

Univerzális programozás

Írd meg a saját programozás tankönyvedet!

Ed. BHAX, DEBRECEN,
2019. február 19, v. 0.0.6

Copyright © 2019 Dr. Bátfai Norbert

Copyright (C) 2019, Norbert Bátfai Ph.D., batfai.norbert@inf.unideb.hu, nbatfai@gmail.com,

Permission is granted to copy, distribute and/or modify this document under the terms of the GNU Free Documentation License, Version 1.3 or any later version published by the Free Software Foundation; with no Invariant Sections, no Front-Cover Texts, and no Back-Cover Texts. A copy of the license is included in the section entitled "GNU Free Documentation License".

<https://www.gnu.org/licenses/fdl.html>

Engedélyt adunk Önnek a jelen dokumentum sokszorosítására, terjesztésére és/vagy módosítására a Free Software Foundation által kiadott GNU FDL 1.3-as, vagy bármely azt követő verziójának feltételei alapján. Nincs Nem Változtatható szakasz, nincs Címlapszöveg, nincs Hátlapszöveg.

<http://gnu.hu/fdl.html>

COLLABORATORS

	<i>TITLE :</i>		
	Univerzális programozás		
<i>ACTION</i>	<i>NAME</i>	<i>DATE</i>	<i>SIGNATURE</i>
WRITTEN BY	Bátfai, Norbert ÁCs Szűcs, Gergő	2019. december 2.	

REVISION HISTORY

NUMBER	DATE	DESCRIPTION	NAME
0.0.1	2019-02-12	Az iniciális dokumentum szerkezetének kialakítása.	nbatfai
0.0.2	2019-02-14	Inciális feladatlisták összeállítása.	nbatfai
0.0.3	2019-02-16	Feladatlisták folytatása. Feltöltés a BHAX csatorna https://gitlab.com/nbatfai/bhax repójába.	nbatfai
0.0.4	2019-02-19	Aktualizálás, javítások.	nbatfai
0.0.5	2019-04-24	Első draft kész.	SZG
0.0.6	2019-05-06	Minden fájl feltöltve github repoba: Könyv: https://gitlab.com/gergoszka/bhax_textbook Source fájlok: https://gitlab.com/gergoszka/konyv	SZG

Ajánlás

„To me, you understand something only if you can program it. (You, not someone else!) Otherwise you don't really understand it, you only think you understand it.”

—Gregory Chaitin, *META MATH! The Quest for Omega*, [METAMATH]

Tartalomjegyzék

I. Bevezetés	1
1. Vízió	2
1.1. Mi a programozás?	2
1.2. Milyen doksikat olvassak el?	2
1.3. Milyen filmeket nézzek meg?	2
II. Tematikus feladatok	3
2. Helló, Turing!	5
2.1. Végtelen ciklus	5
2.2. Lefagyott, nem fagyott, akkor most mi van?	6
2.3. Változók értékének felcserélése	7
2.4. Labdapattogás	8
2.5. Szóhossz és a Linus Torvalds féle BogoMIPS	10
2.6. Helló, Google!	10
2.7. 100 éves a Brun téTEL	12
2.8. A Monty Hall probléma	12
3. Helló, Chomsky!	14
3.1. Decimálisból unárisba átváltó Turing gép	14
3.2. Az $a^n b^n c^n$ nyelv nem környezetfüggetlen	14
3.3. Hivatalos nyelv	15
3.4. Saját lexikális elemző	16
3.5. Leetspeak	17
3.6. A források olvasása	19
3.7. Logikus	21
3.8. Deklaráció	21

4. Helló, Caesar!	25
4.1. double ** háromszögmátrix	25
4.2. C EXOR titkosító	26
4.3. Java EXOR titkosító	27
4.4. C EXOR törő	28
4.5. Neurális OR, AND és EXOR kapu	28
4.6. Hiba-visszaterjesztéses perceptron	29
5. Helló, Mandelbrot!	30
5.1. A Mandelbrot halmaz	30
5.2. A Mandelbrot halmaz a std::complex osztállyal	31
5.3. Biomorfok	33
5.4. A Mandelbrot halmaz CUDA megvalósítása	35
5.5. Mandelbrot nagyító és utazó C++ nyelven	35
5.6. Mandelbrot nagyító és utazó Java nyelven	36
6. Helló, Welch!	37
6.1. Első osztályom	37
6.2. LZW	38
6.3. Fabejárás	38
6.4. Tag a gyökér	39
6.5. Mutató a gyökér	40
6.6. Mozgató szemantika	40
7. Helló, Conway!	42
7.1. Hangyszimulációk	42
7.2. Java életjáték	43
7.3. Qt C++ életjáték	43
7.4. BrainB Benchmark	44
8. Helló, Schwarzenegger!	46
8.1. Szoftmax Py MNIST	46
8.2. Mély MNIST	47
8.3. Minecraft-MALMÖ	47

9. Helló, Chaitin!	48
9.1. Iteratív és rekurzív faktoriális Lisp-ben	48
9.2. Gimp Scheme Script-fu: króm effekt	49
9.3. Gimp Scheme Script-fu: név mandala	49
10. Helló, Gutenberg!	50
10.1. Programozási alapfogalmak	50
10.2. Programozás bevezetés	52
10.3. Programozás	53
III. Második felvonás	55
11. Helló, Berners-Lee!	57
11.1. Python	57
11.2. C++ és Java összehasonlítása	57
12. Helló, Arroway!	59
12.1. OO szemlélet	59
12.2. Homokatózó	61
12.3. „Gagyi”	61
12.4. Yoda	62
12.5. Kódolás from scratch	62
13. Helló, Liskov!	64
13.1. Liskov helyettesítés sértése	64
13.2. Szülő-gyerek	65
13.3. Anti OO	66
13.4. Ciklomatikus komplexitás	68
14. Helló, Mandelbrot!	70
14.1. Reverse engineering UML osztálydiagram	70
14.2. Forward engineering UML osztálydiagram	71
14.3. Egy esettan	72
14.4. BPMN	73

15. Helló Chomsky!!	75
15.1. Encoding	75
15.2. Full screen	76
15.3. Paszigráfia Rapszódia OpenGL full screen vizualizáció	78
15.4. Perceptron osztály	79
16. Helló, Stroustrup!	81
16.1. JDK osztályok	81
16.2. Másoló-mozgató szemantika	82
16.3. Bónusz feladat: String osztály	85
16.4. Változó argumentumszámú ctor	87
17. Helló, Gödel!	90
17.1. STL map érték szerinti rendezése	90
17.2. Alternatív Tabella rendezése	91
17.3. GIMP Scheme hack	93
18. Helló, !	96
18.1. FUTURE tevékenység editor	96
18.2. SamuCam	98
18.3. BrainB	102
19. Helló, Lauda!	104
19.1. Port scan	104
19.2. Android Játék	105
19.3. Junit teszt	109
20. Helló, Calvin!	112
20.1. MNIST	112
20.2. Android telefonra a TF objektum detektálója	113
20.3. Minecraft MALMO-s példa	115
IV. Irodalomjegyzék	118
20.4. Általános	119
20.5. C	119
20.6. C++	119
20.7. Lisp	119

Ábrák jegyzéke

5.1. A Mandelbrot halmaz a komplex síkon	30
--	----

Táblázatok jegyzéke

13.1. Mérési eredmény	66
---------------------------------	----

Előszó

Amikor programozónak terveztem állni, ellenezték a környezetemben, mondván, hogy kell szövegszerkesztő meg táblázatkezelő, de az már van... nem lesz programozói munka.

Tévedtek. Hogy egy generáció múlva kell-e még tömegesen hús-vér programozó vagy olcsóbb lesz alkalmi igény szerint pár robot programozót a felhőből? A programozók dolgozók lesznek vagy papok? Ki tudhatná ma.

Minden esetre a programozás a teoretikus kultúra csúcsa. A GNU mozgalomban látom annak garanciáját, hogy ebben a szellemi kalandban a gyerekeim is részt vehessenek majd. Ezért programozunk.

Hogyan forgasd

A könyv célja egy stabil programozási szemlélet kialakítása az olvasóban. Módszere, hogy hetekre bontva ad egy tematikus feladatcsokrot. minden feladathoz megadja a megoldás forráskódját és forrásokat feldolgozó videókat. Az olvasó feladata, hogy ezek tanulmányozása után maga adja meg a feladat megoldásának lényegi magyarázatát, avagy írja meg a könyvet.

Miért univerzális? Mert az olvasótól (kvázi az írótól) függ, hogy kinek szól a könyv. Alapértelmezésben gyereknek, mert velük készítem az iniciális változatot. Ám tervezem felhasználását az egyetemi programozás oktatásban is. Ahogy szélesedni tudna a felhasználók köre, akkor lehetne kiadása különböző korosztályú gyereknek, családoknak, szakköröknek, programozás kurzusoknak, felnőtt és továbbképzési műhelyeknek és sorolhatnánk...

Milyen nyelven nyomjuk?

C (mutatók), C++ (másoló és mozgató szemantika) és Java (lebutított C++) nyelvekből kell egy jó alap, ezt kell kiegészíteni pár R (vektoros szemlélet), Python (gépi tanulás bevezető), Lisp és Prolog (hogy lássuk más is) példával.

Hogyan nyomjuk?

Rántsd le a <https://gitlab.com/nbatfai/bhax> git repót, vagy méginkább forkolj belőle magadnak egy sajátot a GitLabon, ha már saját könyvön dolgozol!

Ha megvannak a könyv DocBook XML forrásai, akkor az alább látható **make** parancs ellenőrzi, hogy „jól formázottak” és „érvényesek-e” ezek az XML források, majd elkészíti a dblatex programmal a könyved pdf változatát, íme:

```
batfai@entropy:~$ cd glrepos/bhax/thematic_tutorials/bhax_textbook/
batfai@entropy:~/glrepos/bhax/thematic_tutorials/bhax_textbook$ make
rm -f bhax-textbook-fdl.pdf
xmllint --xinclude bhax-textbook-fdl.xml --output output.xml
xmllint --relaxng http://docbook.org/xml/5.0/rng/docbookxi.rng output.xml ←
    --noout
output.xml validates
rm -f output.xml
dblatex bhax-textbook-fdl.xml -p bhax-textbook.xls
Build the book set list...
Build the listings...
XSLT stylesheets DocBook - LaTeX 2e (0.3.10)
=====
Stripping NS from DocBook 5/NG document.
Processing stripped document.
Image 'dblatex' not found
Build bhax-textbook-fdl.pdf
'bhax-textbook-fdl.pdf' successfully built
```

Ha minden igaz, akkor most éppen ezt a legenerált **bhax-textbook-fdl.pdf** fájlt olvasod.



A DocBook XML 5.1 új neked?

Ez esetben forgasd a <https://tdg.docbook.org/tdg/5.1/> könyvet, a végén találod az informatikai szövegek jelölésére használható gazdag „API” elemenkénti bemutatását.

I. rész

Bevezetés

1. fejezet

Vízió

1.1. Mi a programozás?

1.2. Milyen doksikat olvassak el?

- Olvasgasd a kézikönyv lapjait, kezd a **man man** parancs kiadásával. A C programozásban a 3-as szintű lapokat fogod nézegetni, például az első feladat kapcsán ezt a **man 3 sleep** lapot
- [KERNIGHANRITCHIE]
- [BMECPP]
- Az igazi kockák persze csemegéznek a C nyelvi szabvány [ISO/IEC 9899:2017](#) kódcsipeteiből is.

1.3. Milyen filmeket nézzek meg?

- 21 - Las Vegas ostroma, <https://www.imdb.com/title/tt0478087/>, benne a **Monty Hall probléma** bemutatása.

II. rész

Tematikus feladatok

**Bátf41 Haxor Stream**

A feladatokkal kapcsolatos élő adásokat sugároz a <https://www.twitch.tv/nbatfai> csatorna, melynek permanens archívuma a <https://www.youtube.com/c/nbatfai> csatornán található.

2. fejezet

Helló, Turing!

2.1. Végtelen ciklus

Írj olyan C végtelen ciklusokat, amelyek 0 illetve 100 százalékban dolgoztatnak egy magot és egy olyat, amely 100 százalékban minden magot!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/1_Turing

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Végtelen ciklusok véletlen és direkt is létre jöhetnek. Direkt alkalmaznak végtelen ciklust például a programok futása közben, hiszen nincsen előre megadott kilépési feltétel, de a bezárás gomb megszakítja a ciklust.

Egy szál 100%-on: A for(;;) és a while(1) is olyan végtelen ciklust hoz létre amely egy magot 100%-on használ ki, gyakorlatban ha célunk egy végtelen ciklus a for(;;) használatos, ez ugyanis egyértelművé teszi más programozók számára mit akartunk vele elérni és nem figyelmetlenségből van ott.

```
int main ()
{
    while(int i=1)
        for(;;

    return 0;
}
```

Egy szál 0%-on: 0%-os CPU használtságot a sleep(0); parancs segítségevel tudunk elérni. A 0 végtelen ideig "altatja" a folyamatot, ezt másodpercben megadva használjuk.

Több szál 100%-on: Ehhez párhuzmosítanunk kell a programunkat, amit a **#pragma omp parallel** használatával érhetünk el. Igy a program minden szálat 100%ban ki tud majd használni.

Fordítás: **gcc infinite_p100 -o infinite_p100 -fopenmp**

2.2. Lefagyott, nem fagyott, akkor most mi van?

Mutasd meg, hogy nem lehet olyan programot írni, amely bármely más programról eldönti, hogy le fog-e fagyni vagy sem!

Megoldás video:

Megoldás forrása: tegyük fel, hogy akkora haxorok vagyunk, hogy meg tudjuk írni a Lefagy függvényt, amely tetszőleges programról el tudja dönteni, hogy van-e benne végtelen ciklus:

```
Program T100
{
    boolean Lefagy(Program P)
    {
        if (P-ben van végtelen ciklus)
            return true;
        else
            return false;
    }

    main(Input Q)
    {
        Lefagy(Q)
    }
}
```

A program futtatása, például akár az előző v.c ilyen pszeudókódjára:

```
T100(t.c.pseudo)
true
```

akár önmagára

```
T100(T100)
false
```

ezt a kimenetet adja.

A T100-as programot felhasználva készítsük most el az alábbi T1000-set, amelyben a Lefagy-ra épülő Lefagy2 már nem tartalmaz feltételezett, csak csak konkrét kódot:

```
Program T1000
{
    boolean Lefagy(Program P)
    {
        if (P-ben van végtelen ciklus)
            return true;
        else
            return false;
    }
```

```
boolean Lefagy2(Program P)
{
    if(Lefagy(P))
        return true;
    else
        for(; ; );
}

main(Input Q)
{
    Lefagy2(Q)
}

}
```

Mit for kiírni erre a T1000 (T1000) futtatásra?

- Ha T1000 lefagyó, akkor nem fog lefagyni, kiírja, hogy true
- Ha T1000 nem fagyó, akkor pedig le fog fagyni...

akkor most hogy fog működni? Sehogy, mert ilyen Lefagy függvényt, azaz a T100 program nem is létezik.

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

T100nak ha saját magát adjuk meg azt írja ki hogy nincs benne végtelen ciklus pedig az argumentuma maga egy végtelen ciklus

A T1000nek pedig nem tudja eldönteni magáról hogy micsoda ugyanis ha nem fagy le bekerül egy végtelen ciklusba amitől lefagy.

2.3. Változók értékének felcserélése

Írj olyan C programot, amely felcseréli két változó értékét, bármiféle logikai utasítás vagy kifejezés nasználata nélkül!

Megoldás videó: https://bhaxor.blog.hu/2018/08/28/10_begin_goto_20_avagy_elindulunk

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/1_Turing

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Csere segédváltozóval: Itt létrehozunk egy ideiglenes változót amiben eltároljuk az első változó értékét, majd az első változót egyenlővé tesszük a másodikat. Ezután a másodikat egyenlővé teszzük az ideiglenes változóban lévő értékkel

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int a=42, b=666;

    int c=a;
    a=b;
    b=c;

    return 0;
}
```

Ezen kívül lehetséges változó csere kivonás-összeadással és EXOr-ral is: //!!!

```
a = a - b; //Csere összeadás-kivonással
b = a + b;
a = b - a;

a = a ^ b; //Csere EXOR-al
b = a ^ b;
a = a ^ b;
```

2.4. Labdapattogás

Először if-ekkel, majd bármiféle logikai utasítás vagy kifejezés nasználata nélkül írj egy olyan programot, ami egy labdát pattogtat a karakteres konzolon! (Hogy mit értek pattogtatás alatt, alább láthatod a videónkon.)

Megoldás videó: <https://bhaxor.blog.hu/2018/08/28/labdapattogas>

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/1_Turing

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

If-el: x és y lesz a pálya mérete, lx és ly a labda helyzete, mx és my pedig a labda mozgásához kell majd. A labda pattogását egy végtelen ciklus és a kiir eljárás teszi lehetővé. Először növelem a labda jelenlegi helyzetét mx és my-al majd megnézem, hogy elérte e valamelyik falat és ha igen megfordítom a mozgatás előjelét. Késlelteni kell a kiirást amit a usleep-pel érek el.

```
int main(void)
{
    int x=90,y=10, //pálya mérete
        lx=1,ly=1, //labda helyzete
        mx=1,my=1; //labda mozgatása
```

```
char labda='o';

for(;;)
{
    lx+=mx;
    ly+=my;

    if (x-1<=lx) {
        mx*=-1;
    }

    if (y<ly) {
        my*=-1;
    }

    if (lx<0) {
        mx*=-1;
    }

    if (ly<0) {
        my*=-1;
    }

    kiir(lx,ly,labda);
    usleep (100000);

}
}
```

If nélkül: Itt a labda pattogását maradékos osztással és abszolút értékkel érjük el. Plus szükség van egy változóra amit mindenkorán többet növeljük majd szorozzuk a pálya méretének kétszeresével, ezt pedig kivonjuk a pálya magasságából/szélességből. Igy megkapjuk a labda kordinátáját és ha a változó nagyobb lesz a pályánál a kivonás miatt az abszolút értéke újra kicsi lesz.

