

EGYVÁLTOZÓS FÜGGVÉNYEK ÁBRÁZOLÁSA

Szlávi Péter

2000-2012

TARTALOM

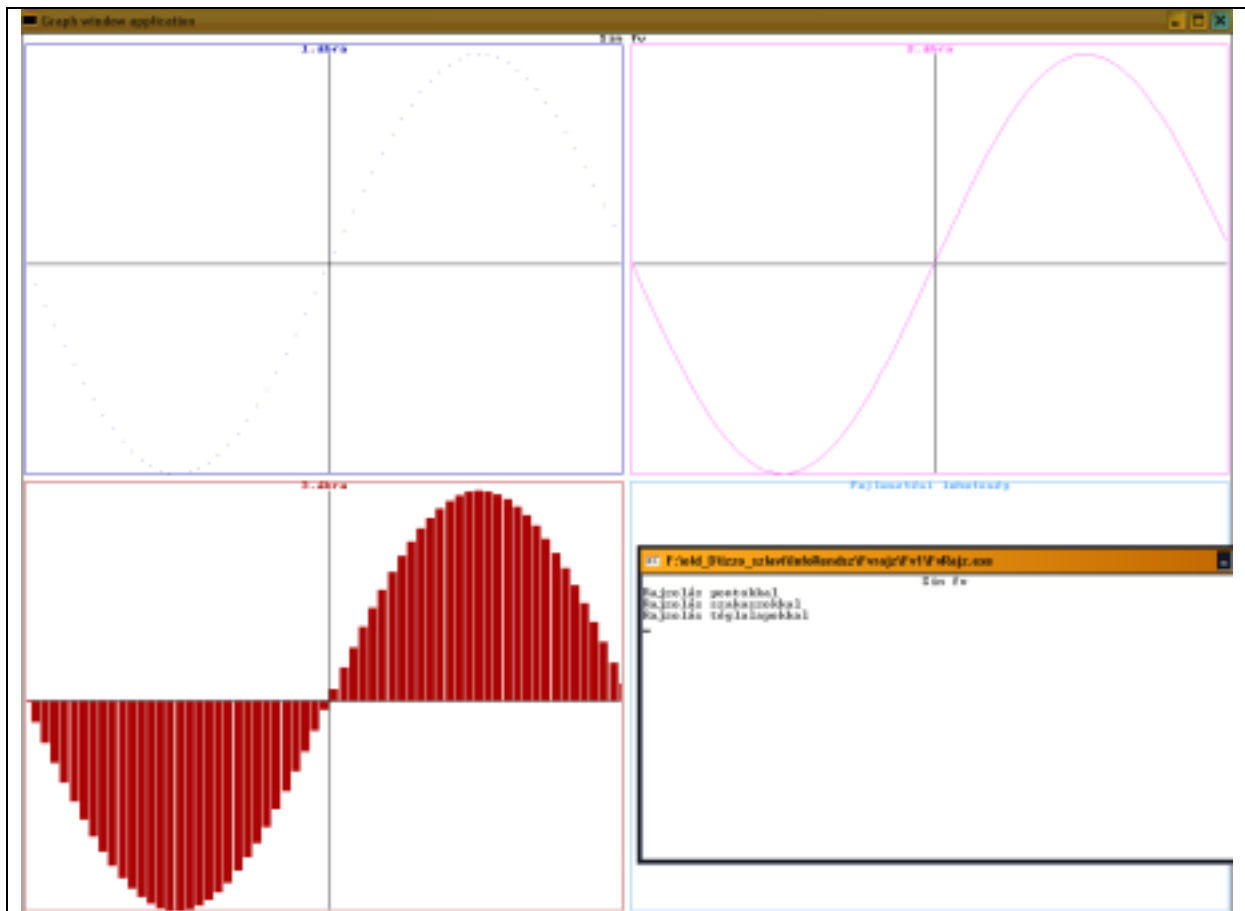
Egyváltozós függvények ábrázolása	1
1 Bevezetés.....	2
2 Útban a megoldás felé.....	2
2.1 Jelölések.....	2
2.2 Problémák	3
2.3 A problémák megoldása	3
3 Módszerek – algoritmusok.....	4
3.1 Bamba, de egyszerű.....	5
3.2 Képernyőre normálva	5
3.3 Aránytartva normálva.....	6
3.4 Folytonos vonallal.....	6
3.5 Téglákkal	6
3.6 Trapézokkal	6
3.7 Görbeívekkel	6
4 A keretprogram.....	8
5 A megoldás	8

