

PRESEK

List za mlade matematike, fizike, astronome in računalnikarje

ISSN 0351-6652

Letnik 12 (1984/1985)

Številka 4

Strani 201-203

Izidor Hafner:

REŠEVANJE ENAČB IN NEENAČB, V KATERIH NASTOPA ABSOLUTNA VREDNOST

Ključne besede: matematika.

Elektronska verzija: <http://www.presek.si/12/731-Hafner.pdf>

© 1985 Društvo matematikov, fizikov in astronomov Slovenije

© 2009 DMFA - založništvo

Vse pravice pridržane. Razmnoževanje ali reproduciranje celote ali posameznih delov brez poprejšnjega dovoljenja založnika ni dovoljeno.

REŠEVANJE ENAČB IN NEENAČB, V KATERIH NASTOPA ABSOLUTNA VREDNOST

– naloge so objavljene na str. 220

V zadnjem času na tekmovanjih srednješolcev vse pogosteje srečamo naloge, v katerih nastopa absolutna vrednost. Take naloge rešujemo tako, da absolutno vrednost odpravimo, pri tem pa nalogo rešujemo na dveh tujih si podpodročjih. Če je treba poiskati množico realnih števil x , za katere je izpolnjen pogoj $F(\dots, f(x) \mid \dots)$, potem se nam naloga razcepi na dva dela glede na to, ali je $f(x) \geq 0$ ali $f(x) < 0$. V enem primeru iščemo števila x , za katera je $f(x) \geq 0$ in $F(\dots, f(x) \dots)$, v drugem primeru pa x -e, za katere je $f(x) < 0$ in $F(\dots, -f(x) \dots)$. Po definiciji absolutne vrednosti:

$$|a| = \begin{cases} a, & \text{če je } a \geq 0 \\ -a, & \text{če je } a < 0 \end{cases}$$

velja

$$F(\dots \mid f(x) \mid \dots) \text{ natanko tedaj, ko je } (f(x) \geq 0 \text{ in } F(\dots, f(x) \dots)) \text{ ali } (f(x) < 0 \text{ in } F(\dots, -f(x) \dots))$$

Nalogo bomo sistematično reševali takole:

$$\begin{array}{ccc} & F(\dots \mid f(x) \mid \dots) & \checkmark \\ f(x) \geq 0 & \mid & f(x) < 0 \\ F(\dots, f(x) \dots) & \mid & F(\dots, -f(x) \dots) \end{array}$$

Črta nam pomeni, da imamo dva podprimeri, ki ju ločeno obravnavamo. Glavnega pogoja, to je $F(\dots \mid f(x) \mid \dots)$, nam ni treba več upoštevati (zato ga oključujemo), ker je pri pogoju $f(x) \geq 0$ ekvivalenten pogoju $F(\dots, f(x) \dots)$, pri pogoju $f(x) < 0$ pa je ekvivalenten $F(\dots, -f(x) \dots)$. Zapisu, ki ga na ta način dobimo, bomo rekli *drevo*.

Če v nalogi nastopa več absolutnih vrednosti, se podprimeri še naprej delijo na podprimeri. Pri tem pa se najprej znebimo *notranjih* absolutnih vrednosti.

Za zgled rešimo naslednje enačbe in neenačbo:

- $|2x + 7| = 5$
- $|x + 2| + |x + 7| = 7$
- $|2|x| + 4| = 5$
- $||2x - 6| - 5| > 1$

a)

$$\begin{array}{l}
 2x + 7 \geq 0 \quad \checkmark \\
 x \geq -7/2 \\
 2x + 7 = 5 \quad \checkmark \\
 x = -1
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 |2x + 7| = 5 \\
 \hline
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 \checkmark \\
 2x + 7 < 0 \quad \checkmark \\
 x < -7/2 \\
 -(2x + 7) = 5 \quad \checkmark \\
 -2x - 7 = 5 \quad \checkmark \\
 x = -6
 \end{array}$$

Množica rešitev je enaka $\{-1, -6\}$.

Kadar pogoj, ki nastopa v drevesu, nadomestimo na vseh vejah z ekvivalentnimi pogoji, ga lahko odključamo, kar pomeni, da ga ni treba več upoštevati. Če imamo na neki veji med seboj protislovne pogoje (npr. $x \leq 0$ in $x > 2$), to vejo označimo z znakom \perp (ki spominja na znak za slepo ulico, v logiki pa se pogosto uporablja za neresnično izjavo, npr. $0 = 1$). Taki veji rečemo *mrtva veja*.

Na koncu moramo upoštevati vse neodključane pogoje. Tako dobimo množico rešitev na posameznih vejah, ki je lahko tudi prazna. Celotna množica rešitev je unija množic rešitev po posameznih vejah.

b)

$$\begin{array}{l}
 x + 2 \geq 0 \quad \checkmark \\
 x \geq -2 \\
 x + 5 \geq 0 \quad \checkmark \\
 x \geq -5 \\
 x + 2 + x + 5 = 7 \quad \checkmark \\
 2x = 0 \quad \checkmark \\
 x = 0
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 |x + 2| + |x + 5| = 7 \\
 \hline
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 \checkmark \\
 x + 2 < 0 \quad \checkmark \\
 x < -2 \\
 x + 5 < 0 \quad \checkmark \\
 x < -5 \\
 -(x + 2) + (x + 5) = 7 \quad \checkmark \\
 -x + 3 = 7 \\
 -x = 4 \\
 x = -4
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 x \geq -5 \\
 3 = 7 \\
 \perp
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 x < -5 \\
 -(x + 2) + (x + 5) = 7 \quad \checkmark \\
 -x + 3 = 7 \\
 -x = 4 \\
 x = -4
 \end{array}$$