```
x=abs(szelesseg-lepteto%(2*szelesseg));
y=abs(tmagassag-lepteto%(2*tmagassag));
rajzol(palya,x,y,labda);
lepteto++;
```

2.5. Szóhossz és a Linus Torvalds féle BogoMIPS

Írj egy programot, ami megnézi, hogy hány bites a szó a gépeden, azaz mekkora az int mérete. Használd ugyanazt a while ciklus fejet, amit Linus Torvalds a BogoMIPS rutinjában!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/1_Turing

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

A gépi szóhossz méretét a bitshift operátorral tudjuk megnézni. Mi a leftshifet alkalmazzuk ami a megadott szám bináris értékében az egyeseket balra tolja és pótolja a nullákat. Igy az egyet szépen elkezdjük tologatni balra és számoljuk hogy hányszor mozdítottuk el amíg elérjük az int végét és a ciklus leáll. A végen a változó érteke 31 lesz, de a szóhossz mégis 32 mivel az elsőt nem számolta.

```
int szam = 1, a = 0;

while (szam <=1) {
    a++;
}

printf("%u bites a gépi szó \n", a+1);
```

2.6. Helló, Google!

Ír olyan C programot, amely egy 4 honlapból álló hálózatra kiszámolja a négy lap Page-Rank értékét!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/1_Turing

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

A pagerankot a Google fejlesztette ki és arral szolgál, hogy megmutassa egy weboldal "értékét". Ezt az oldalra mutató linkek alapján számolják ki, minnél nagyobb Pagerankú oldal mutat a te oldaladra annan több "pontot" ad. Az alap elgondolás az volt, hogy emberek azért linkelnek be más oldalakat mert hasznosak.

Manapság már nem tölt be olyan fontos szerepet a google algoritmusában mert linkfarmokkal és fórumokon komment spameléssel manipulálható volt.

Létrehozzuk a kapcsoltati gráfot ami megmutatja hogy melyik link melyik oldalra mutat(halott linkek kezelésétől eltekintük)

```
int main(void)
{
    double L[4][4]={
        {0.0 , 0.0 , 1.0 / 3.0 , 0.0},
        {1.0 , 1.0 / 2.0 , 1.0 / 3.0 , 1.0},
```

```
    {0.0 , 1.0 / 2.0 , 0.0 , 0.0},
    {0.0 , 0.0 , 1.0 / 3.0 , 0.0}
};

double PR[4] = {0.0 , 0.0 , 0.0 , 0.0};
double PRv[4] = {1.0 / 4.0 , 1.0 / 4.0 , 1.0 / 4.0 , 1.0 / 4.0};
    4.0};
}
```

Ezután elindítunk egy végtelen ciklust ami akkor fejeződik be ha a pagerank kisebb lesz mint a csillapító tényező(damping factor, jelen esetben 0.00001). Ebben csinálunk egy for ciklust ami a kapcsolati gráfot tömb sorait megszorozza a pagerankkal, az értéket pedig betölti egy ideiglenes pagerankba, amíg ki nem lép a végtelen ciklusból.

```
for(;;)
{
    for(i=0;i<4;i++)
        PR[i] = PRv[i];
}

for (i=0;i<4;i++) {
    double temp=0;
    for (j=0;j<4;j++)
        temp+=L[i][j]*PR[j];
    PRv[i]=temp;
}

if ( tavolsag(PR,PRv, 4) < 0.00001)
    break;

}
```

Ennek a feltétele pedig az hogy a tavolság függvény visszatérési értékenek kisebbnek kell lennie mint a csillapító tényező. Ez a függvény argumentumként megkapja a végleges és ideiglenes pagerankot és az oldalak számát, majd a két tömb i-edik elemének az értéket és ezek abszolút értékét összeadja.

```
double tavolsag(double pr[], double pr_temp[], int n)
{
    double osszeg= 0;
    for(int i=0; i<n; i++)
        osszeg += (pr_temp[i]-pr[i])*(pr_temp[i]-pr[i]);

    return osszeg;
}
```

2.7. 100 éves a Brun téTEL

Írj R szimulációt a Brun téTEL demonstrálására!

Megoldás videó: <https://youtu.be/xbYhp9G6VqQ>

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/blob/master/attention_raising/Primek_R

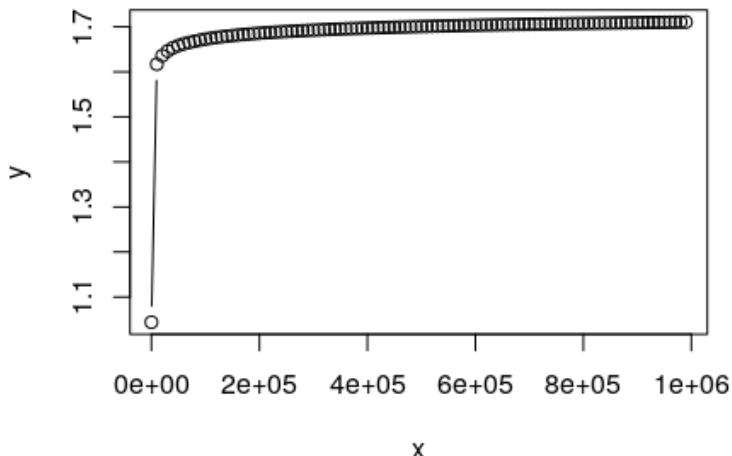
A prímek olyan számok amelyeknek csak két osztójuk van: 1 és saját maguk. Az ikerprímek pedig olyan prímek melyek különbsége kettő (pl:5 és 7). Így nézzünk egy programot ami kiszámol és ábrázol x prím között található ikerprímet.

```
primes = primes(x)
diff = primes[2:length(primes)]-primes[1:length(primes)-1]
idx = which(diff==2)
t1primes = primes[idx]
t2primes = primes[idx]+2
```

A program egy megadott x értékig kikeresi a prímeket. Majd megnézi a köztük lévő differenciát (diff), ahol ez a differencia 2, annak az indexét egy tömbben(idx) tárolja (de csak az ikerprímpár első tagjának indexét, ezért kell a t2primes-nál a +2) tehát a prímek közül kiszűri, hogy melyek ikerprímek.

Az stp függvényben a megadott x-ig kiszedi az összes prímet és ha a különbségük 2 (diff==2), annak az indexét az idx-ben tárolja, de csak az első tagját így csinálunk két tömböt az első és második tagnak (t1 és t2primes). Az rt1plus2 összeadja ezek reciprokát, majd ennek az összegét adja vissza a függvény.

A Seq-el beosztjuk az x tengelyt (13-tól 1000000.ig, 10000-es lépésszámmal). A sapply pedig az y értékekhez rendeli a visszatérési értékeket. Pláttal pedig kirajzoljuk az ábrát.



2.8. A Monty Hall probléMA

Írj R szimulációt a Monty Hall problémára!

Megoldás videó: https://bhaxor.blog.hu/2019/01/03/erdos_pal_mit_keresett_a_nagykonyvben_a_monty_hall-paradoxon_kapcsan

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention_raising/MontyHall_R

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

A Monty hall probléma egy statisztikai puzzle:

- Van 3 ajtó, 2 mögött egy-egy kecske, a harmadik mögött pedig egy autó.
- Te választassz egy ajtót (hívjuk A ajtónak). Természetesen te azt szeretnéd választani mi mögött az autó van.
- A játékmester megnézi a másik két ajtót (B és C) és kinyit egyet ami mögöt egy kecske van.

A játék a következő: Maradsz az eredeti ajtónál vagy átváltasz a másik zártra? Az ember először azt hinné, hogy minden esetben 50-50% a nyeremény esélye, valójában ha váltassz az esetek 2/3-ában nyersz! A kulcs az indoráció mennyiségeiben van: az elején semmit nem tudunk a az ajtókról, így az esélye hogy az auto az egyik ajtó mögött van 1/3, ha maradok az első választásomon ez ennyi marad, nem lehet sehogy a győzelmem esélye. E szerint a logika szerint a másik ajtónál kell legyen a maradék 2/3 esély. Sokkal jobban látszik a lényeg ha az ajtók mennyiségeit 3-ról 100-ra emeljük. Ugyanúgy kiválsztunk egy ajtót, a játékvezető pedig kinyit 98-at ami mögött biztos kecske van. Most maradsz-e az eredeti ajtódnál (1/100) vagy a legjobb ajtót választod a maradék 99 közül ?

Ha a statisztikai magyarázat nem győz meg, egy R szimulációban kiszámoljuk melyik a jobb választás:

A kísérletek_száma változóban adjuk meg a próbálkozások számát, azaz hogy hányszor fusson le a szimuláció. A kísérlet és a játékos tömböket feltöljük 1 és 3 közötti számokkal. A musorvezető egy vektor aminek a merete megegyezik a kísérletek számával

Egy for ciklussal bejárjuk a kísérletek_szamat és ha a játékos jól tippelt, akkor a mibol tömbbe a másik két ajtó kerül. Ezután Monty 'megtámaszt' egy ajtót, vagyis kiválaszt egyet a mibol tömbből. Aztán megnézzük hányszor nyerne a játékos ha az eredeti választásánál marad. Vagyis ide azok az elemek kerülnek amikor a játékos és a kísérlet azonos. Végül kiíratjuk a statisztikát, hogy mikor járnánk jobban ha minden változatnánk vagy ha maradnánk az első ajtónál.

3. fejezet

Helló, Chomsky!

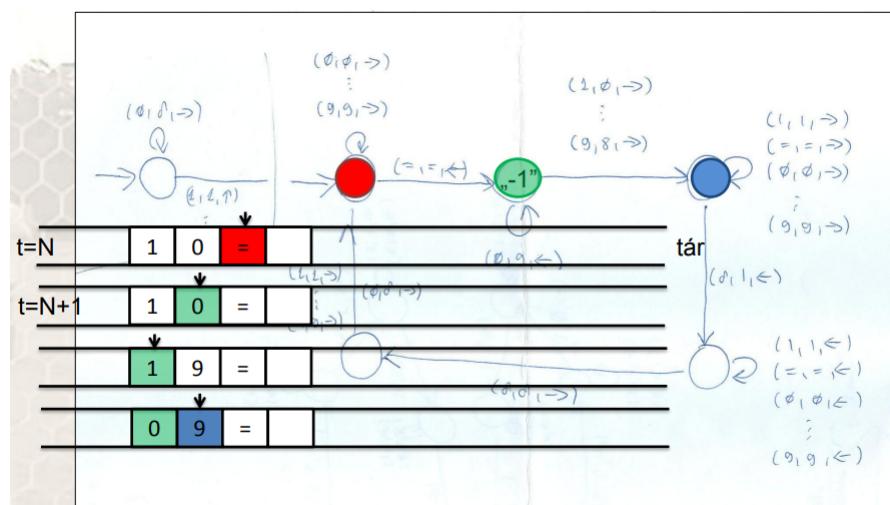
3.1. Decimálisból unárisba átváltó Turing gép

Állapotátmenet gráfjával megadva írd meg ezt a gépet!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://arato.inf.unideb.hu/batfai.norbert/UDPROG/deprecated/Prog1_1.pdf?fbclid=IwAR2AZ

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...



Az unáris a legegyszerűbb számrendszer, mivel a számokat úgy jelöljük, hogy annyi egyest vagy vonalat írnak amennyi a szám értéke (10 esetén 10 db vonalat, 50 esetén 50-et, stb...). Unárisban csak pozitív számokat tudunk ábrázolni illetve a nullát úgy jelöljük, hogy nem írnunk semmit.

Így decimálisból unárisba átváltani egy for ciklus segítségével a legegyszerűbb, amit 0-tól indítunk a kívánt szám értékéig és minden iterációban egy egyest szűrünk egy tömb végére majd kiíratjuk.

3.2. Az $a^n b^n c^n$ nyelv nem környezetfüggetlen

Mutass be legalább két környezetfüggő generatív grammatikát, amely ezt a nyelvet generálja!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Forrás: <https://gyires.inf.unideb.hu/KMITT/b24/ch03s02.html>

A környezetfüggő grammaтика olyan szabályok összessége, amely segítségével a nyelvben minden jelsorozatot képesek vagyunk előállítani.

I. $N = (S, X)$, $T = (a, b, c)$, ahol N nem terminális, T pedig terminális szimbólumok. A nyelvtan szabályai:

- 1. $S \rightarrow abc$
- 2. $S \rightarrow aXSc$
- 3. $Xb \rightarrow bb$
- 4. $Xa \rightarrow aX$

És ebből egy generált $a^2b^2c^2$ nyelv.

$S \rightarrow aXSc \rightarrow aXabcc \rightarrow aaXbcc \rightarrow aabbcc$

II. $N = (S, X, Y)$, $T = (a, b, c)$

- 1. $S \rightarrow abc$
- 2. $S \rightarrow aXbc$
- 3. $Xb \rightarrow bX$
- 4. $Xc \rightarrow Ybcc$
- 5. $bY \rightarrow Yb$
- 6. $aY \rightarrow aaX$
- 7. $aY \rightarrow aa$

És ebből egy generált $a^3b^3c^3$ nyelv.

$S \rightarrow aXbc \rightarrow abXc \rightarrow abYbcc \rightarrow aYbcc \rightarrow aaXbcc \rightarrow aabbXcc \rightarrow aabbYbcc \rightarrow aaYbbbccc \rightarrow aaabbccc$

3.3. Hivatkozási nyelv

A [KERNIGHANRITCHIE] könyv C referencia-kézikönyv/Utasítások melléklete alapján definiálód BNF-ben a C utasítás fogalmát! Majd mutass be olyan kódcsipeteket, amelyek adott szabvánnyal nem fordulnak (például C89), mással (például C99) igen.

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/2_Chomsky

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

C-ben az utasítások egymás után leforduló parancsok, a nyelv alapjai. Tartalmaz alap egysoros utasításokat, többsoros utasítás blokkokat, iterációkat(for,while,do-while), operátorokat(--,++,!=,stb...) és vezérlő szerkezeteket(if,switch) is.

Váltani a két változat között a következő módon lehet: **gcc -std="c99/89" hivatkozas.c-**

A következő kód részlet csak c99 alatt fordul le mivel c89-ben még nem lehetett for cikluson belül változót deklarálni.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main()
{
    for(int i=0; i<5; i++) {
        printf("\n");
    };

    return 0;
}
```

3.4. Saját lexikális elemző

Írj olyan programot, ami számolja a bemenetén megjelenő valós számokat! Nem elfogadható olyan megoldás, amely maga olvassa betűnként a bemenetet, a feladat lényege, hogy lexert használunk, azaz óriások vállán állunk és ne kispályázzunk!

Megoldás videó: https://youtu.be/9KnMqrkj_kU (15:01-től).

Megoldás forrása: bhax/thematic_tutorials/bhax_textbook_IgyNeveldaProgramozod/Chomsky/realnumber.l

```
#include <stdio.h>
int realnumbers = 0;
%%
digit [0-9]
%%
{digit}*(\.{digit}+)? {++realnumbers;
    printf("[realnum=%s %f]", yytext, atof(yytext));}
%%
int
main ()
{
    yylex ();
```

```
printf("The number of real numbers is %d\n", realnumbers);
return 0;
}
```

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

LEXben az első rész tartalmazza a dekralációkat és a könyvtárakat és ennek a végén definiálunk és adjuk meg a karaktereket amiket keresni akarunk a szövegből. Mi itt megadjuk hogy számokat keresünk 0-9ig. A részeket a %% jelek választják el, ezután jön a második rész.

Itt megmondjuk mit csinálunk a karakterekkel ha megtalálja őket a lexer. Ha valós számot talál növeljük a számláló értéket és megmondjuk neki hogy irja ki a karaktersorozatot.

Ez után jön a main rész ahol meghívjuk az yylex() függvényt és kiirjuk hany számot találtunk.

Fordítás:

lex -o lexing.c lexing.l

gcc .o lexing lexing.c -lfl

Ezután elkezdhetünk számokat irni a terminálba, ha meguntuk pedig a CTRL+D-vel állíthatjuk meg a programot.

3.5. Leetspeak

Lexelj össze egy l33t cipher!

Megoldás videó: https://youtu.be/06C_PqDpD_k

Megoldás forrása: bhax/thematic_tutorials/bhax_textbook_IgyNeveldaProgramozod/Chomsky/l337d1c7.1

```
% {
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <ctype.h>

#define L337SIZE (sizeof l337d1c7 / sizeof (struct cipher))

struct cipher {
    char c;
    char *leet[4];
} l337d1c7 [] = {

{'a', {"4", "4", "@", "/-\\"}}, ,
{'b', {"b", "8", "|3", "|}"}, ,
{'c', {"c", "(", "<", "{"}}, ,
{'d', {"d", "|)", "[", "|}"}, ,
{'e', {"3", "3", "3", "3"}}, ,
{'f', {"f", "|=", "ph", "|#"}}, ,
{'g', {"g", "6", "[", "+"}}, ,
```

```
{'h', {"h", "4", "-|-", "[ - ]"}},  
{'i', {"1", "1", "|", "!"}}},  
{'j', {"j", "7", "_|_", "_/_"}},  
{'k', {"k", "|<", "1<", "|{"}},  
{'l', {"l", "1", "|", "|_"}},  
{'m', {"m", "44", "(V)", "|\\/|"}},  
{'n', {"n", "|\\|", "/\\/", "/V"}},  
{'o', {"0", "0", "()", "[]"}},  
{'p', {"p", "/o", "|D", "|o"}},  
{'q', {"q", "9", "O_ ", "(, )"}},  
{'r', {"r", "12", "12", "|2"}},  
{'s', {"s", "5", "$", "$"}},  
{'t', {"t", "7", "7", "'|'"}}},  
{'u', {"u", "|_|", "(_)", "[_]"}},  
{'v', {"v", "\\/", "\\\/", "\\\/"}}},  
{'w', {"w", "VV", "\\\/\\\/", "(/\\)"}},  
{'x', {"x", "%", ")("}},  
{'y', {"y", "", "", ""}}},  
{'z', {"z", "2", "7_", ">_"}},  
  
{'0', {"D", "0", "D", "0"}},  
{'1', {"I", "I", "L", "L"}},  
{'2', {"Z", "Z", "Z", "e"}},  
{'3', {"E", "E", "E", "E"}},  
{'4', {"h", "h", "A", "A"}},  
{'5', {"S", "S", "S", "S"}},  
{'6', {"b", "b", "G", "G"}},  
{'7', {"T", "T", "j", "j"}},  
{'8', {"X", "X", "X", "X"}},  
{'9', {"g", "g", "j", "j"}},  
  
// https://simple.wikipedia.org/wiki/Leet  
};  
  
%}  
%%  
. {  
  
    int found = 0;  
    for(int i=0; i<L337SIZE; ++i)  
    {  
  
        if(l337d1c7[i].c == tolower(*yytext))  
        {  
  
            int r = 1+(int)(100.0*rand()/(RAND_MAX+1.0));  
  
            if(r<91)  
                printf("%s", l337d1c7[i].leet[0]);  
            else if(r<95)
```

```
    printf("%s", 1337d1c7[i].leet[1]);
    else if(r<98)
        printf("%s", 1337d1c7[i].leet[2]);
    else
        printf("%s", 1337d1c7[i].leet[3]);

    found = 1;
    break;
}

if(!found)
    printf("%c", *yytext);

}
%%

int
main()
{
    srand(time(NULL)+getpid());
    yylex();
    return 0;
}
```

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

A leet, vagy leetspeak egy régen gamerek és hackerek által használt online dialektus, aminek megvannak a saját szlengjei és írásmódja.