1 Bevezetés

Feladat egy egyváltozós valós függvény kirajzolása különféle megjelenítési módszerekkel. Például:

- pontokkal,
- folytonos szakaszokkal,
- téglalapokkal,
-

Az elvárásokat legjobban az alábbi, futás során keletkezett ábrásor fejezi ki,



1. ábra. Egy futási kép – a sinus függvény.
(FP-ben két ablak: az egyik a vezérléshez, a másik a grafikus megjelenítéshez kell.)

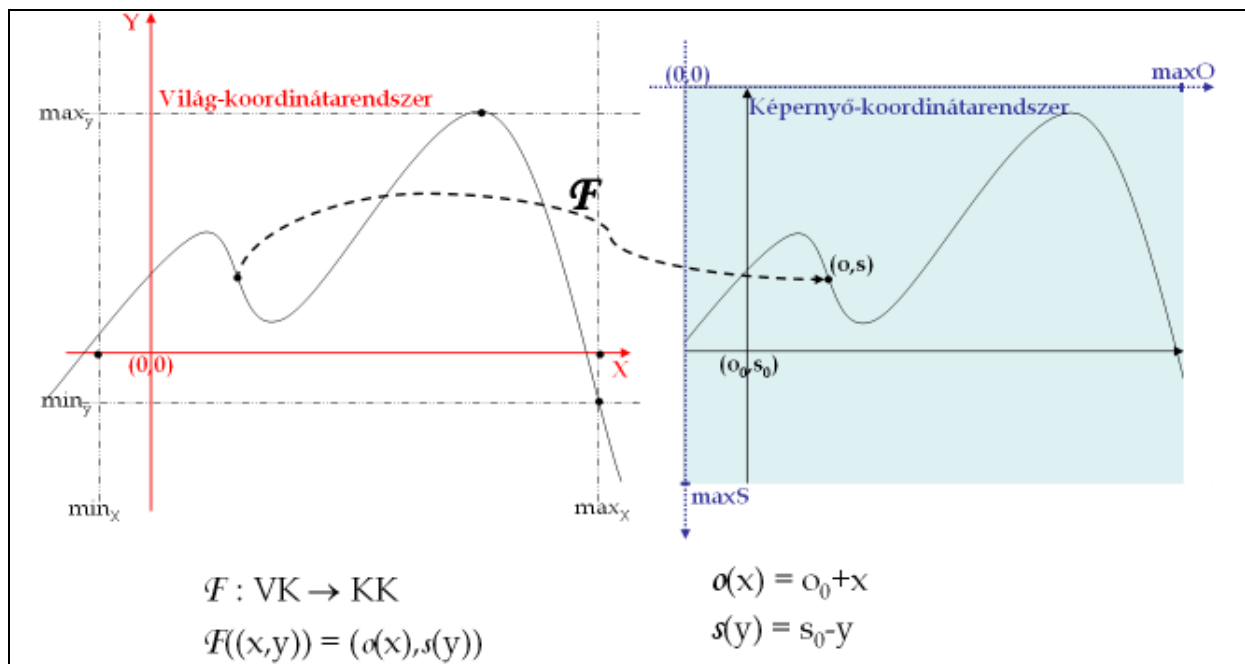
valamint egy (teljesebb) próba: [Fv1Rajz.exe](#).

2 Útban a megoldás felé

2.1 Jelölések

Alapadatok:

- f – függvénykapcsolat; $f: D_f \rightarrow R_f$,
- D_f – (az „érdekes”) értelmezési tartomány = $[\min_x.. \max_x]$
- R_f – (az „érdekes”) értékkészlet = $[\min_y.. \max_y]$



2. ábra. A transzformáció „ránézésre”.
(VK = világ-koordináta-rendszer, KK = képernyő-koordináta-rendszer)

A (lineáris) transzformáció ellenőrzése 2, különböző pontra:

- Az *origó* leképezése: $F((0,0)) = (o_0+0, s_0-0) = (o_0, s_0)$
- A *bal-felső sarok* leképezése: $F((-o_0, s_0)) = (o_0-o_0, s_0-s_0) = (0,0)$

2.2 Problémák

1. túl szűk/tág az értékkészlete
2. túl szűk/tág az értelmezési tartománya
3. függőlegesen alul/felül kilóg
4. vízszintesen balra/jobbra kilóg

2.3 A problémák megoldása

Léptékezés (1-2.-re), az origó eltolása (3-4.-re).