Množica rešitev je enaka $\{0, -7\}$.

c)

$$\begin{array}{l}
 x \geq 0 \\
 |2x + 4| = 5 \quad \checkmark \\
 2x + 4 \geq 0 \quad \checkmark \\
 x \geq -2 \\
 2x + 4 = 5 \quad \checkmark \\
 x = 1/2
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 |2|x| + 4| = 5 \\
 \hline
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 \checkmark \\
 2x + 4 < 0 \quad \checkmark \\
 x < -2 \\
 \perp
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 x < 0 \\
 | -2x + 4 | = 5 \quad \checkmark \\
 -2x + 4 \geq 0 \quad \checkmark \\
 x \leq 2 \\
 -2x + 4 = 5 \quad \checkmark \\
 -2x = 1 \\
 x = -1/2
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{l}
 \checkmark \\
 -2x + 4 < 0 \quad \checkmark \\
 x > 2 \\
 \perp
 \end{array}$$

Rešitvi sta $1/2$ in $-1/2$.

č)

$$\begin{array}{l}
 \begin{array}{l}
 2x - 6 \geq 0 \quad \checkmark \\
 x \geq 3 \\
 |2x - 6 - 5| > 1 \quad \checkmark \\
 |2x - 11| > 1 \quad \checkmark \\
 2x - 11 \geq 0 \quad \checkmark \\
 x \geq 11/2 \\
 2x - 11 > 1 \quad \checkmark \\
 x > 6
 \end{array}
 \quad \left| \quad \begin{array}{l}
 ||2x - 6| - 5| > 1 \\
 2x - 11 < 0 \quad \checkmark \\
 x < 11/2 \\
 -(2x - 11) > 1 \quad \checkmark \\
 -2x + 11 > 1 \quad \checkmark \\
 x < 5
 \end{array}
 \right.
 \quad \left| \quad \begin{array}{l}
 2x - 6 < 0 \quad \checkmark \\
 x < 3 \\
 |-(2x - 6) - 5| > 1 \quad \checkmark \\
 |-2x + 1| > 1 \\
 -2x + 1 \geq 0 \quad \checkmark \\
 x \leq 1/2 \\
 -2x + 1 > 1 \quad \checkmark \\
 -2x > 0 \quad \checkmark \\
 x < 0
 \end{array}
 \right.
 \quad \left| \quad \begin{array}{l}
 2x - 6 < 0 \quad \checkmark \\
 x < 3 \\
 |-(2x - 6) - 5| > 1 \quad \checkmark \\
 |-2x + 1| > 1 \\
 -2x + 1 < 0 \quad \checkmark \\
 x > 1/2 \\
 -(-2x + 1) > 1 \quad \checkmark \\
 2x - 1 > 1 \quad \checkmark \\
 x > 1
 \end{array}
 \right.
 \end{array}$$

Na prvi veji so neodkljukani pogoji $x \geq 3$, $x \geq 11/2$, $x > 6$. To da za množico rešitev interval $(6, \infty)$. Na drugi veji je množica rešitev interval $[3, 5)$. Na tretji veji so neodkljukani pogoji $x < 3$, $x \leq 1/2$, $x < 0$. Množica rešitev je $(-\infty, 0)$. Na četrti veji je množica rešitev $(1, 3)$. Ker je $(1, 3) \cup [3, 5) = (1, 5)$, velja

$$\{x; ||2x - 6| - 5| > 1\} = (-\infty, 0) \cup (1, 5) \cup (6, \infty)$$

Seveda pa bi lahko na vejah napravili še en korak: na tretji veji bi zapisali pogoj $x \in (-\infty, 0)$, ki upošteva vse druge pogoje, ki so ostali neodkljukani, in nato te odkljukali. Podobno bi naredili za druge veje. Pri končni rešitvi bi nato upoštevali na vsaki veji le zadnjo vrstico,

Kadar rešujemo nalogo, v kateri nastopa več absolutnih vrednosti tako, da niso ena znotraj druge, lahko odpravimo vse naenkrat. Če moramo rešiti neenačbo

$$|2x - 1| < |x - 1|$$

razbijemo množico realnih števil s točkama $x = 1/2$ in $x = 1$ na tri dele, ki jih podajajo pogoji $x \leq 1/2$, $1/2 < x \leq 1$, $1 < x$. Reševanje zdaj poteka takole:

$$\begin{array}{l}
 \begin{array}{l}
 x \leq 1/2 \quad \checkmark \\
 -(2x - 1) < -(x - 1) \quad \checkmark \\
 -2x + 1 < -x + 1 \quad \checkmark \\
 0 < x \quad \checkmark \\
 x \in (0, 1/2]
 \end{array}
 \quad \left| \quad \begin{array}{l}
 |2x - 1| < |x - 1| \quad \checkmark \\
 1/2 < x \leq 1 \quad \checkmark \\
 2x - 1 < -(x - 1) \quad \checkmark \\
 3x < 2 \quad \checkmark \\
 x < 2/3 \quad \checkmark \\
 x \in (1/2, 2/3)
 \end{array}
 \right.
 \quad \left| \quad \begin{array}{l}
 1 < x \\
 2x - 1 < x - 1 \\
 x < 0 \\
 \perp
 \end{array}
 \right.
 \end{array}$$

Rezultat: $\{x; |2x - 1| < |x - 1|\} = (0, 2/3)$

Izidor Hafner