Programunkban először definoljuk a lexer struktúra méretét, a L337SIZE-t ,amivel számoljuk majd a sorok számát. Majd a chiper struktúrában létrehozunk egy char változót és egy négy elemű dinamikus tömböt.

A l337d1c7 tömbben pedig tároljuk minden karakterre a lehetséges cseréket, amik közül később majd választunk. Ezután deklarálunk egy found változót amivel követjük, hogy megtaláltuk e a karakter a tömbben. Majd elidítünk egy for ciklust ami megkeresi a struktúrában a beolvastott karaktert. Ha megtalálta, a l337d1c7 tömb négy lehetősége között random választunk egyet és azt adjuk vissza.

A main részben az srand növeli a számok randomitását és meghívjuk a yylex()-et ami elvégzi a leet szöveggé alakítást.

3.6. A források olvasása

Hogyan olvasod, hogyan értelmezed természetes nyelven az alábbi kódcsipeteket? Például

```
if(signal(SIGINT, jelkezelő)==SIG_IGN)
    signal(SIGINT, SIG_IGN);
```

Ha a SIGINT jel kezelése figyelmen kívül volt hagyva, akkor ezen túl is legyen figyelmen kívül hagyva, ha nem volt figyelmen kívül hagyva, akkor a jelkezelő függvény kezelje. (Miután a **man 7 signal** lapon megismertem a SIGINT jelet, a **man 2 signal** lapon pedig a használt rendszerhívást.)

Bugok

Vigyázz, sok csipet kerülendő, mert bugokat visz a kódba! Melyek ezek és miért? Ha nem megy ránézésre, elkapja valamelyiket esetleg a `splint` vagy a `frama`?

i.

```
if(signal(SIGINT, SIG_IGN) !=SIG_IGN)
    signal(SIGINT, jelkezelo);
```

ii.

```
for(i=0; i<5; ++i)
```

For ciklus ami nullától ötig megy, a `++i` pre-incrementet jelent, vagyis a ciklus lefutása előtt növeli a változó értékét

iii.

```
for(i=0; i<5; i++)
```

For ciklus ami nullától ötig megy, a `i++` post-incrementet jelent, vagyis a ciklus lefutása után növeli a változó értékét

iv.

```
for(i=0; i<5; tomb[i] = i++)
```

For ciklus ami nullától ötig megy, tömb i-edik eleme egyenlő lesz a léptetővel.

v.

```
for(i=0; i<n && (*d++ = *s++) ; ++i)
```

For cílus ami addig megy mig i kisebb mint n, és a d tömbmutatót kicseréli arra amire az s mutat.

vi.

```
printf("%d %d", f(a, ++a), f(++a, a));
```

Kiirja az f függvény eredményét kétszer, csak más argumentumokkal és így vélhetőleg más eredménnyel.

vii.

```
printf("%d %d", f(a), a);
```

Kiirja az 'a' változót az f fügvénnyel való módosítás után és változtatás nélkül.

viii.

```
printf("%d %d", f(&a), a);
```

Kiirná az 'a' pointert és az 'a' változót, de pointereket nem `%d`-vel hanem `%p`-vel kel kiiratni.

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/2_Chomsky

Megoldás videó:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

3.7. Logikus

Hogyan olvasod természetes nyelven az alábbi Ar nyelvű formulákat?

```
$ (\forall x \exists y ((x < y) \wedge (y \text{ prim})))$  
$ (\forall x \exists y ((x < y) \wedge (y \text{ prim})) \wedge (S y \text{ prim})) \leftrightarrow  
$ (\exists y \forall x (x \text{ prim}) \supset (x < y)) $  
$ (\exists y \forall x (y < x) \supset \neg (x \text{ prim})) $
```

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/blob/master/attention_raising/MatLog_LaTeX

Megoldás videó: <https://youtu.be/ZexiPy3ZxsA>, https://youtu.be/AJSXOQFF_wk

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

1. Bármely x-hez létezik olyan y, hogy az x kisebb mint az y és y prím.
2. Bármely x-hez létezik olyan y, hogy az x kisebb mint az y és y prím és y+2 is prím.
3. Létezik olyan y, hogy bármely x esetén, ha x prím akkor az x kisebb mint y.
4. Létezik olyan y, hogy bármely x esetén,, ha y kisebb mint x akkor x nem prím.

3.8. Deklaráció

Vezesd be egy programba (forduljon le) a következőket:

- egész
- egészre mutató mutató
- egész referenciajára
- egészek tömbje
- egészek tömbjének referenciajára (nem az első elemé)
- egészre mutató mutatók tömbje
- egészre mutató mutatót visszaadó függvény
- egészre mutató mutatót visszaadó függvényre mutató mutató
- egészet visszaadó és két egészet kapó függvényre mutató mutatót visszaadó, egészet kapó függvény
- függvénymutató egy egészet visszaadó és két egészet kapó függvényre mutató mutatót visszaadó, egészet kapó függvényre

Mit vezetnek be a programba a következő nevek?

- `int a;`
egész változó
- `int *b = &a;`
egész típusú változóra mutató mutató
- `int &r = a;`
az a változó memóriacímét r-ben tároljuk el
- `int c[5];`
5 elemű egészekből álló tömb
- `int (&tr)[5] = c;`
tr hivatkozik az egész c tömbre
- `int *d[5];`
d egy 5 elemű mutatókból álló tömb
- `int *h();`
h egy függvény aminek a visszatérési értéke egy egészre mutató mutató.
- `int *(*l)();`
l egy függvény aminek a visszatérési értéke egy egészre mutató mutatóra mutató
- `int (*v(int c))(int a, int b)`
Egészet visszaadó és két egészet kapó függvényre mutató mutatót visszaadó, egészet kapó függvény
- `int (*(*z)(int))(int, int);`
Függvénymutató egy egészet visszaadó és két egészet kapó függvényre mutató mutatót visszaadó, egészet kapó függvényre

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/2_Chomsky

Az utolsó két deklarációs példa demonstrálására két olyan kódot írtunk, amelyek összahasonlítása azt mutatja meg, hogy miért érdemes a **typedef** használata: [bhax/thematic_tutorials/bhax_textbook_IgyNeveldaProgramozod/Chomsky/fptr.c](https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/bhax_thematic_tutorials/bhax_textbook_IgyNeveldaProgramozod/Chomsky/fptr.c), [bhax/thematic_tutorials/bhax_textbook_IgyNeveldaProgramozod/Chomsky/fptr2.c](https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/bhax_thematic_tutorials/bhax_textbook_IgyNeveldaProgramozod/Chomsky/fptr2.c).

```
#include <stdio.h>

int
sum (int a, int b)
{
    return a + b;
}

int
mul (int a, int b)
{
    return a * b;
}

int (*sumormul (int c)) (int a, int b)
{
    if (c)
        return mul;
    else
        return sum;
}

int
main ()
{
    int (*f) (int, int);

    f = sum;

    printf ("%d\n", f (2, 3));

    int (*(*g) (int)) (int, int);

    g = sumormul;

    f = *g (42);

    printf ("%d\n", f (2, 3));

    return 0;
}
```

```
#include <stdio.h>

typedef int (*F) (int, int);
typedef int (*(*G) (int)) (int, int);
```

```
int
sum (int a, int b)
{
    return a + b;
}

int
mul (int a, int b)
{
    return a * b;
}

F sumormul (int c)
{
    if (c)
        return mul;
    else
        return sum;
}

int
main ()
{
    F f = sum;

    printf ("%d\n", f (2, 3));

    G g = sumormul;

    f = *g (42);

    printf ("%d\n", f (2, 3));

    return 0;
}
```

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

4. fejezet

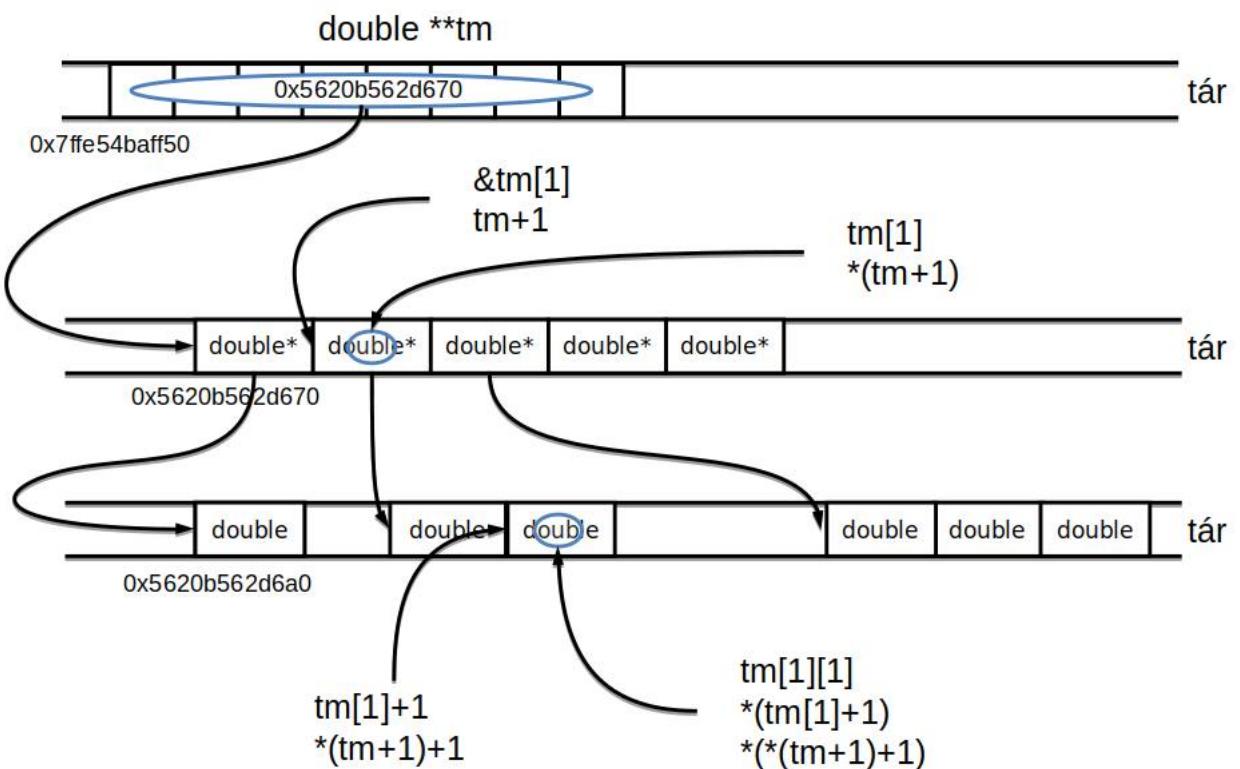
Helló, Caesar!

4.1. double ** háromszögmátrix

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/3_Caesar <https://bit.ly/2VaEcL>

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...



Az alsó hároszög mátrix egy olyan kvadratikus (megegyező sor- és oszlopszámú) mátrix aminek főátlója fölött csak 0-ák szerepelnek. Az alsó háromszögmátrixokat sorfolymatonosan egy vektorban szoktuk tárolni. nr-ben megadjuk a mátrix sor és oszlop számát és egy double*ra mutatót. Az ifben double* nr-szeresát foglaljuk le, ha a malloc nem tud helyet foglalni akkor -1-es hibaüzenettel tér vissza. Majd a következő malloc-kal a sor elemeinek foglalunk helyet, mivel a double 8 bájtos az első sorban 1x8 majd következőben 2x8 és így tovább bájtot foglalunk le.

```
int nr = 5;
double **tm;

if ((tm = (double **) malloc (nr * sizeof (double *))) == NULL)
{
    return -1;
}
```

Majd egy for ciklus feltölti a tömböt 0-14ig számokkal, egy másik pedig a megadott alsó háromszög mátrix formában kiírja a terminálba.

```
greg@greg-X510UAR:~/Prog1$ gcc haromszog_matrix.c
greg@greg-X510UAR:~/Prog1$ ./a.out
0.000000,
1.000000, 2.000000,
3.000000, 4.000000, 5.000000,
6.000000, 7.000000, 8.000000, 9.000000,
10.000000, 11.000000, 12.000000, 13.000000, 14.000000,
```

Végül a free(tm)-el felszabadítjuk a malloc által lefoglalt helyet.

4.2. C EXOR titkosító

Írj egy EXOR titkosítót C-ben!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/3_Caesar

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Az exor titkosítás egy egyszerű, de hasznos titkosítási forma, aminek a biztonsága a megadott kulcs hosszával növekszik, mivel a feltörésnél annál több lehetőséget kell majd megnézni.

Mivel a szöveg minden karakteren xor-t hajtunk végre, az adott karaktert a kulcs adott karakterével xorozzunk, de mivel a kulcs rövidebb lesz mint a titkosítandó szöveg egy idő után elkezd ismétlődni.

A programban a while beolvassa a szövegfájlt, majd a for ciklus minden egyes karakter titkosít exorral, ha nagyob a szöveg mint a kulcs ismétlődésével titkosít.

```
while ((olvasott_bajtok = read (0, (void *) buffer, BUFFER_MERET)) ←
)
{
    for (int i = 0; i < olvasott_bajtok; ++i)
    {
        buffer[i] = buffer[i] ^ kulcs[kulcs_index];
        kulcs_index = (kulcs_index + 1) % kulcs_meret;
    }
}
```

4.3. Java EXOR titkosító

Írj egy EXOR titkosítót Java-ban!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/3_Caesar

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Mivel javabon programotunk kihaszáljuk a objektum orientált programozás előnyeit és készízünk is egy Exor osztályt. Ez egy kicsit overkill és lassabb is mint a c változat de mérföldekkel jobban olvasható a kódja. Egy stringbe fokjuk majd a kulcsot tárolni, ezen felül csinálunk kát csatornát az I/O kapcsolatoknak is. Hibakezelünk is, a throws elkapja ha valami hiba törtnéne a beolvasásnál vagy kiíratásnál. Majd csinálunk két byte tömböt a kulcsnak és a buffernek. A while ciklusban beolvassuk a szöveget és tároljuk a méretét az olvasottBájtok változóban. A for-ban ezután történik maga a titkosítás amit maradékos osztással végzünk. A titkosítás végeztével pedig a writeal kiírjuk a buffer tartalmát.

```
public class Exor {  
  
    public Exor(String kulcsSzöveg,  
                java.io.InputStream bejövőCsatorna,  
                java.io.OutputStream kimenőCsatorna)  
        throws java.io.IOException {  
  
        byte [] kulcs = kulcsSzöveg.getBytes();  
        byte [] buffer = new byte[256];  
        int kulcsIndex = 0;  
        int olvasottBájtok = 0;  
  
        while((olvasottBájtok =  
               bejövőCsatorna.read(buffer)) != -1) {  
  
            for(int i=0; i<olvasottBájtok; ++i) {  
  
                buffer[i] = (byte)(buffer[i] ^ kulcs[kulcsIndex]);  
                kulcsIndex = (kulcsIndex+1) % kulcs.length;  
            }  
  
            kimenőCsatorna.write(buffer, 0, olvasottBájtok);  
        }  
    }  
}
```

4.4. C EXOR törő

Ebben a feladatban tutoriált Nagy László Mihály!

Írj egy olyan C programot, amely megtöri az első feladatban előállított titkos szövegeket!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/3_Caesar

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Az exor törő lényegében egy brute force variáns, ami végig próbálja az összes lehetséges kódolási módszert. Ez a kódoló tudatában könnyebb, de a valóságban sokkal több változót figyelembe kell venni, így sokáig tart a törés és e miatt nem is olyan elterjedt.

Itt annak eldöntésére, hogy a feltört szöveg megfelelő e, az átlagos szóhosszt (ami a szöveg hossza osztva a spacek számával) és a magyar mondatokban gyakran előforduló szavakat használjuk.

Meghívjuk az exor eljárást aztén a szöveget megvizsgáljuk ,ha passzol a akkor a for ciklusban az if teljesül és kiíratjuk standard outputra a feltört szöveget.

Majd a main részben a while ciklusban meghívjuk a titkos szöveget, majd az ezt követő for-ban nullázzuk a maradék buffert. Ezután jöhet a kulcs megtalálására szolgáló egymásba ágyazott for ciklusok amik a törést végzik és ha megtalláják kiköpik az eredményt.