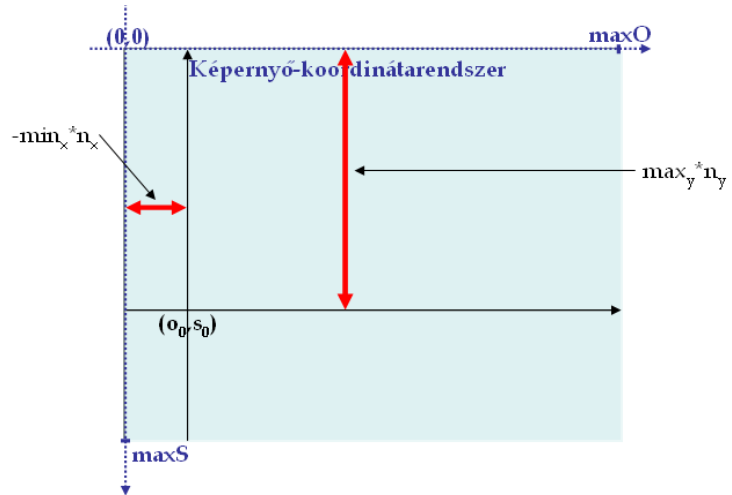
Nyújtás (a teljes $[0..maxO] \times [0..maxS]$ képernyőre)

- X-irányban: $n_x = (maxO+1) / (max_x - min_x)$
- Y-irányban: $n_y = (maxS+1) / (max_y - min_y)$

A számlálóbeli +1 a képernyő-koordináta-rendszer egész léptékének köszönhető: annyi darab pont van az oszlopokban, illetve a sorokban.

Origóeltolás

- $o_0 = -\min_x * n_x$
- $s_0 = \max_y * n_y$
 $\equiv \max S + \min_y * n_y$



Így a keresett **F** leképezés:

- $o(x) = o_0 + x * n_x$
- $s(y) = s_0 - y * n_y$

3 Módszerek – algoritmusok

Az algoritmus ötlete pofonegyszerű:

1. generáljuk le az ábrázolandó függvényt egy ún. függvénytáblába, valamekkora lépésközzel, célszerűen: ekvidisztáns alappontok felett, növekvő x-ek mentén;
2. majd (most már függvény kiszámítási szabályától függetlenül) rajzoljuk ki a függvénytáblában lévő pontokon nyugvó függvénygörbét, valamilyen módszerrel.

Algoritmikus adatok és egyéb kellékek:

Függvény $f(\text{Konstans } x:\text{Valós}):\text{Valós}$
 ... a kirajzolandó függvényt leíró függvényeljárás ...

Típus

TKoordináták = **Tömb**(1..MaxN:Valós) [koordináták]
 TFüggvényTábla = **Rekord**(
 n:Egész,
 x,y:TKoordináták¹,
 minY,maxY:Valós)

Változó [globálisak]

ft:TFüggvényTábla [egy fv. gráfjának pontjai]
 mag,szél:Egész [az aktuális képernyő ablak méretei]

Változó [az egyes módszerekhez, lokálisak]

o0,s0:Egész [az origó helye a képernyőn]
 nx,ny:Valós [nyújtási tényezők]
 dx:Egész [oszlopszélesség]
 eo,es:Egész [az előzőleg kirajzolt pont]

Eljárás PontRajzolás(Konstans x,y:Valós):

[Ef: helyes o0,s0, nx,ny]

Változó

o,s:Egész
 $o := o_0 + \text{Kerekít}(x * n_x); s := s_0 - \text{Kerekít}(y * n_y)$
 Pont(o, s)
 [eo:=o; es:=s]²

Eljárás vége.

¹ Az x-koordináták növekvően rendezettek $\Rightarrow \min X = ft.x(1), \max X = ft.x(ft.n)$.

