}$ 

```

Slika 4: Program izračuna ploščino trikotnika, katerega oglišča določajo tangente na izbrano funkcijo v treh točkah (pod predpostavko, da se tangente paroma sekajo). Nadalje je izračunana ploščina trikotnikov iz n -tega nivoja ter celotna ploščina pod območjem funkcije g (gl. 4).