Majd párhuzamosítjuk a for ciklust a gyorsabb feltörés érdekében:

```
#pragma omp parallel for
for (int ii = '0'; ii <= '9'; ++ii)
    for (int ji = '0'; ji <= '9'; ++ji)
        for (int ki = '0'; ki <= '9'; ++ki)
            for (int li = '0'; li <= '9'; ++li)
                .
                .
                .
```

Így a program fordítása:

```
gcc exortör.c -fopenmp -O3 -o exortör
```

./exortör titkos szöveg.txt

4.5. Neurális OR, AND és EXOR kapu

R

Megoldás videó: <https://youtu.be/Koyw6IH5ScQ>

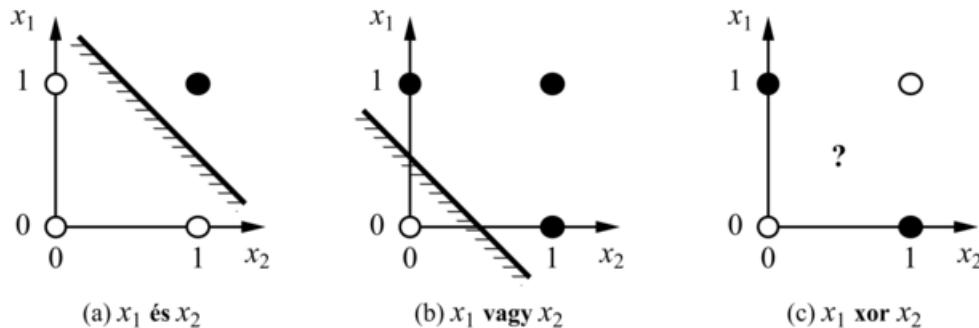
Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention_raising/NN_R http://project.mit.bme.hu/~mi_almanach/books/aima/ch20s05

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Ebben a feladatban tutoráltam Ranyhoczki Mariann-t!

Az AND és OR kapuk egyszerű perceptronként működnek. Ugyanis adatként megkapját az 1 vagy 0 bitjüket és, hogy milyen eredményt kell elérniük. Kb 100 próbálkozás után az algoritmus megtalálja a megfelelő súly értékeit és megközelítőleg jó eredményt ad, de az érdekességek az exornál kezdődnek.

Itt ugyanis változtatás nélkül nem tud választ adni a program, nem tud "vonalaat húzni" a két csoport között.



Ennek a megoldása rejtett neuronok bevezetése, amik lényegében egy új rétegnyi számolást tesz lehetővé, számuk növelése csökkenti a próbálkozások számát is.

4.6. Hiba-visszaterjesztéses perceptron

C++

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/4_Mandelbrot

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Ebben a feladatban tutoráltam Ranyhoczki Mariann-t és Nagy László Mihályt!

Egy perceptron a gépi tanulás egyik legegyszerűbb megvalósítása. Az elképzelés szerint egyetlen neuront ábrázolunk, ami véges sok input alapján egy algoritmus segítségével két csoportba sorolja. Ehhez nemcsak a bemenő adatokat adjuk meg, hanem a megoldást is, így az algoritmus az adatokhoz rendelt súlyok változtatásával megpróbálja megközelíteni az elvárt megoldást. Maga az algoritmus általában a szignum függvény ami az adatok és súlyaik szorzatának összegét egy -1 és 1 közötti tört számként ábrázolja. Logikusan egy elem akkor tartozik az egyik csoportba ha 0-nál nagyobb, a másikba ha kisebb. A program legelső próbálkozása alkalmával random súlyokat választ és az alapján, hogy a megoldása helyes vagy helytelen, csökkenti vagy növeli a súlyokat amíg a megfelelő megoldást nem kapjuk.

Jelen programunk annyiban tér el, hogy nem változtatja súlyait, hanem az első próbálkozásának eredményét adja vissza.

```
greg@greg-X510UAR:~/Prog1$ ./perc mandel.png
0.516501
greg@greg-X510UAR:~/Prog1$ ./perc mandel.png
0.500152
greg@greg-X510UAR:~/Prog1$ ./perc mandel.png
0.687392
greg@greg-X510UAR:~/Prog1$ ./perc mandel.png
0.730395
greg@greg-X510UAR:~/Prog1$ ./perc mandel.png
0.697868
```

5. fejezet

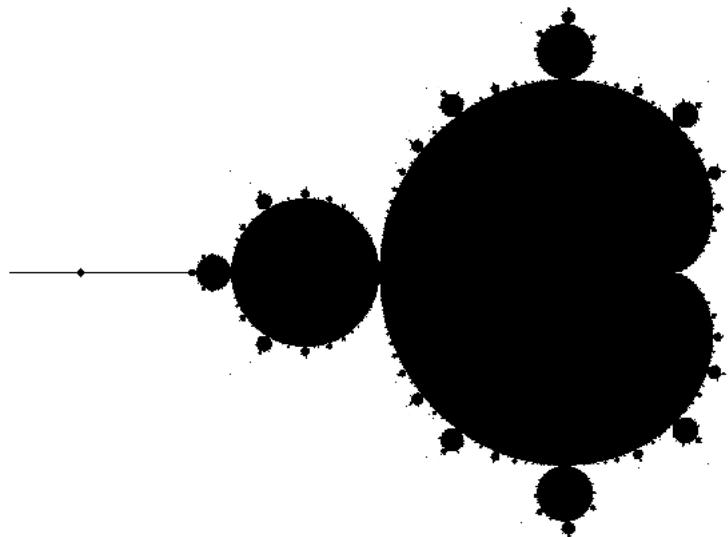
Helló, Mandelbrot!

5.1. A Mandelbrot halmaz

Írj olyan C programot, amely kiszámolja a Mandelbrot halmazt!

Megoldás videó: <https://youtu.be/gvaqijHlRUs>

Megoldás forrása: bhax/attention_raising/CUDA/mandelpngt.c++ nevű állománya.



5.1. ábra. A Mandelbrot halmaz a komplex síkon

A Mandelbrot halmazt 1980-ban találta meg Benoit Mandelbrot a komplex számsíkon. Komplex számok

azok a számok, amelyek körében válaszolni lehet az olyan egyébként értelmezhetetlen kérdésekre, hogy melyik az a két szám, amelyet összeszorozva -9-et kapunk, mert ez a szám például a 3i komplex szám.

A Mandelbrot halmazt úgy láthatjuk meg, hogy a sík origója középpontú 4 oldalhosszúságú négyzetbe lefektetünk egy, mondjuk 800x800-as rácsot és kiszámoljuk, hogy a rács pontjai mely komplex számoknak felelnek meg. A rács minden pontját megvizsgáljuk a $z_{n+1} = z_n^2 + c$, ($0 \leq n$) képlet alapján úgy, hogy a c az éppen vizsgált rácspont. A z_0 az origó.

Azaz kiindulunk az origóból (z_0) és elugrunk a rács első pontjába a $z_1 = c$ -be, aztán a c -től függően a további z -kbe. Ha ez az utazás kivezet a 2 sugarú körből, akkor azt mondjuk, hogy az a vizsgált rácspont nem a Mandelbrot halmaz eleme.

A program elején megadjuk a kép méretét és az iterációs határt (MERET és ITER_HAT) ameddig nézni fogjuk a rácspont helyzetét, hogy a halmazban van e vagy sem. A program main részében szükség van az argc és argc argumentumokra mivel így a program futtatásakor megadhatjuk milyen néven mentsük el a keletkezett képet. Ezután létrehozzuk az rgb képet, majd a két for ciklus végigmegy a rácson és a fenti algoritmus alapján feketére vagy fehérre színezi a rácspontot. Végül kiírjuk a kép elmentett nevét és hogy mennyi ideig tartott a számítás. Az így kapott kép a mandelbrot halmazról egy fraktál, vagyis ha ráközelítünk a képere, végtelen ideig fog ismétlődni valamilyen minta benne. Ezt egy későbbi feladatban meg is valósítjuk.

5.2. A Mandelbrot halmaz a std::complex osztálytal

Írj olyan C++ programot, amely kiszámolja a Mandelbrot halmazt!

Megoldás videó: <https://youtu.be/gvaqijHIRUs>

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/4_Mandelbrot

A **Mandelbrot halmaz** pontban vázolt ismert algoritmust valósítja meg a repó [bhax/attention_raising/Mandelbrot/3.1.2.cpp](#) nevű állománya.

```
// Verzio:  
#include <iostream>  
#include "png++/png.hpp"  
#include <complex>  
  
int  
main ( int argc, char *argv[] )  
{  
  
    int szelesseg = 1920;  
    int magassag = 1080;  
    int iteraciosHatar = 255;  
    double a = -1.9;  
    double b = 0.7;  
    double c = -1.3;  
    double d = 1.3;  
  
    if ( argc == 9 )  
    {
```

```
szelesseg = atoi ( argv[2] );
magassag = atoi ( argv[3] );
iteraciosHatar = atoi ( argv[4] );
a = atof ( argv[5] );
b = atof ( argv[6] );
c = atof ( argv[7] );
d = atof ( argv[8] );
}
else
{
    std::cout << "Hasznalat: ./3.1.2 fajlnev szelesseg magassag n a b c d ←
    " << std::endl;
    return -1;
}

png::image < png::rgb_pixel > kep ( szelesseg, magassag );

double dx = ( b - a ) / szelesseg;
double dy = ( d - c ) / magassag;
double reC, imC, reZ, imZ;
int iteracio = 0;

std::cout << "Szamitas\n";

// j megy a sorokon
for ( int j = 0; j < magassag; ++j )
{
    // k megy az oszlopokon

    for ( int k = 0; k < szelesseg; ++k )
    {

        // c = (reC, imC) a halo racspontjainak
        // megfelelo komplex szam

        reC = a + k * dx;
        imC = d - j * dy;
        std::complex<double> c ( reC, imC );

        std::complex<double> z_n ( 0, 0 );
        iteracio = 0;

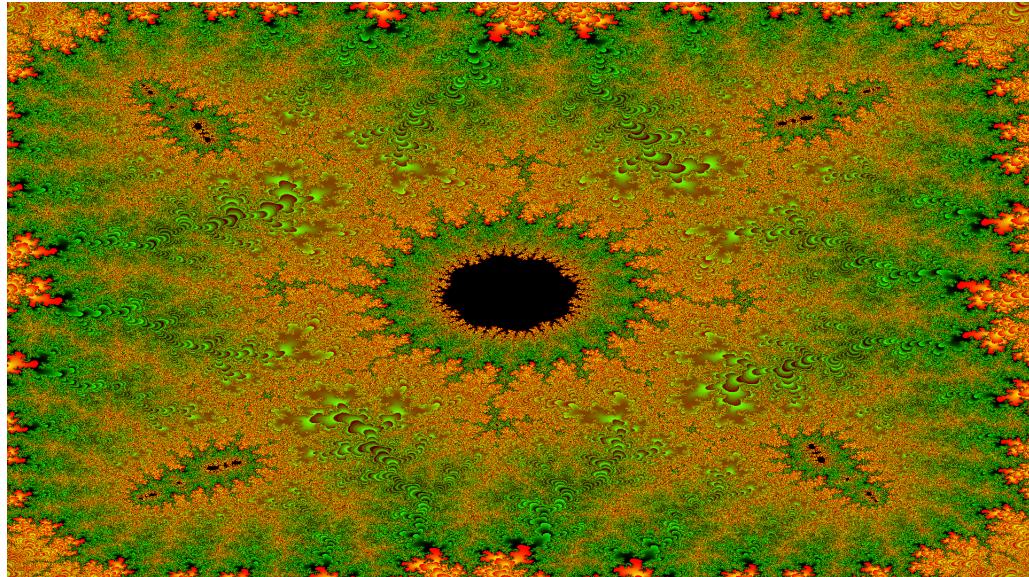
        while ( std::abs ( z_n ) < 4 && iteracio < iteraciosHatar )
        {
            z_n = z_n * z_n + c;

            ++iteracio;
        }

        kep.set_pixel ( k, j,

```

```
    png::rgb_pixel( iteracio%255, (iteracio*iteracio ↔
                                )%255, 0 ) );
}
```



A 3.1.2.cpp nevű program a mandelpngt.cpp továbbfejlesztett változata. A főbb különbségek, hogy a program minden futtatásakor megadhatjuk a parancssorban a kép méretét, az iterációs határt és a b c d változókat amelyek a c complex szám valós és képzetes részét adják majd. Ellenőrizzük hogy megfelelő mennyiségű argumentum van-e és ha nem, hibát dobunk vissza a program használatával a usernek.

Ezen felül használjuk a complex könyvtárat amivel egyszerübb a complex számok képzése. A main részben pont mint az előbb, két for ciklus végig megy a kép pixelein és kiszámolja a C valós és képzetes részét, majd az alapján hogy benne van e az iterációs határban kiszinezzük;most színesre.

5.3. Biomorfok

Megoldás videó: <https://youtu.be/IJMbgrzY76E>

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention_raising/Biomorf

A biomorfokra (a Julia halmazokat rajzoló bug-os programjával) rátaláló Clifford Pickover azt hitte természeti törvényre bukkant: https://www.emis.de/journals/TJNSA/includes/files/articles/Vol9_Iss5_2305--2315_Biomorphs_via_modified_iterations.pdf (lásd a 2307. oldal aljától).

A különbség a **Mandelbrot halmaz** és a Julia halmazok között az, hogy a komplex iterációban az előbbiben a c változó, utóbbiban pedig állandó. Ezzel szemben a Julia halmazos csipetben a cc nem változik, hanem minden vizsgált z rácspontra ugyanaz.

```
// j megy a sorokon
for ( int y = 0; y < magassag; ++y )
{
```

```
// k megy az oszlopokon

for ( int x = 0; x < szelesség; ++x )
{

    double reZ = xmin + x * dx;
    double imZ = ymax - y * dy;
    std::complex<double> z_n ( reZ, imZ );

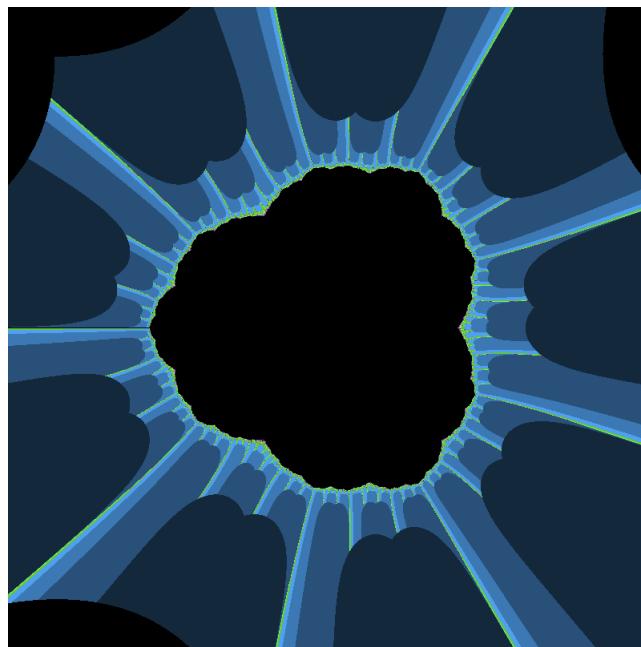
    int iteracio = 0;
    for (int i=0; i < iteraciosHatar; ++i)
    {

        z_n = std::pow(z_n, 3) + cc;
        //z_n = std::pow(z_n, 2) + std::sin(z_n) + cc;
        if (std::real ( z_n ) > R || std::imag ( z_n ) > R)
        {
            iteracio = i;
            break;
        }
    }

    kep.set_pixel ( x, y,
                    png::rgb_pixel ( (iteracio*20)%255, (iteracio ↔
                    *40)%255, (iteracio*60)%255 ) );
}
```

A biomorf a mandelbort halmaz egy bug által létrejött kvázi mutációja. Clifford Pickover, aki felfedezte azt hitte a sejtek és az élet valamelyen törvényszerűségét sikerült vizualizálni, de ez sajnos nem így van. Bár nem lehet ezt felnöeni neki hiszen az elkészülő képek nagyon hasonlítanak a sejtek mikroszkópikus képeire.

Jelen programunk abban különbözik a 3.1.2.cpp nevű elődjétől, hogy most indításkot lehetőségünk van megadni a c komplex szám kezdőértékét és az iterációs határt is, ha a user nem adott meg elég argumentumot hibaüzenettel szólunk neki. Sőt még eddig csak az iterációval végeztünk maradékos osztást, hogy színessé tegyük a képet, most konstansokkal is szorzunk a színeket meghatározó képeletben.



5.4. A Mandelbrot halmaz CUDA megvalósítása

Megoldás videó: <https://youtu.be/gvaqijHIRUs>

Megoldás forrása: bhax/attention_raising/CUDA/mandelpngc_60x60_100.cu nevű állomány.

5.5. Mandelbrot nagyító és utazó C++ nyelven

Építs GUI-t a Mandelbrot algoritmusra, lehessen egérrel nagyítani egy területet, illetve egy pontot egérrel kiválasztva vizualizálja onnan a komplex iteráció bejárta z_n komplex számokat!

Megoldás videó: Illetve https://bhaxor.blog.hu/2018/09/02/ismerkedes_a_mandelbrot_halmazzal.