² A SzakasZRajzolás eljárás majd épít arra, hogy az utoljára kirajzolt pont helye meglegyen az (eo, es)-ben.

[A Pont eljárás ún. grafikus primitív, Turbo Grafikában ³: PutPixel.]

Eljárás SzakaszRajzolás(**Konstans** hozX,hozY:Valós):

[Ef: az (eo,es) pont már ki van rajzolva, s ez az aktuális]

Változó

s,o:Egész

o:=o0+Kerekít(hozX*nx); s:=s0-Kerekít(hozY*ny)

Szakasz(eo,es,o,s)

eo:=o; es:=s

Eljárás vége.

[A Szakasz eljárás ún. grafikus primitív, TG-ben: Line.]

Eljárás Téglarajzolás(**Konstans** x,y:Valós):

[Ef: dx=az oszlopok szélessége (Egész)]

Változó

s,o:Egész

o:=o0+Kerekít(x*nx); s:=s0-Kerekít(y*ny)

Tégla(o,s,o+dx,o0-**sgn(y)** [**ne érjen rá az x-tengelyre!** ⁴])

Eljárás vége.

[A Tégla eljárás ún. grafikus primitív, TG-ben: Bar.]

3.1 Bamba, de egyszerű...

Nem figyeljük a „képernyőre miként kerülést”... az origó közepén, léptékezés nincs. A [„rá-nézésre”](#) [transzformáció](#) méltó párja:

...

o0:=maxO Div 2; s0:=maxS Div 2

Ciklus i=1-től ft.n-ig

PontRajzolás(ft.x(i),ft.y(i))

Ciklus vége

...

3.2 Képernyőre normálva

[ef: **ft.x szigorúan növekvően rendezett tömb** \Rightarrow

$\forall i \in (1..ft.n): ft.x(1) < ft.x(i) < ft.x(ft.n)$]

...

nx:=(maxO+1)/(ft.x(ft.n)-ft.x(1)); ny:=(maxS+1)/(ft.maxY-ft.minY)

o0:=-nx*ft.x(1); s0:=maxS+ny*minY

Ciklus i=1-től ft.n-ig

PontRajzolás(ft.x(i),ft.y(i))

Ciklus vége

...

³ Akár Turbo Pascalban, akár Free Pascalban a Graph unit tartalmazza a grafikus „szókincset”.

⁴ Meggondolandó az x=0, és az y=0 esete!

3.3 Aránytartva normálva

[ef: ft.x szigorúan növekvően rendezett tömb]

```
...
nx:=(maxO+1)/(ft.x(ft.n)-ft.x(1)); ny:=(maxS+1)/(ft.maxY-ft.minY)
o0:=-nx*ft.x(1); s0:=maxS+ny*minY
Ha ny>nx akkor ny:=nx különben nx:=ny [egyszerűbben: nx,ny:=Min(nx,ny)]
Ciklus i=1-től ft.n-ig
    PontRajzolás(ft.x(i),ft.y(i))
Ciklus vége
...
```

Hogyan lehetne megvalósítani egy ábrán több függvény kirajzolását, ha ügyelni kell az arányokra (az egymáshoz s esetleg: saját magukhoz)? Fölteheti, hogy a függvények értelmezési tartománya ugyanaz, sőt az alappontok is megegyeznek.

3.4 Folytonos vonallal

[ef: ft.x szigorúan növekvően rendezett tömb]

```
... [a 3.2 vagy a 3.3 inicializálása] ...
PontRajzolás(ft.x(1),ft.y(1))
Ciklus i=2-től ft.n-ig
    SzakaszRajzolás(fv.x(i),ft.y(i))
Ciklus vége
...
```

3.5 Téglákkal

[ef: ft.x szigorúan növekvően rendezett, és azonos különbségű tömb]

```
... [a 3.2 vagy a 3.3 inicializálása] ...
Ciklus i=1-től ft.n-ig
    TégláRajzolás(ft.x(i),ft.y(i))
Ciklus vége
...
```

3.6 Trapézokkal

Ez ötvözi a szakaszokkal és a téglákkal történő rajzolást. Hátránya, általában kevesebb segítséget nyújtanak a programnyelvek.⁵ Elemibb műveletekkel (szakaszrajzolás és tartomány-színezés) persze nem nagy munka árán megoldható.