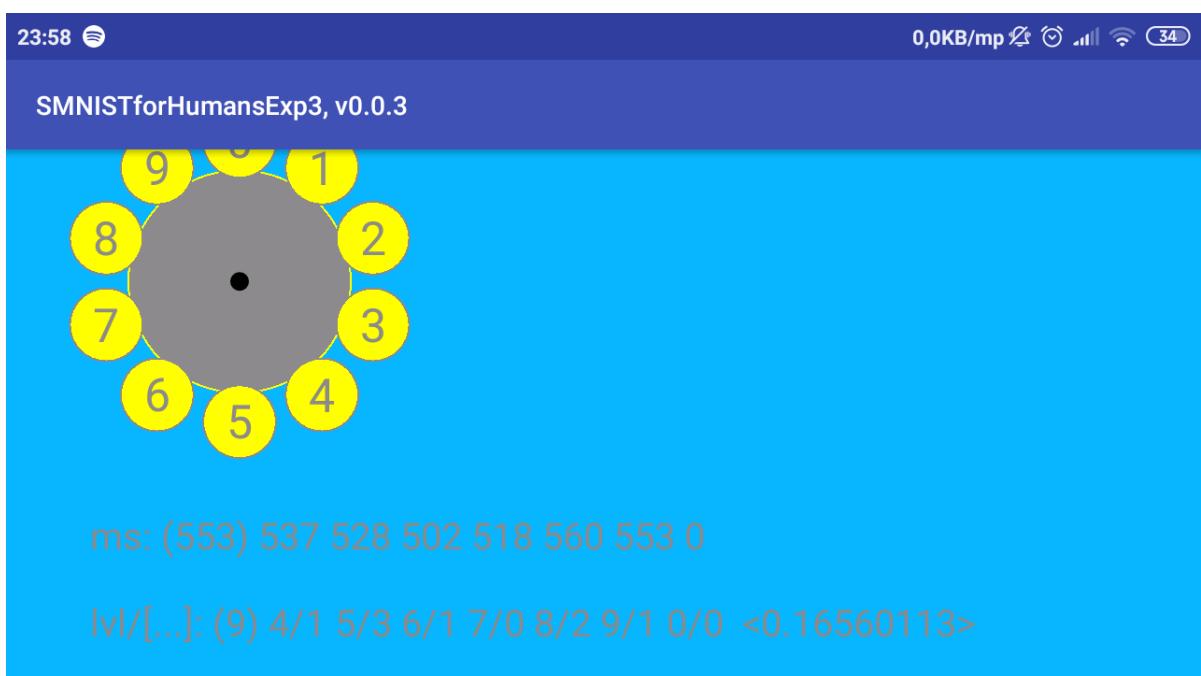
Megoldás forrása:



5.6. Mandelbrot nagyító és utazó Java nyelven

Megoldás video: <https://youtu.be/Ui3B6IJnssY>, 4:27-től. Illetve https://bhaxor.blog.hu/2018/09/02/ismerkedes_ap/

Megoldás forrása: <https://www.tankonyvtar.hu/hu/tartalom/tkt/javat-tanitok-javat/apbs02.html#id570518>



6. fejezet

Helló, Welch!

6.1. Első osztályom

Valósítsd meg C++-ban és Java-ban az módosított polártranszformációs algoritmust! A matek háttér teljesen irreleváns, csak annyiban érdekes, hogy az algoritmus egy számítása során két normálist számol ki, az egyiket elspájzolod és egy további logikai taggal az osztályban jelzed, hogy van vagy nincs eltéve kiszámolt szám.

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/5_Welch

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

A Polárgenerátor osztályban először deklarálunk egy nincsTárolt boolean típusú változót ami megmondja, hogy van e eltárolva random számunk, termászetesen alapesetben true értékű. Van egy tárolt változónk ami a nincsTárolt false értéke esetén visszaadja az eltárolt számot.

A következő() tagfüggvényben először megnézzük, hogy van e eltárolva számunk, ha nincs akkor kiszámítunk kettőt: egyiket visszaadjuk a usernek, a másikat elrakjuk a tárolt változóba és a nincstárolt értékét hamisra állítjuk; ha van eltárolt számunk akkor azt visszaadjuk és a nincsTárolt változót igazra állítjuk.

A mainben meghívjuk a PolárGenerátor osztályt g néven és forral csinálunk 10 példát a kimenetre.

Ez nagyban megegyezik ahhoz ahogy a JDK Random.javabán a Sun programozói csinálták:

```
private double nextNextGaussian;
private boolean haveNextNextGaussian = false;

public double nextGaussian() {
    if (haveNextNextGaussian) {
        haveNextNextGaussian = false;
        return nextNextGaussian;
    } else {
        double v1, v2, s;
        do {
            v1 = 2 * nextDouble() - 1;    // between -1.0 and 1.0
            v2 = 2 * nextDouble() - 1;    // between -1.0 and 1.0
```

```
s = v1 * v1 + v2 * v2;
} while (s >= 1 || s == 0);
double multiplier = StrictMath.sqrt(-2 * StrictMath.log(s)/s);
nextNextGaussian = v2 * multiplier;
haveNextNextGaussian = true;
return v1 * multiplier;
```

6.2. LZW

Valósítsd meg C-ben az LZW algoritmus fa-építését!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/5_Welch

A binfa algoritmus egy vektorban tárolt bitsorozatból bináris fa típusú adatszerkezetet csinál.

Létrehozunk egy binfa nevű struktúrát amiben deklarálunk egy int érték és 2 struct típusú mutatót, amik a gyökér jobb és bal oldali elemeire mutatnak.

A BINFA_PTR függvény fogja visszaadni majd a p eredményét, eg sikeres memória foglalás után. A kiir és szabadít függvényeknél extern-nel jelezzük hogy majd később deklaráljuk őket. A mainben létrehozunk egy char változót amib mindenkor minden lementjük éppen milyen elemet olvasunk be. Aztán deklaráljuk a fát és a fa mutatót ráállítjuk a gyökérre és a while ciklusban a jobb vagy bal oldalra rajuk az elemet attól függően hogy 1 vagy 0

A kiirral végigmegyünk a fán és növeljük a mélyságet minden ugrásnál majd ábrázoljuk magát a bináris fa kinézetét a standard outputon. A szabadit felszabadítja a az erőforrásokat használat után.

```
0111001010110101011101001011110
-----1(3)
-----1(2)
-----1(6)
-----1(5)
-----1(4)
-----0(5)
-----0(6)
-----0(3)
---/(1)
-----0(2)
-----0(3)
melyseg=6
greg@greg-X510UAR:~/Prog1/Gitlab/konyv/5_Welch$
```

6.3. Fabejárás

Járd be az előző (inorder bejárású) fát pre- és posztorder is!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/5_Welch

Inorder: először a gyökér bal oldalát, majd magát a gyökeret és végül a jobb oldalt írjuk ki.

Preorder: először kiírjuk a gyökeret és csak ez után a bal és jobb oldalt.

Postorder: kiírjuk a bal és jobb oldalát a fának és végül a gyökeret.

Ez a kódban annyit jelent, hogy Inordernél a for ciklus előtt van az egyes gyerekek kiírása a nullásoké pedig utána. Preordernél minden a kettő mögötte, Postordernél minden a kettő előtte van.

```
-----1(3)
-----   1(6)
-----   1(5)
-----   0(6)
-----   0(5)
-----   1(4)
-----   0(3)
-----   1(2)
-----   0(3)
-----   0(2)
---/(1)
melyseg=6
```

Postorder

```
---/(1)
--- 1(2)
----- 1(3)
----- 0(3)
----- 1(4)
----- 1(5)
----- 1(6)
----- 0(5)
----- 0(6)
----- 0(2)
----- 0(3)
melyseg=6
```

Preorder

6.4. Tag a gyökér

Az LZW algoritmust ültess át egy C++ osztályba, legyen egy Tree és egy beágyazott Node osztálya. A gyökér csomópont legyen kompozícióban a fával!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/5_Welch

Mivel ezt a programunkat most C++ ban írjuk lehetőségünk van az osztályok használatára: létre is hozzuk az LZWBInFa osztályt. Deklaráljuk az osztály konstruktőrét, ami az inicializációs listájában meg is kapja a fa jelenlegi gyökerét, ezzel tudjuk hogy jelenleg hol vagyunk a fában. E mellett létrehozunk destruktort is, ami a program végeztével felszabadítja a gyökérnek a heapen lefoglalt helyét.

```
class LZWBInFa
{
public:

    LZWBInFa () :fa (&gyoker)
    {
    }
    ~LZWBInFa ()
    {
        szabadit (gyoker.egyesGyermek ());
        szabadit (gyoker.nullasGyermek ());
    }
}
```

A main részben új featuret adtunk hozzá, ugyanis most lehetőségünk van nem csak a bemenő, hanem a kimenő fájl nevét is megadni. A beírt argumentumok mennyiségét az argc , értékeit az argv tárolja,ha nem megfelelő az argumentumok mennyisége vagy értéke erről figyelmeztetjük a usert.

```
void usage (void)
{
    std::cout << "Usage: lzwtree in_file -o out_file" << std::endl;
}
```

6.5. Mutató a gyökér

Írd át az előző forrást, hogy a gyökér csomópont ne kompozícióban, csak aggregációban legyen a fával!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/5_Welch

Mutatót csináltunk a gyökérből így elhagyhatjuk az összes címe operátort gyökér elől ahol eddig ott volt, mivel alapjáraton is egy memóriacímet fog visszadni. Át kell írnunk a metódusok referenciaját is `.' ról -> ra minden olyan helyen ahol használjuk. Eddig tagként volt jelen a csomópontban, de most hogy mutató lett már egyszerűen hivatkozhatunk rá a fában is.

```
LZWBinFa ()
{
    gyoker = new Csomopont ();
    fa=gyoker;
}
~LZWBinFa ()
{
    szabadit (gyoker->egyesGyernek ());
    szabadit (gyoker->>nullasGyernek ());
    delete gyoker;
}
```

Viszont a destruktörben fel kell szabadítani a neki lefoglalt helyet egy delete parancsal különben segfault-os lesz a program.

6.6. Mozgató szemantika

Írj az előző programhoz mozgató konstruktort és értékadást, a mozgató konstruktor legyen a mozgató értékkadásra alapozva!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/5_Welch

Ehhez a példához az előző feladatokban is használt binfa programot fogjuk tovább hackelni. Ahhoz hogy mozgatni tudjunk egy osztályt létre kell hozni egy mozgató konstruktort és ennek egy =operátor túlterhéését. A konstruktorban a dupla címe operátorral jelöljük, hogy itt most mozgatni fogunk. A mostani fa gyökerét nullprt-re állítjuk majd a régi fát "átmozgtjuk" a std::move függvényvel. Ez igazából nem mozgat semmit ahogy a neve indikálná, hanem az argumentumát lvalue-ból xvalue-vá konvertálja, ami a compiler számára jelzi hogy törölhető a memóriacím mert az utasítás után ágy is mozgatva lesz. Majd túlterheljük a = operátort. Itt az újonnan létrejött gyökérbe belerakom a régi elemeit, majd visszaadjuk a *this-el. Végül töröljük a régi gyoker elemeket.

```
LZWBInFa ( LZWBInFa && old )
{
    gyoker = nullptr;
    *this = std::move(old);

}

LZWBInFa & operator= (LZWBInFa && old)
{
    std::swap(gyoker, old.gyoker);

    return *this;
    delete gyoker;
}
```

A main részben ezt úgy használjuk, hogy a move()-val átrakjuk a binfa-t az Binfa2-be. Eztután a művelet után az a régi Binfa üres lesz míg Binfa2 tartamazni fogja a régi elemeit.

```
LZWBInFa Binfa2 = std::move(Binfa);
```

7. fejezet

Helló, Conway!

7.1. Hangyszimulációk

Írj Qt C++-ban egy hangyszimulációs programot, a forrásaindról utólag reverse engineering jelleggel készíts UML osztálydiagramot is!

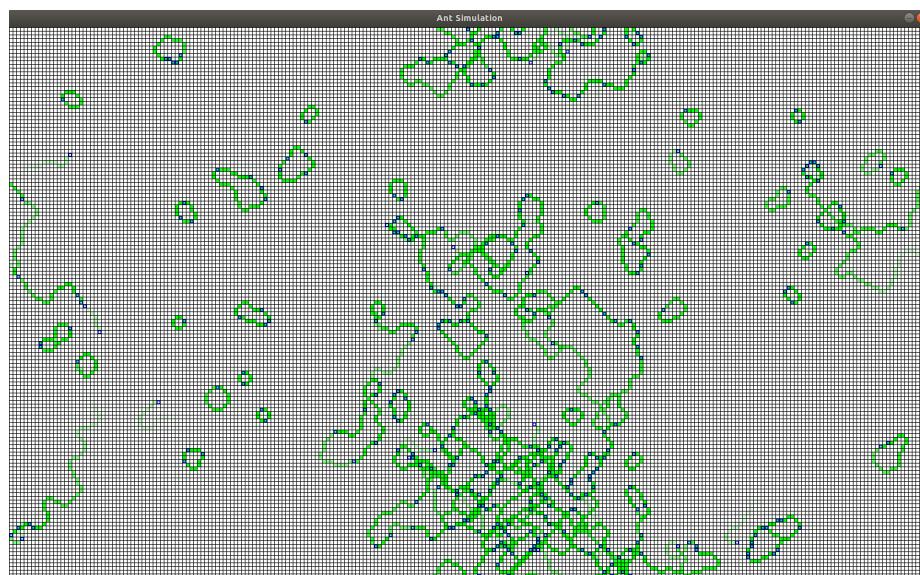
Megoldás videó: <https://bhaxor.blog.hu/2018/10/10/myrmecologist>

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/6_Conway

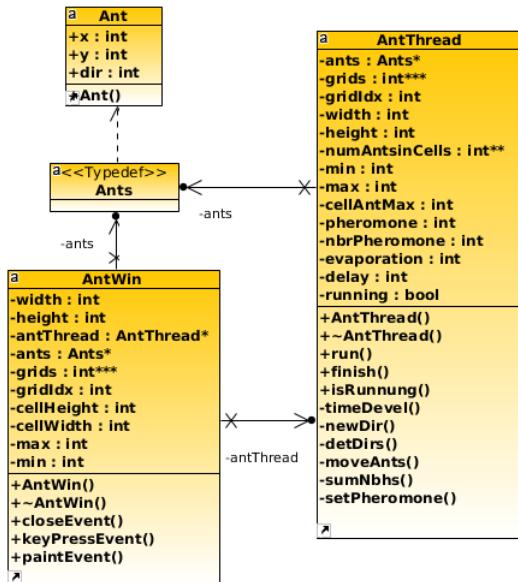
Forrás: <https://bhaxor.blog.hu/2018/10/10/myrmecologist?token=b90955bd5311e9986f0c3f99263ff386>

A hangyszimulációban egy hangy kolónia mozgását szimuláljuk. minden hangya feromon nyomot hagy, és ha feromon nyomra lép egy hangya, akkor elkezdi követni az előző hangya által hagyott nyomat, de ez egy idő után eltűnik ha nem lép rá senki. Minél erősebb a feromon annál nagyobb az esélye, hogy egy közeli hangya rálép. Először létrehozzuk a hangya osztályt, amelyben a hangyák koordinátáit és mozgásukat adjuk meg. A mozgásuk irányát maradékos osztással számoljuk.

A terminálban a program futtatásakor megadhatunk különböző flageket amelyek változtatják a tulajdon-ságait: -w a rács szélességét, -m a rács magasságát, -n a hangyák mennyiségét, -t a hangyák 2 lépés közötti sebességét, -t a párolgás értékét, -f a hanyott feromonok értékét, -a és -i a cellák maximum és minimum értékét , -c pedig azt adja meg hogy hány hangya lehet egy cellában egyszerre.



Az AntWin határozza meg az ablak tulajdonságait: hangyák kinézetét (ami az én változatomban kék négyzetekkel jelölünk), a rács méretét. Itt történik a key eventek implementálása is, P esetén a program megáll, Q vagy Esc lenyomásakor kilépünk. Ha nem adunk meg semmilyen kapcsolót futtatáskor az itt megadott értékeket használjuk.



7.2. Java életjáték

Írd meg Java-ban a John Horton Conway-féle életjátékot, valósítsa meg a sikló-kilövőt!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

7.3. Qt C++ életjáték

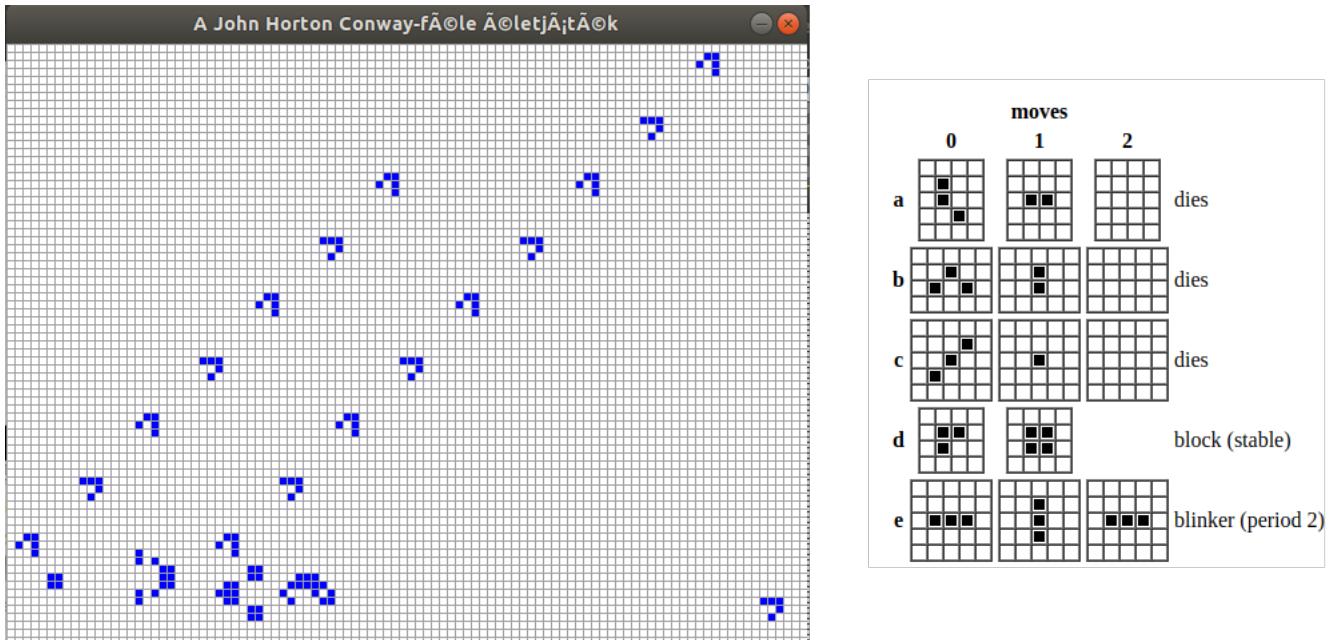
Most Qt C++-ban!

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/6_Conway <https://bit.ly/2G2ojbN>

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

Az eredeti életjátékot (The Game of Life) John Horton Conway matematikus találta ki 1970-ben. Ez lényegében egy "nulla-fős" játék hiszen csak a kezdeti állapotot adhatjuk meg a többi a játék szabályai szerint kell kiszámolni. Ezt meg lehetne tenni kockás papíron is, de az unalmas és hosszadalmas ezért ezt a program megsinálja helyettünk.



A kísérletek száma változóban definiáljuk, hogy hányszor fusson le a kísérlet. Azaz a minták száma.

A kiserlet és a jatekos tömbök, amelyeket 1 és 3 közé eső számokkal tölt fel a sample. A műsorvezető egy vektor amelyet ugyan olyan méretűre deklarálunk mint a kísérletek száma.

Szabályok:

Egy x^*y méretű rácson játszunk, ahol a rácspontokat celláknak nevezzük. A játék kezdetén minden cella halott, mi dönjük el melyekre helyezünk sejteket, amik a játék elindítása után minden 'körben' a következő szabályok szerint élnek/halnak meg. (Egy sejt szomszédságán a körülütte lévő 8 cellát értjük)

- 1. Ha két vagy három szomszédja van, a sejt túléli a kört.
- 2. A sejt meghal, ha kettőnél kevesebb, vagy háromnál több szomszédja van.
- 3. Új sejt születik minden olyan cellában, melynek környezetében pontosan három sejt található.

Fontos megjegyezni, hogy a születések és elhalálozások egyszerre történnek, vagyis azok a sejtek amik meghalnak bele számítanak a születő sejtek meghatározásába. A szabályok szerinti sejtek felrakását és eltávolítását egy körnek vagy generációnak nevezzük.

7.4. BrainB Benchmark

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/6_Conway

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

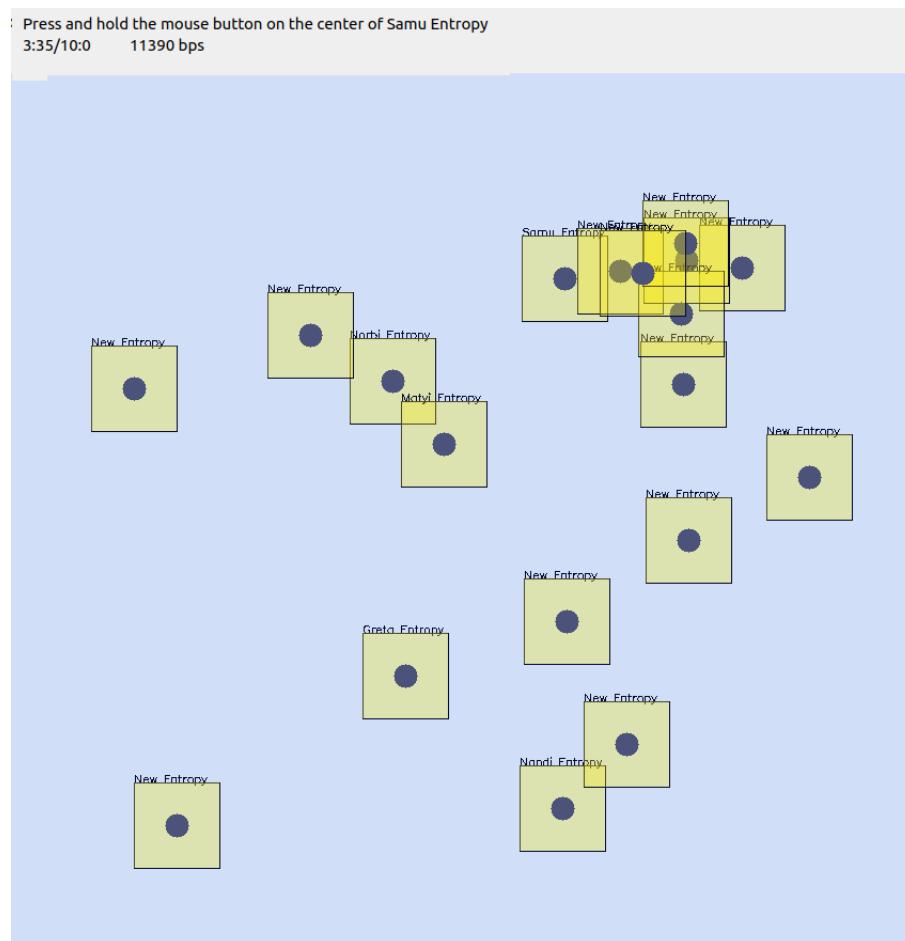
Forrás: http://real.mtak.hu/79216/1/it_2018_1_10_batfai_et_al.pdf

A BrainB benchmark program lényege a felhasználó koncentrációs képességének mérése. A teszt lényege, hogy az egér kurzort folyamatosan a 'Samu entropy' nevű nézet közepén, a kék körben kell tartani.

Samu és a többi objektum is random mozognak, a feladatot nehezíti, hogy minél tovább tartjuk rajta az egeret annál több új entropyt spawnolunk és gyorsaságuk is nő. Viszont ha elveszjük Samut csökken az entropyk száma és sebessége. A teszt 10 percig tart, amit kicsit soknak érzek mert elfárad az ember szeme és a keze is a folyamatos egérgomb lenyomástól a végére. Ha teljesítettük a tesztet a program egy külön fájlba elmenti eredményünket, amit a lost2found és found2lost változókból így számolunk:

```
int m1 = mean ( lost2found );
int m2 = mean ( found2lost );
double res = ( ( (double)m1+(double)m2 ) /2.0 ) /8.0 ) /1024.0;
textStream << "U R about " << res << " Kilobytes\n";
```

A BrainBThred konstruktorában deklaráljuk a hős osztályt, és állítjuk be a mozgásukat, amit random számolunk. Ezen felül itt írjuk meg az adatok méréséhez szükséges get_bps, get_w, lost, stb. függvényeket. A BrainWin-ben írjuk meg az eventeket amik érzékelik hogy az egér gombja le van-e nyomva vagy sem és ez alapján indítja vagy állítja meg a játékot. Ha Samun van ez egér új entropykat hozunk létre és növeljük az agilitijét, ha elveszítjük entropykat törlünk és lassítjuk. Ezen felül implementáljuk hogy a P gomb lenyomásával meglehessen állítani a játékot.



8. fejezet

Helló, Schwarzenegger!

8.1. Szoftmax Py MNIST

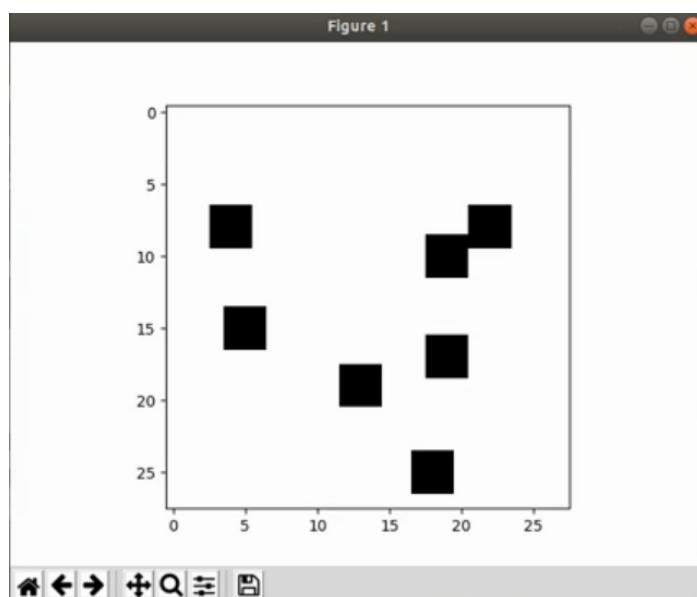
Python

Megoldás videó: <https://youtu.be/j7f9SkJR3oc>

Megoldás forrása: <https://github.com/tensorflow/tensorflow/releases/tag/v0.9.0> (/tensorflow-0.9.0/tensorflow/exa...
https://progpater.blog.hu/2016/11/13/hello_samu_a_tensorflow-bol

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

A tensorflowt a google készítette a gépi tanulást segíti, a tervezésben a fejlesztésben és a tanulmányozásban használják főként mivel készít adatáramlási gráfot, amelyben a node-ok a matematikai műveletek és az élek az az áramló adatok.



A tensorflow-ot import tensorflow kent hívjuk meg. A readimg függvény beolvassa a kép file-t majd de-kódolja, erre a későbbiekben lesz szükség. A program lényege, hogy a megadott képen szereplő számot felismerje. Ehhez meg kell tanítanunk a programunkat. Tehát elsőnek készítünk egy modelt. Majd ezen gyakoroltatjuk a programunkat. Majd futtatunk egy teszt kört ahol a program kiirja a becsült pontosságát. Ezután a 42 es tesztkép felismerése következik. Majd végül a beolvastott képünkön teszteljük a program működését.

8.2. Mély MNIST

Python

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

8.3. Minecraft-MALMÖ

Megoldás videó: <https://youtu.be/bAPSu3Rndi8>

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

9. fejezet

Helló, Chaitin!

9.1. Iteratív és rekurzív faktoriális Lisp-ben

Megoldás videó: <https://youtu.be/z6NJE2a1zIA>

Megoldás forrása: https://gitlab.com/gergoszka/konyv/tree/master/8_Chaitin

Lispben két fő szintaktikai különbség van a híresebb programozási nyelvekhez képest. Az első az, hogy maga a program egymásba ágyazott S-kifejezések sorozata, a nyelv egyik nagy előnye és hátránya is egyben: egyszerű hozzá elemző programokat írni de az emberi szem hamar belekavarodik a sok zárójelbe. Második pedig hogy a nyelv prefix jelölést használ. Ez azt jelenti hogy egy például egy összeadásban először kell az összeadásjelet leírni és utána a művelet argumentumait(pl: + 2 2).

Rekurzív faktoriális

```
(defun fakt_r (n) (if(< n 1) 1 (* n (fakt_r(- n 1)))))
```

Definiáljuk a fügvényünket a defun kulcsszó után fakt_r néven, ahol n-re helyetessíjük be a kívánt faktoriálist. Ha n kiseb mint 1 akkor 1-et adunk vissza eredményül, egyébként n-et megszorozzuk a rekurzívan meghívott fakt_r függvényvel az n-1 elemre.

Iteratív faktoriális

```
(defun fakt_i (n) (loop for i from 1 to n for result = 1 then (* ←
    result i) finally return result))
```

Definiáljuk a fügvényünket fakt_i néven Majd egy loop for-al kezdünk, ami lényegében a lisp megfelelője az átlagos for-nak, ebben a ciklusváltozó i=1-től n-ig fut le a ciklus. minden iterációban megszorozzuk a result változót (amivel a végeredményt számoljuk) i-vel és így a vegére megkapjuk az adott faktoriálist amit returnnel visszaadunk.

9.2. Gimp Scheme Script-fu: króm effekt

Írj olyan script-fu kiterjesztést a GIMP programhoz, amely megvalósítja a króm effektet egy bemenő szövegre!

Megoldás videó: https://youtu.be/OKdAkI_c7Sc

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention_raising/GIMP_Lisp/Chrome

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

9.3. Gimp Scheme Script-fu: név mandala

Írj olyan script-fu kiterjesztést a GIMP programhoz, amely név-mandalát készít a bemenő szövegből!

Megoldás videó: https://bhaxor.blog.hu/2019/01/10/a_gimp_lisp_hackelese_a_scheme_programozasi_nyelv

Megoldás forrása: https://gitlab.com/nbatfai/bhax/tree/master/attention_raising/GIMP_Lisp/Mandala

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

10. fejezet

Helló, Gutenberg!

10.1. Programozási alapfogalmak

[?]

2.4 Adattípusok

Az adattípusok a programozási nyelvek egy absztrakt eszköze, ami minden valamilyen másik feladatunk részeként jelenik meg. Hárrom tulajdonság jellemzi őket: tartományuk, műveleteik és reprezentációjuk. A tartománya az spectrum melyen belül az adattípus elemi felvehetnek értéket. Azok a műveletek tartoznak hozzá, melyeket az elemein eltudunk végezni. Reprezentációja pedig az egyes elemek tárolását mutatja meg bitekben(pl: C-ben egy chart egy bájton reprezentálunk). minden típusos nyelvben vannak beépített típusok, néhányban pedig magunk is deklarálhatjuk őket a három tulajdonságuk megadásával. Ezen felül úgy is letrehozhatunk saját típust hogy egy már meglévő tartoményt csökkentjük. Az adattípusok két nagy csoportja az egyszerű és az összetett típusok. Az egyszerű közé tartoznak az egész, valós, karakters és a logikai típus míg az összetetthez tömb és a rekord. Ezenfelül vannak speciális típusok, például a mutató aminek adatrészében egy másik elem memóriacíme van, alapvető feladata a tárhelyen lévő adat elérése.

2.5 Nevesített konstans

A nevesített konstansnak van neve, típusa és értéke. Mindig deklarálni kell és egy olyan értéket jelöl beszédesebb nevekkel amelyek a programunk alatt nem változtatnak értéket. Ezen felül ha meg kell változtatni az értéket, akkor elég egy helyen és nem minden előfordulásában átírni.

2.6 Változó

A változó egy olyan programozási eszköz melynek neve, attribútumai, címe és értéke van. A nevével jelöljük programkódunkban, attribútumokat deklarációkor kap(pl típus), címe a memóriában elfoglalt helye, értéke pedig ezen a helyen lévő információ.

4. Utasítások

Az utasítások segítségével írjuk le az algoritmusunk feladatát lépésenként. Egy részük csak a fordítóprogramnak szólnak, ezek a deklarációs utasítások, melyek valamelyen szolgáltatást kérnek vagy információt szolgáltatni a fordítónak. Másik részük pedig a végrehajtó utasítások, melyekből majd a programkód épül fel. Csoportosításuk:

- 1. Értékadó utasítás: Ezzel adunk a változóinknak értékét.

- 2. Üres utasítás: Mint nevében is szerepel az ilyen utasítások törzse üres. Ilyenkor a processzor egy üres gépi utasítást csinál.
- 3. Ugró utasítás: A program jelenlegi pontjáról egy másik meghatározott pontra dobuk a vezérlést.
- 4. Elágaztató utasítások: Van kétirányú elágazó utasítás (if else) mely egy feltétel alapján két lehetséges tevékenység között választ. Ennek az összetettebb változata a többirányú elágazó utasítás(switch) ami egy feltétel alapján több lehetséges esetet próbál ráilelsteni, ha sikerül azt hajtja végre, ha nem akkor van egy default válasz hajtódiék végre.
- 5. Ciklusszervező utasítások: Lehetővé teszik , hogy a program valahány utasítását bármennyiszer megismételjük. Maga a ciklus magjában található a kód, ami megismétlésre kerül majd. Fontos része a ciklusoknak az ismétlődésre vonatkozó információ, ami lehet: egy feltétel igaz/hamis állapota, ezt a ciklus minden iteráció után(do..while)vagy előtt(while) ellenőrzi; lehet előírt lépésszámú ciklus is amely egy előre megadott értékszer hajtja végre a magját(for ciklus).
- 6. Hívó utasítás:
- 7. Vezérlésátadó utasítások: CONTINUE:Megnézi a ciklus ismétlődés feltételeit és vagy újrakezdi a cilust vagy befejezi azt; BREAK: A ciklust szabályosan befelyezi és kilép belőle; RETURN(érték): Befejezi a függvényt és visszadja az értéket a hívónak.
- 8. I/O utasítások
- 9. Egyéb utasítások

5.1 Alprogramok

Egy programnyelvknél minden kérdés, hogy hogyan lehet azt feldarabolni ls a tagokat hogyan kell fordítani. Lehetséges minden önálló részt külön, az egész programot egyben és ennek kombinációját is használni. Az eljárásorientált nyelvekben a programegységek között megkülönböztetünk alprogramot, blockot,csomagot és taszkot. Az alprogramok olyan kódrészletek, melyeket csak egyszer kell megírni, azután az egész programon belül megírhatjuk amikor szükségünk van rá. Egy alprogramot függvénynek nevezünk ha van visszatérési értéke, egyébként egy eljárásról beszélünk. Egy alprogram fejében megadhatunk argumentumokat, ezeket a megírásakor ki kell töltenünk a megfelelő típusú adatokkal, ez akkor hasznos ha valamilyen olyan adatot akarunk neki átadni ami a scope-ján kívül van.

5.2 Hívási lánc, rekurzió

Minden programegység hivatkozhat másik programegységekre, ennek a folyamatát hívási láncnak nevezzük. A hívási láncot minden a főprogram kezdi és szabályos esetben minden az akívvval kezdve zárul be Ha az alprogram egy akív alprogramot hív meg azt rekurziónak nevezzük. Ez lehet közvetlen, amikor az aktív alprogram saját magát hívja meg és közvetett, amikor egy másik programot hívunk meg a hívási láncból.

5.3 Másodlagos belépési pontok

Egy alprogramra nem csak a fejen keresztül tudunk hivatkozni. Egyes programnyelvek megengedik, hogy a program törzsében létrehozzunk egy másodlagos belépési pontot. így ha ezen keresztül érjük el az alprogramot csak a belépési pont utáni kód fut le a törzsben.

5.4 - 5.5 Paraméterek

Amikor egy alprogram meghívásánál az aktuális a paraméterek a formális paraméterekhez rendelődnek paraméterkiértékelésnek nevezzük. Egy programon belül a formális lista minden állandó, egy darab van

belőle, míg az aktuális paraméterek meghívásonként változhatnak. Ezeket az értékeket sok féleképpen lehet egymáshoz rendelni, leggyakoribb az érték és a referencia szerinti paraméterátadás. Érték szerinti paraméterátadásnál a megkapott változók eredeti értékei nem változnak, csak az alprogramon belül, míg referencia szerinti átadásnál mutatókat alkalmazunk a megkapott változó címére , így azt változtatjuk és nem egy másolt értéket.

5.6 Blokk

Egy blokkot különleges karakterekkel ({ },begin..end) kezdődő és végződő programegység. Egy blockba belépni és kilépni legegyszerűbben úgy lehet hogy a vezérlés rá kerül, de alkalmazhatunk GOTO utasítáast is erre a cérla. . Fő szerepe a program átláthatóvá tétele és a hatáskörük eltárolása.