Az algoritmizálás és kódolás: hf.

3.7 Görbeívekkel

Számos módszer közül választhatunk. Legkézenfekvőbb, hogy az N pontra ráfektethetünk egy N-1-ed fokú polinomot. Másik szokásos módszer (ill. inkább módszercsalád), hogy a szomszédos pontokra valahányadfokú (de egyedenként paraméterezett) polinomot illesztünk úgy, hogy az adott pontokon átmenjenek, sőt –hogy ez az „átmenet” az egyik polinomból a másikba minél „simább” legyen– az érintők egyenlőségét is meg szokták követelni.

Az algoritmizálás és kódolás: hf.

⁵ Üdítő kivétel a Turbo Grafika e célra kiváló két eljárása:

```
Procedure DrawPoly(Const db:Word; Const pontok);
Procedure FillPoly(Const db:Word; Const pontok);
{a pontok: db darab a Graph unitban definiált PointType típusú adat kezdőcíme}
Type PointType=Record x,y:Integer End;
```

Segítségképpen alább egy könnyen megvalósítható módszerről ötletelek:

1. Az 1-3 pontra ráfektetünk egy parabolaívét. (Ez egyértelműen elvégezhető.)
2. A 3.-tól az egymást követő pontpárookra úgy fektetünk parabolaíveket, hogy az a bal oldali szomszédjához „érintőlegesen” is illeszkedjen.
3. A parabolaíveket $f_i(x)=a_i x^2+b_i x+c_i$ alakban írjuk föl. Az $A\mathbf{x}=\mathbf{b}$ vektoregyenletet kell megoldanunk, úgy hogy az A együtthatómátrixot tartalmazza azon lineáris egyenletek alappontok x-eiből számított konstansait, amelyek az 1-2. alapján készültek. Az $A\mathbf{x}=\mathbf{b}$ egyenlet túloldali vektorának elemei (\mathbf{b}) részben az y-okból fog állni, részben egyéb megfontolásokból származnak.
4. Képezzük az együtthatómátrix inverzét (A^{-1}).
5. Megoldjuk az egyenletet: $\mathbf{x}=A^{-1}\mathbf{b}$.

Megjegyzem: van számos hatékony módszer a numerikus matematikában lineáris egyenletrendszerek megoldására; így a mátrix invertálás valójában nem kardinális. Ilyen módszer például a Gauss-Jordan elimináció. (Ez az \mathbf{x} vektor mellett az A^{-1} -et is előállítja, bár minket csak az \mathbf{x} érdekel.)⁶

Nézzünk egy konkrét példát!

Ha 4 pontra kell fektetni görbeíveket, akkor 2 parabolaívvel oldható meg a probléma. Az első 3 pontra egyértelműen fektethetünk egyet, majd a 3. és 4. pontra azzal a plusz feltétellel, hogy ez utóbbi érintője a 3. pontban egyezzen meg az első ugyanezen pontbeli érintőjével. Azaz a keresett 6 ismeretlen paraméterre az alábbi egyenleteket állíthatjuk föl.

$$\begin{aligned} f_1(x_1)=y_1, & & f_1(x_2)=y_2, & & f_1(x_3)=y_3 \\ f_2(x_3)=y_3, & & f_2(x_4)=y_4, & & f_1'(x_3)-f_2'(x_3)=0 \end{aligned}$$

A részletszámítások nélkülözésével, csak az egyes lépések végeredményét mutatja az alábbi ábra.

i:	1	2	3	4		
x _i :	0	1	2	3		
y _i :	1	4	1	4		

b	Mátrix (A):					
1	0	0	1	0	0	0
4	1	1	1	0	0	0
1	4	2	1	0	0	0
1	0	0	0	4	2	1
4	0	0	0	9	3	1
0	4	1	0	-4	-1	0
	a ₁	b ₁	c ₁	a ₂	b ₂	c ₂

x	Inverz mátrix (A ⁻¹):					
-3	1	-1	1	0	0	0
6	-2	2	-1	0	0	0
1	1	0	0	0	0	0
9	-1	2	-2	-1	1	1
-42	3	-10	8	4	-4	-5
49	-3	12	-9	-3	4	6