5.7 Hatáskör

A hatáskörök olyan területek a programon belül, ahol egy adott név minden ugyanazt az értéket hivatkozza. Egy programegységen belül nevet lokális névnek nevezünk, az e feletti hatáskörökben deklarált neveket pedig globális neveknek. A nevek láthatósága kívülről befelé működik, vagyis a főprogram változóit mindenki látja , míg egy eljárásét csak ő. A hatáskörök lehetővé teszik hogy egy változót például kétszer deklarálunk két különböző alprogramban amik nem látják egymást, így nem akadnak össze az értékeik, bár ez is sem javasolt programozói szokás.

10.2. Programozás bevezetés

[KERNIGHANRITCHIE]

Megoldás videó: <https://youtu.be/zmfT9miB-jY>

3.1 Utasítások és blockok

C-ben egy egy kifejezés akkor tekinthető utasításnak ha pontosvessző zárja, egyszerű elv mégis sok kezdő programozó fordítási hibáinak forrása. Egy blockot kapcsos zárójelek között hozhatunk létre, ezeknek majd a hatáskörökönél lesz jelentőségük.

3.2 If-else utasítás

Az if-else szerkezet egy két végkimenettel rendelkező döntést hozó utasítás. A szyntaxa szerint az if után következik egy feltétel, ami ha igaz az if utáni block hajtódi végre, ha pedig hamis az else ág utáni. Az else ág nem mindenkor szükséges, ilyenkor a feltétel hamis léte esetén nem történik semmi. Az ifeket lehet egymásba fűzni, ezt úgy érjük el, hogy az else után egy if-et írunk, amit egy újabb kifejezésnek kell követnie. Ilyenkor a legutolsó else akkor fut le ha semelyik feltétel sem teljesült.

3.4 Switch

A switchet leginkább egy if-else ághoz lehetne hasonlítani azzal a különbséggel, hogy itt a kifejezést nem csak igaz-hamis állapotok szerint mérjük, hanem lehetőség van több lehetséges eredmény esetén különböző válaszokat adnunk. A különböző eseteket a case kulcsszó után kell írnunk, ebből bátmennyi lehet de mindeneknek egy break-kel kell zárónia. Ezen felül szükség van egy default válaszra, ami akkor aktiválódik ha egyik case-re sem illeszkedik a kifejezésünk.

3.5 While és for utasítás

A while után meg kell adni egy kifejezést zárójelekben. Ha ez az érték nem nulla akkor elkezdi a ciklust, ha végzett vele újra ellenőrzi a kifejezés értéket, ezt teszi egészen addig amíg az érték nulla nem lesz. A for

egy előre meghatározott lépésszámú ciklus, utána három argumentumra van szüksége a működéshez. Az első a kezdő érték, ahonnan kezdjük a számlálást, a második egy kifejezés vagy érték amit el kell érnie a kezdőértéknek hogy befejeződhessen a ciklus, harmadik pedig maga a lépésköz megadása amivel növeljük a kezdőértéket minden iterációban. Mind a kettőből kiléphetünk a 3.7-ben tárgyalt utasításokkal vagy az is megeshet hogy -direkt vagy véletlen- véglesen ciklust hoztunk létre és soha nem lépünk ki belőle.

3.6 Do while utasítás

Mind a for, mind a while a ciklus elején vizsgálja a kilépési feltétel teljesülését, ezt a do-while a ciklustörzs végrehajtása után teszi meg. így látható hogy a ciklus minimum egyszer biztosan le fog futni.

3.7 Break, continue, goto utasítások

A BREAK utasítással megszakítjuk az adott blokk folyamatát és azonnal kilépünk belőle, folytatva az adott block után mintha szabályosan végbement volna.

A CONTINUE hasonló mint a break bár kevesebbet használjuk. Ezt is egy ciklus törzsébe rakjuk és ha rákerül a vezérlés az adott ciklus újra ellenőrzi kilépési feltételét és annak értéke szerint vagy új iterációt kezd vagy kilép a ciklusból.

A GOTO-val egy megadott círe tudunk ugrani, használata nem ajánlott, de lehet haszna mélyen egymásba ágyazott ciklusokból való kilépés esetén.

10.3. Programozás

2.1.1 Függvényparaméterek és visszatérési érték

Ha C-ben megadunk egy függvényt paraméterek nélkül az bármennyi paraméterrel hívható, míg C++-ban azt jelenti, hogy nincs paramétere. Sőt ha visszatérési értéket nem adunk meg a C automatikusan intet fog visszaadni, a C++ pedig hibát mivel nincs alapértelmezett visszatérési értéke.

2.1.2 Main függvény

Az main függvény argumentumaként dekralálható argc a parancssorba beérkező argumentumok számát, míg az argv a paracssori argumentumokat adja meg. C++ nem muszáj returnt írni a main végére.

2.2 Függvények túlterhelése

Két függvényleg lehet ugyanaz a neve amíg argumentumlistájuk különbözik. A C++ a függvény nevet az argumentumokkal együtt tárolja, így a különböző változatoknak nem kell egyesével nevet adni.

2.3 Alapértelmezett függvényargumentumok

C++ nelvben lehetőség van a függvények argumentumainak alapértéket megadni. Ekkor ha a függvény hívásakot nem adjuk meg paraméterként akkor az alapértelmezett értéket használja.

2.4 Paraméteradás referenciatípussal

Ha azt szeretnénk C-ben, hogy egy függvény megváltoztassa az argumentum változó értékét pointerekkel kell hivatkoznunk rá, íg meg tudja változtatni az értékét. C++-ban ezt referenciatípus bevezetésével hidálják át. A C teljes pointerré alakítás helyett elég egy jelet írni a függvény deklarációjában a változónév elő.

3. fejezet

C-ben és assemlyben viszonylag egyszerű gyorsan futó kódot írni. Ez a egyszerűség viszont egy bonyolultabb programoknál problémákat okozhat mivel egy szint után rendezetlen, átláthatatlan lesz a kódunk. Erre

a problémára az 1990es években dolgoztak ki egy paradigmát : az objektum orientált nyelveket. Az OO nyelvekben az egy entitáshoz tartozó tulajdonságokat, függvényeket és változókat egy oszállyhoz rendeljük, ezt a folyamatot egysége zárásnak (encapsulation) nevezük. Az osztályoknak vannak olyan részei melyeket a program más része nem lát (data hiding), ez egyrész hasznos a kód egyszerűsítésében, másrészt az osztályon kívül lévő folyamatok így nem tudnak belenyúlni és így összekuszálni azt. Ezeket az osztályokat hogy használni tudjuk példányosítanunk kell. Ez azt jelenti hogy az általános entitást (auto) egy speciális egyedé tesszük (Ford focus 2004), így létrejön egy objectumunk. Az így létrejött objectum örökli az elője tulajdonságait, de azoknak új értéket adhatunk, sőt növelhetjük tulajdonságainak listáját.

Egy struktúra adattagjait itt tagváltózóknak, függvényeit pedig metódusoknak nevezzük. Ahányszor egy tagváltózót hozunk létre az külön memóriaterületet foglal nekik, ez a metódusokra viszont nem igaz. C++ ban is a . ls -> operátorokkal tudunk hivatkozni az adattagokra, de vigyáznunk kell viszont ,hogy ezek nem minden egymás után tárolódnak a memoriában így ezt az előnyt már nem használhatjuk ki. A C++ függvények első argumentuma mindenig egy "láthatatlan" pointer. Ez a mutató mindenig a példányosított függvényre mutat és az osztályon belül a this kulcsszóval tudjuk elérni. Egy osztályban három rész van adatrejtés szempontjából: public, private, protected. A public részben deklarált függvényeket és változókat mindenki eléri, míg a privateben lévőket csak az osztályon belüli függvények használhatjuk. A protected sokban hasonlít a private-ra azzal a különbséggel, hogy az osztály gyerekei is láthatják.

III. rész

Második felvonás

**Bátf41 Haxor Stream**

A feladatokkal kapcsolatos élő adásokat sugároz a <https://www.twitch.tv/nbatfai> csatorna, melynek permanens archívuma a <https://www.youtube.com/c/nbatfai> csatornán található.

11. fejezet

Helló, Berners-Lee!

11.1. Python

A Python egy 1990-ben kifejlesztett programozási nyelv, ami népszerűségét könnyű tanulhatóságának és a más nyelvekkel való kompatibilitásának köszönheti. Lényegében egy szkriptnyelv, de rengeteg rengeteg csomagot tartalmaz így általában bonyolultabb feladatok prototípusainak elkészítésére használják. Ezt elősegíti, hogy a C++-al vagy a Java-val ellentétben nincs szükség külön fordításra és futtatásra, a python értelmezőnek elég a forrás és azt automatikusan fordítja és futtatja is. Rengeteg platformon elérhető és a magas szintű adattípusok miatt már akár tekinthető magas szintű programozási nyelvnek. A python egyik leginkább szenbetűnő jellemzője, hogy szintexisa behúzásalapú. Nincs szükség kapcsos zárójelekre, egy metódus törzsét egy tabulátor vagy néhány szóközös behúzás jelzi. Sőt a kifejezések végén sincs szükség pontossásszámra, az interpreter a sor végét veszi záró karaktereket.

A pythonban minden adatot objektumok ábrázolnak. A változók deklarációjakor nincs szükség annak típusának megadására, azt automatikusan futási időben adja meg a hozzárendelt érték alapján. A python a következő típusokat ismeri: számok, sztringek, ennesek, listák, szótárak. A változók alatt objektumokra mutató referenciakat értünk. Egy objektumra több változó is mutathat, viszont ha minden referencia törlődik róluk, akkor a garbage collector szabálytja fel az objektum memóriaterületét. A változók lehetnek lokálisak és globálisak is. Egy függvényen belül felvett változó alapvetően lokális, ha globálissá szeretnék tenni a 'global' kulcszóval kell deklarálni a függvény elején.

A számok közötti konverzió támogatott, sőt sztringekből is képezhetünk számokat. A karakteres szekvenciáknak (sztring, lista, ennes) meg tudjuk mondani a hosszát, első és utolsó elemét és a konkatenáció is értelmezett rajtuk. A szekvenciák elemeit indexekkel érhetjük el. Az indexelés nullánál kezdődik, a negatív index azt jelentése, hogy hátulról visszafelé nézzük. Intervallumot is megadhatunk : karakterek között, ekkor az indexek közötti karaktereket kapjuk. A python alap kiírató methódusa a print. Ez után veszélyvel elválasztva sorolhatjuk fel a sztringeket vagy más tetszőleges változókat.

11.2. C++ és Java összehasonlítása

1.Hét: Az objektumorientált paradigmával alapfoglalma. Osztály, objektum, példányosítás.

A C++ és a Java is objektum orientált programozási nyelv, így követik az ezzel járó szemléletmód általános tulajdonságait. Mindkét nyelvben a programozási hozzállás alapegységei az osztályok. Az osztályok valós

dolgok általános jellemzőit írják le. Ez a valami lehet egy fizikai doleg: autó, labda vagy bútor, és lehet valami megfoghatatlan pl: bankszámla. De egy osztály ezen entitásoknak csak egy tervrajza, még nem létezik az adott doleg csak megterveztük. Ahhoz, hogy létre is jöjjön példányosítani kell az osztályunkat, így egy objektumunk lesz amivel már lehet interaktálni. Mindkét nyelven hasonló módon fej és törzs részből épülnek fel az osztályok. A fej részt a class szó vezeti be majd az osztály neve követi, utána pedig egy zárójel jön, benne esetleges argumentumokkal. Az osztály törzse a kapcsos zárójelek között lévő terület, az itt deklarált változók és metódusok az osztály tagjai és tagfüggvényei. Egy osztály példányosításakor ezeknek a tagváltozóknak foglalunk helyet a memóriában minden egyes új objektum létrejöttekor(a tagfüggvényekkel ez nem így van, azok minden csak egy példányban vannak jelen). Mindkét nyelvben megadhatunk láthatósági kulcsszavakat az osztály deklarációja előtt. A public kulcsszóval nyilvánossá teszük az osztályunkat, így más osztályok is hozzáférhetnek a benne lévő változókhöz és függvényekhez. Ez akkor lehet káros ha másokkal dolgozunk egy projekten és az ő osztályaik véletlen vagy direkt is belekavarhatnak a miénkbe. Ennek kivédésére használhatunk privát előtagot. Ekkor a változókat és metódusokat csak az adott osztály használhatja. A kettő közötti félnyilvános osztályokat protectednek hívjuk, őket a szülő osztályból is el lehet érni. Talán a legnagyobb különbség a két nyelv között, hogy míg Javaban muszáj egy osztálynak léteznie aminek neve azonos a fájl nevével, C++-ban ilyenre nincs szükség, akár osztályok nélkül is írhatunk működő kódot, bár ez elveszi az egész OOP lényegét.

2.Hét: Öröklődés, osztályhierarchia. Polimorfizmus, metódustúlterhelés. Hatáskörkezelés. A bezárási eszközrendszer, láthatósági szintek. Absztrakt osztályok és interfések.

Az adatabsztraktió (elvonatkoztatás) szerint le kell egyszerűsíteni a valóságból átemelt objektumainkat, és csak azokkal az információval dolgozzunk amik relevánsak számunkra. Például egy program megírásához nem szükséges tudnunk minden függvény működését csak azt, hogy milyen adatokat vár el és mit ad vissza. Erre példa a metódusok és osztályok láthatósága.

Az objektum orientált programozás lényeges paradigmája az adatabsztraktió mellett az öröklődés és a hozzá kapcsolódó polimorfizmus. Ennek rendje és módja szerint mind a két nyelvben megtalálható, nagyon kis eltérésekkel. Javaban a származtatandó osztály neve után írt extends kulcsszóval jelezzük, hogy melyik osztályt szeretnénk bővíteni, ez C++-ban egy kettősponttal történik. A bővített osztályt gyereknek, összeségüket leszármazottaknak; az eredeti osztályt szülőnek, összeségüket pedig ősöknek nevezzük. Ha egy osztály származtatunk az eléri az ősei minden public és protected tagját, a privát adatok is inicializálódnak, őket viszint csak olyan metódusokon keresztül érjük el amik public vagy protected láthatóságúak. Az öröklődés egy is-a kapcsolat. Mindkét nyelv támogatja az egyszeres öröklést, ami szerint egy osztálynak legfeljebb egy őse és bármennyi leszármazottja lehet. Viszont a C++ engedi a többszörös öröklést is, amiben egy osztály több alaposztályból származtatunk. Ennek értelmezése és kezelése nehéz, ezért főleg az egyszeres öröklést alkalmazzuk, ami egy átlátható fa hierarchiát hoz létre.

A gyerek osztály minden látható változóval és metódussal bír mint a szülője, viszont azért bővítettük az osztályt mert ezeket változtatni vagy specifikálni szeretnénk. Szóval azt, hogy egy változó nem csak a deklarált, hanem a származtatott osztályokra is hivatkozhat polimorfizmusnak nevezzük. Felüldefiniálásnak nevezzük, amikor egy metódust az osztály örökölni egy definiciót az ősétől de ad rá saját definiciót. Osztálydefiníciók sose lehetnek felüldefiniálva. C++-ban csak akkor lehet felüldefiniálni, ha az el van látva a virtual kulcsszóval, Javaban az nem problémi mivel ott minden metódus virtuális.

Az interfések olyan osztályokon kívül értelmezett referenciák, amik már C-ben is léteztek protokol néven. Itt nincsenek meg sem a változók sem metódusok implementációi, csak a deklarációjuk. Az interfész egy olyan felület a Javaban, ahol el lehet vonatkoztatni az implementációtól és a tesztelésre koncentrálni. Az interfésekkel is jelen van az öröklődés és kiterjesztésnek nevezzük. Viszont különbség az osztályok öröklődésétől, hogy lehet több ősinterfész egy interfésznek és nincsen ősinterfész amiből az összes származik.

12. fejezet

Helló, Arroway!

12.1. OO szemlélet

Megoldás forrása:

A polárgenerátor C++ os változata 3 fájlból áll össze: polargen.h.polargen.cpp és polargenteszt.cpp. A polatgen headerjében deklaráljuk a destruktort és a konstruktort, amely példányosításkor igazra állítja a nincsTarolt változónkat és a randomizáló függvényünket igazán véletlenszerűvé tesszük a rendszeridővel. Majd prototype-oljuk a kovetkezo() függvényt és deklaráljuk a privát nincsTarolt és tarolt változókat.

A polargen.cpp a fő részünk, itt írjuk meg az előző kovetkezo() függvény kódját. A kovetkezo() tagfüggvényben először megnézzük, hogy van-e eltárolva számunk, ha nincs akkor kiszá- mítunk kettőt: egyiket visszaadjuk a usernek, a másikat elrakjuk a tárolt változóba és a nincstárolt értékét hamisra állítjuk; ha van eltárolt számunk akkor azt visszaadjuk és a nincsTárolt változót igazra állítjuk.

A polarteszt.cpp-ben példányosítjuk a polatgen osztályt pg néven és forral csinálunk 10 példát a kimenetre. A java megfelelője nagyon hasonló a programnak, bár ott egy fájlon belül tartjuk a forráskódot.

```
double PolarGen::kovetkezo ()
{
    if (nincsTarolt) {
        double u1, u2, v1, v2, w;
        do {
            u1 = std::rand () / (RAND_MAX + 1.0);
            u2 = std::rand () / (RAND_MAX + 1.0);
            v1 = 2 * u1 - 1;
            v2 = 2 * u2 - 1;

            w = v1 * v1 + v2 * v2;
        } while (w > 1);

        double r = std::sqrt ((-2 * std::log (w)) / w);
        tarolt = r * v2;
        nincsTarolt = !nincsTarolt;

        return r * v1;
}
```

```
    } else{
        nincsTarolt = !nincsTarolt;
        return tarolt;
    }
}
```

Ez nagyban megegyezik ahhoz ahogyan a JDK Random.java-ban a Sun programozói csinálták:

```
public double nextGaussian() {
    if (haveNextNextGaussian) {
        haveNextNextGaussian = false;
        return nextNextGaussian;
    } else {
        double v1, v2, s;
        do {
            v1 = 2 * nextDouble() - 1;      // between -1.0 and 1.0
            v2 = 2 * nextDouble() - 1;      // between -1.0 and 1.0
            s = v1 * v1 + v2 * v2;
        } while (s >= 1 || s == 0);
        double multiplier = StrictMath.sqrt(-2 * StrictMath.log(s)/s);
        nextNextGaussian = v2 * multiplier;
        haveNextNextGaussian = true;
        return v1 * multiplier;
    }
}
```

C++ és Java verzió is lefut:

```
PROBLEMS 2 OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL
greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ g++ polargen.cpp polargen.h polargenteszt.cpp -o polar
greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ ./polar
-0.382931
0.357778
1.56043
-1.65406
-1.18817
-0.321815
-0.0871159
-1.07731
0.654729
1.05158
greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ javac polargen.java
greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ java polargen
0.3348619740983212
-0.4997743467283106
-0.9504690124314187
1.1974712553832125
-0.9989502497081209
0.036810937720121395
0.36181674908922207
0.12584930401494238
-1.486636618259136
-0.7475951591460285
greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$
```

12.2. Homokózó

Megoldás forrása:

12.3. „Gagyi”

Megoldás forrása:

A Gagyi.java programban lévő while ciklus csak akkor lesz igaz ha a két változó értéke megegyezik de maguk az objektumok más helyen vannak a memóriában. Ennek tesztelésére három példa kódcsipetet csinálunk az Integer típus felhasználásával.