Egyenletek:		$f_i(x)=a_i x^2+b_i x+c_i$
←	$f_1(x_1)=y_1$	
←	$f_1(x_2)=y_2$	
←	$f_1(x_3)=y_3$	
←	$f_2(x_3)=y_3$	
←	$f_2(x_4)=y_4$	
←	$f_1'(x_3)-f_2'(x_3)=0$	

Tehát megkaptuk a két parabolaív paramétereit:

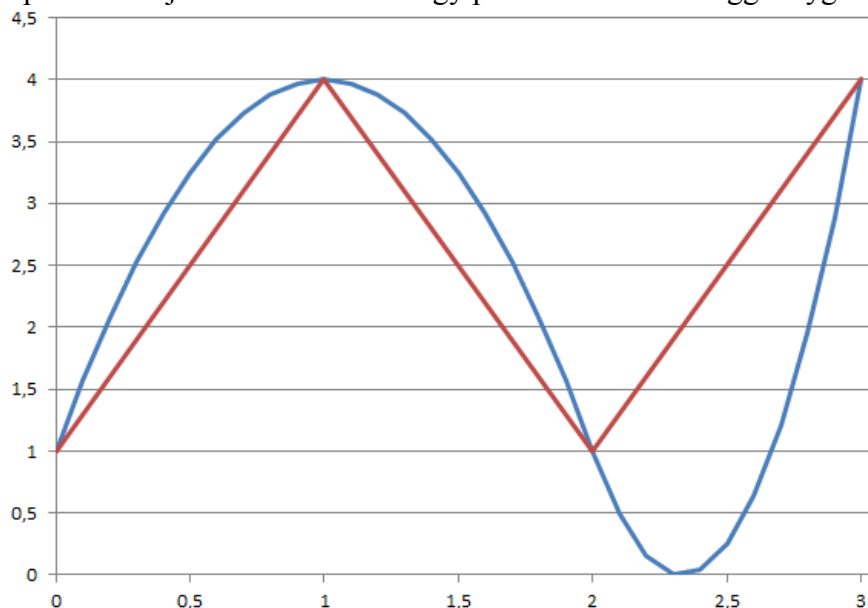
$$f_1(x)=-3x^2+6x+1 \quad x \in [x_1..x_3], \quad f_2(x)=9x^2-42x+49 \quad x \in [x_3..x_4]$$

Hogy érjünk is ezzel az izzasztó eredménnyel valamit, az adott x-pontok között finomabb lépésekben is számíthatjuk az interpolált értékeket. Ezáltal kevés pont esetén is „szép” görbével tudjuk megjeleníteni az adott görbeívet.

⁶ Ennek kipróbálására szíves figyelmükbe ajánlom:

[GaussJordan.exe](#) programot, illetve a forrását: [GaussJordan.pas](#)!

Lássuk, mit kapunk a kirajzolás után a fenti négy pontra illeszkedő függvénygörbe gyanánt!



Ahhoz képest, hogy eredetileg összesen csak négy pont volt adva (pirossal szakaszokkal jelölve), elégedettek lehetünk a látvánnyal (kékkel jelölve). Itt összesen 8 köztes pontot számoltunk az egyes rögzített pontok között.

Az itt körvonalazott módszer (kirajzolás nélküli, a keretbe egy az egyben nem bielliszthető) megvalósítását is megtalálhatja: [GaussJorda.zip](#).

4 A keretprogram

Lásd [Fv1RajzK.htm](#), [Fv1RajzK.pas](#).

5 A megoldás

A 3 tervezett és fentebb kidolgozott megoldást tartalmazzák az alábbi fájlok: [Fv1Rajz.htm](#), [Fv1Rajz.pas](#).

Házi feladatként érdemes a 3.6-ban vagy a 3.7-ben körvonalazott megjelenítési módokat megvalósítani. A 3.6-hoz lényegileg minden ismert (az anyag alapján). A 3.7-ben körvonalazott módszer (a hivatkozott programban megvalósított kóddarab felhasználásával) már viszonylag könnyen elkészíthető. „Csupán” az adott szomszédos pontokat összekötő parabolaíveket finomabb lépésközű „alpontokra” kell illeszteni, (pontokkal, szakaszokkal vagy téglákkal) kirajzolni.