Amikor egy Integer típusú változónak értéket adunk -128 és 127 között azt a Java egy kész poolból veszi ki és nem csinál új objekteket. Így, mint az első példából is látható, ha ezek között veszünk fel értéket az nem aktiválja a végtelen ciklust.

```
Integer x = 110;
Integer t = 110;

while (x <= t && x >= t && t != x);
    //false
```

Viszont egy olyan esetben, ha a poolon kívülről szeretnénk értéket adni két új objektum jön létre, amelyeknek bár ugyanaz az értékük más memóriacímen vannak eltárolva, így a végtelen ciklus lefut.

```
Integer x = 130;
Integer t = 130;

while (x <= t && x >= t && t != x);
    //true
```

Ez a folyamat bizonyítható a JDK Integer forrásából, amiben látható hogy ha az értékünk a poolon kívül van (nem Cache.low és Cache.high között) akkor a return new Integer(i); fog lefutni amikor csináljuk a két Integert.

```
public static Integer valueOf(int i) {
    if (i >= IntegerCache.low && i <= IntegerCache.high)
        return IntegerCache.cache[i + (-IntegerCache.low)];
    return new Integer(i);
}
```

A harmadik példában pedig megkerüljük az egész poolozós témat és egyből használjuk az előző kódcsipet végén lévő new Integer() konstruktort.

```
Integer x = new Integer(110);
Integer t = new Integer(110);

while (x <= t && x >= t && t != x);
    //true
```

12.4. Yoda

Megoldás forrása:

A Yoda féle feltétel írás a Star Wars kis zöld jedi mesteréről kapta nevét, ami sok más mellett fura szintaxisú beszédével tűnik ki, amiben az alanyok és állítmányok helye felcserélődik. Ezt teszi esetünkben most is, ugyanis ha Yoda condition-ban írunk, akkor az összehasonlításokban a két szereplő tagok megcseréljük. Ennek előnye, hogy nem változik lesz elől, aminek null is lehet az értéke és így NullPointerException-s-t is dobhat. Ez akkor következik be, ha egy metódust null értékkel hívunk meg. Hátránya viszont, hogy a kód nehezebben olvasható, hiszen a megszokott balról jobbra olvasást megbontja.

```
String yoda = null ;
if(yoda.equals("Erő"))
    System.out.println("Működni én nem fogok");

if("Erő".equals(yoda))
    System.out.println("Működni én fogok");
```

```
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ javac Yoda.java
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ java Yoda
Exception in thread "main" java.lang.NullPointerException
        at Yoda.main(Yoda.java:6)
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ javac Yoda.java
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ java Yoda
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ █
```

12.5. Kódolás from scratch

Megoldás forrása:

A BBP algoritmus Segítségével kiszámolhatjuk a pi-nek a d+1-dik jegyének a hexadecimális értéket úgy, hogy a megelőző jegyek nem kell kiszámolni. Kezdetben létrehozunk egy osztályt a PiBBP algoritmusnak. A BBP algoritmus alapján: $\{16^d \text{Pi}\} = \{4 * \{16^d S1\} - 2 * \{16^d S4\} - \{16^d S5\} - \{16^d S6\}\}$ A PiBBP public osztály argumentumaként bekérünk egy d számot, ami d+ helyi értéket adja meg. Inicializáljuk a számoláshoz szükséges változókat. A d16pi-nek a 0.0d kezdő értéket adunk, az S1,S4,S5,S6 számoknak pedig a d16Sj függvényel számoljuk ki az értékét. d16Pi-t kiszámoljuk a BBP algoritmusra szerint és

kivonjuk a lefelé kerekített értékét. Példányosítjuk a StringBuffer-t néven, ami egy üres stringet hoz létre és ezt bővítiük számonként. A hexaJegyek tömbben tároljuk 16-os számrendszer betű tagjait, mivel 10 fölött A-F számok is becsatlakoznak. Aztán indítunk egy while ciklust, ami addig megy amíg a d16Pi értéke nullával egyenlő nem lesz. Majd a d16Pi-t lefelé kerekítjük és bele kényszerítjük egy int jegy változóba. Ha a szám 10-nél kisebb szimplán koncatenáljuk az sb-hez, viszont ha 10-nél nagyobb, akkor kivonunk belőle 10, így megkapjuk a hexaJegyek tömbből a neki megfelelő betűt. Például ha 16-ot kapunk eredményül, akkor abból 10-et kivonva a tömb 6. indexű elemét kapjuk meg, a mi F. Az osztály végén pedig toString-el stringgé konvertáljuk és betöljtük a d16PiHexaJegyek változóba.

```
double d16Pi = 0.0d;

double d16S1t = d16Sj(d, 1);
double d16S4t = d16Sj(d, 4);
double d16S5t = d16Sj(d, 5);
double d16S6t = d16Sj(d, 6);

d16Pi = 4.0d*d16S1t - 2.0d*d16S4t - d16S5t - d16S6t;

d16Pi = d16Pi - StrictMath.floor(d16Pi);

StringBuffer sb = new StringBuffer();

Character hexaJegyek[] = {'A', 'B', 'C', 'D', 'E', 'F'};

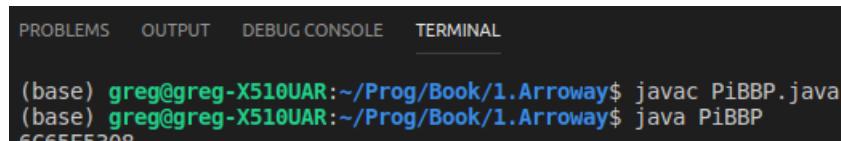
while(d16Pi != 0.0d) {

    int jegy = (int)StrictMath.floor(16.0d*d16Pi);

    if(jegy<10)
        sb.append(jegy);
    else
        sb.append(hexaJegyek[jegy-10]);

    d16Pi = (16.0d*d16Pi) - StrictMath.floor(16.0d*d16Pi);
}

d16PiHexaJegyek = sb.toString();
```



The screenshot shows a terminal window with the following content:

```
PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL

(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ javac PiBBP.java
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ java PiBBP
6C65E5308
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/1.Arroway$ █
```

13. fejezet

Helló, Liskov!

13.1. Liskov helyettesítés sértése

Megoldás forrása:

A liskov elv azt jelenti, hogy ha származtatunk egy osztályt annak behelyettesíthetőnek kell lennie minden olyan esetben ahol az őse is használható. Ezt jelölésekkel a következőképpen tudjuk leírni: legyen S T-nek egy leszármazottja, ekkor minden T típusú objektum legyen helyettesíthető S objektumokkal.

Ezt a gyakorlatban többféle módon is megelőzhetjük. Először is figyelnünk kell, hogy ne adjunk meg szorosabb megkötéseket a bemenetre a gyerek osztályban mint ősénél, mivel ha behelyettesítenénk ez kivételt okozhat. Ugyanúgy a kimeneti típus sem téphet el a kettő között ugyanazon okokból. Másodszor pedig figyelnünk kell az osztályok logikájának helyes megtervezésre, erre látunk is egy példát .

```
class Madar{
    void repul(){
        System.out.println("Minden madár repül");
    }
}

class Sas extends Madar{
    @Override
    void repul(){
        System.out.println("A sas repül");
    }
}

class Pingvin extends Madar{



}

class Liskov{
    public static void main(String[] args) {
        Madar madar=new Madar();
        madar.repul();
        madar=new Sas();
```

```
        madar.repul();
        madar=new Pingvin();
        madar.repul();
    }
}
```

ebben a programban T az a madár és az S-ek a pingvin és a sas osztályok. Sérül a liskov elv, ugyanis így szerintünk a pingvin képes repülni. A probléma az, hogy feltételeztük, hogy minden madár tud repülni. A megoldás az, ha csinálunk egy külön interface-t, amely a repülés tulajdonságot jelenti,bár ekkor a madár osztályt is interface-é kell alakítanunk, mivel a többszörös öröklődés nem lehetséges javaban.

13.2. Szülő-gyerek

Megoldás forrása:

A polimorfizmus szabálya szerint egy gyermek osztály örököl minden olyan metódust ,ami deklarálva van a szülő osztályban. Ez viszont fordítva nem érvényes, még akkor sem ha maga a szülő referencia egy gyerek objektumra hivatkozik. Ezt a szülő-gyermek kapcsolatot fugjuk bebizonyítani Java és C++ nyelveken.

Példáinkban lesz egy Szülő és egy Gyerek osztály, mindegyik egy saját metódussal ami kiírat valamilyen szöveget a konzolra. A Gyerek osztályt a Szülőből származtatjuk és adunk nekik egy-egy print metódust. A Mainben példányosítjuk a szülőn keresztül példányosítjunk egy Szülő és egy Gyerek osztályt. Így látjuk, hogy nem tudja meghívni a Gyerek print metódusát sem az sz1 (mondjuk neki tényleg nincs esélye) sem az sz2, ami a Gyerek osztályra hivatkozik.

```
class Szulo
{
    public void printParent()
    {
        System.out.println("Én vagyok a szülő metódusa!");
    }
}

class Gyerek extends Szulo
{
    public void printGyerek()
    {
        System.out.println("Én vagyok a gyerek metódusa!");
    }
}

public class SzuloGyerek
{
    public static void main(String[] args)
    {
        Szulo sz1 = new Szulo();
```

```

Szulo sz2 = new Gyerek();

Gyerek gy1 = new Gyerek();

sz1.printParent();

// A szülő osztály semmiképpen nem éri el a subclass metódusait
// sz1.printGyerek();
// sz2.printGyerek();

gy1.printParent();
gy1.printGyerek();
}

}

```

13.3. Anti OO

Megoldás forrása:

A BBP kódját java nyelven már kibeszélük az előző fejezetben, ez írtuk át C, C++ és C# nyelvekre. Legegyszerűbb egyértelműen C#-ra volt, csak néhány függvény nevét kellett megváltoztatni és már futott is a program. C-nél az objektum orientáltság elhagyása miatt több időbe telt. C#-os kód linux futtatása .Net Core 3 és Visual Studio kombinációjával volt futtatva, ez a windowsos programozási nyelvnek virtuális gépet generál ,ami közel nem olyan fejlett mint a java-é, ez meg is fog látszani a teszten.

Jegy	C	C++	C#	Java
10^6	00:01.732	00:01.724	00:01.825	00:01.554
10^7	00:20.109	00:19.993	00:21.463	00:18.473
10^8	04:56.586	04:38.099	04:63.636	03:41.419

13.1. táblázat. Mérési eredmény

Apropó, ami a tesztet illeti meglepő eredmények születtek. Én a C-t tippelem volna meg első helyezettnek a hardverközeli felépítése miatt de végül a Java győzedelmeskedett mindegyik fordulóban. Úgy tűnik a Java interpretere már annyira optimalizált, hogy az gyorsaság terén a többi magas szintű programozási nyelvet kenterbe veri. A lista másik végén nem meglepően pedig a C# szerepel, a linuxos környezet most nem neki kedvezett.

A C# kódja a Java-éhoz, a C++ kódja pedig a C-éhez nagyon hasonlít és mivel a Java program kódját már láttuk, a spamelést elkerülve most csak egy C kódcsipetet illesztek be.

```

#include <stdio.h>
#include <math.h>
#include <time.h>

```

```
long n16modk (int n, int k)
{
    long r = 1;

    int t = 1;
    while (t <= n)
        t *= 2;

    for (;;)
    {
        if (n >= t)
        {
            r = (16 * r) % k;
            n = n - t;
        }

        t = t / 2;

        if (t < 1)
            break;

        r = (r * r) % k;
    }

    return r;
}

double d16Sj (int d, int j)
{
    double d16Sj = 0.0;
    int k;

    for (k = 0; k <= d; ++k)
        d16Sj += (double) n16modk (d - k, 8 * k + j) / (double) (8 * k + j);

    /*
        for(k=d+1; k<=2*d; ++k)
        d16Sj += pow(16.0, d-k) / (double) (8*k + j);
    */

    return d16Sj - floor (d16Sj);
}

int main ()
{
    double d16Pi = 0.0;
```

```
double d16S1t = 0.0;
double d16S4t = 0.0;
double d16S5t = 0.0;
double d16S6t = 0.0;

int jegy;
int d;

clock_t delta = clock ();

for (d = 100000000; d < 100000001; ++d)
{
    d16Pi = 0.0;

    d16S1t = d16Sj (d, 1);
    d16S4t = d16Sj (d, 4);
    d16S5t = d16Sj (d, 5);
    d16S6t = d16Sj (d, 6);

    d16Pi = 4.0 * d16S1t - 2.0 * d16S4t - d16S5t - d16S6t;

    d16Pi = d16Pi - floor (d16Pi);

    jegy = (int) floor (16.0 * d16Pi);

}

printf ("%d\n", jegy);
delta = clock () - delta;
printf ("%f\n", (double) delta / CLOCKS_PER_SEC);
}
```

13.4. Ciklomatikus komplexitás

Megoldás forrása:

A ciklomatikus komplexitás egy program bonyolultságát méri a programkód alapján egy szám értékben kifejezve. Egy lineáris program komplexitása e módon 1 lenne, ha beleírunk egy if szerkezetet azzal egy elágazást hozunk létre és a komplexitás 2-re növekszik. A módszer ilyen szinten növeli a komplexitást minden elágazás, ciklus, try catch, logikai operátor, a ?: operátor és a ?. operátor esetén.

Manuálisan ez a $M = E - N + 2P$ képlettel számolható ki, ahol

A polárgen ciklomatikus komplexitásának kiszámításához a pom.xml-be beillesztjük a következő ncss plugin-t:

```
<plugin>
    <groupId>org.codehaus.mojo</groupId>
    <artifactId>javancss-maven-plugin</artifactId>
    <version>2.1</version>
</plugin>
```

Majd az mvn site és mvn javancss:report futtatásával a projekt könyvtárában kiadja a kiszámolt komplexitást egy html fájl formájában:

Methods

Methods

[package] [object] [method] [explanation]

TOP 30 Methods containing the most NCSS.

Methods	NCSS	CCN
com.mycompany.app.App.kovetkezo()	16	4
com.mycompany.app.App.main(String[])	4	2

Averages.

Program NCSS	NCSS average	CCN average	Javadocs average
27.00	10.00	3.00	0.00

14. fejezet

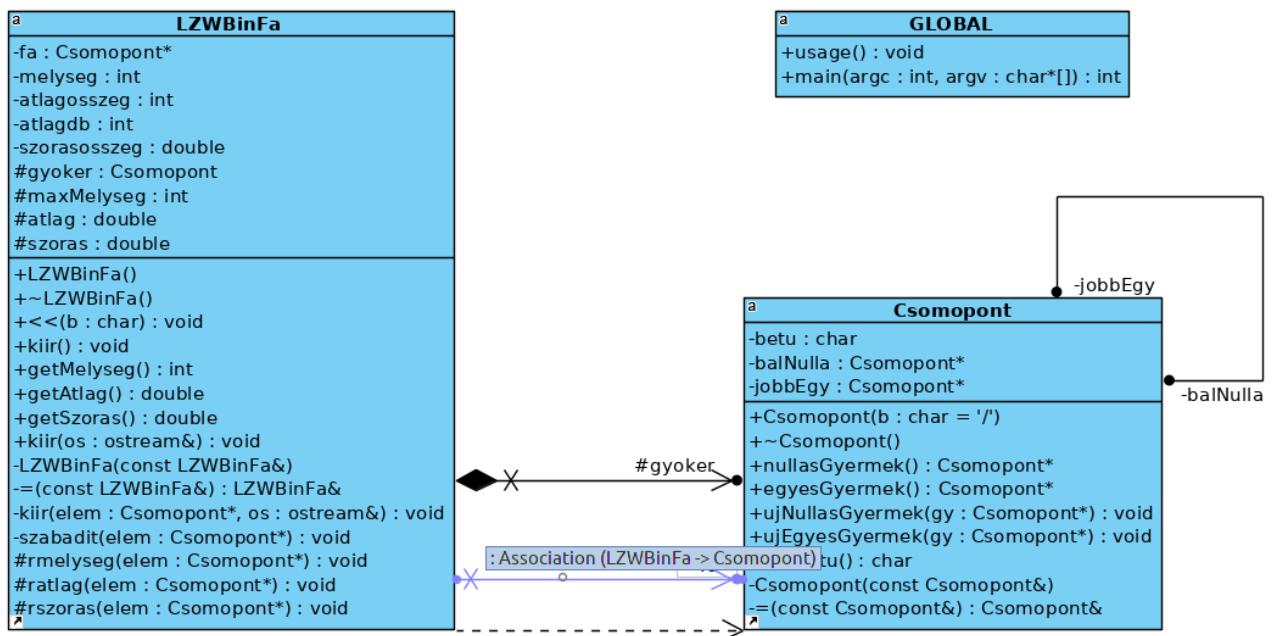
Helló, Mandelbrot!

14.1. Reverse engineering UML osztálydiagram

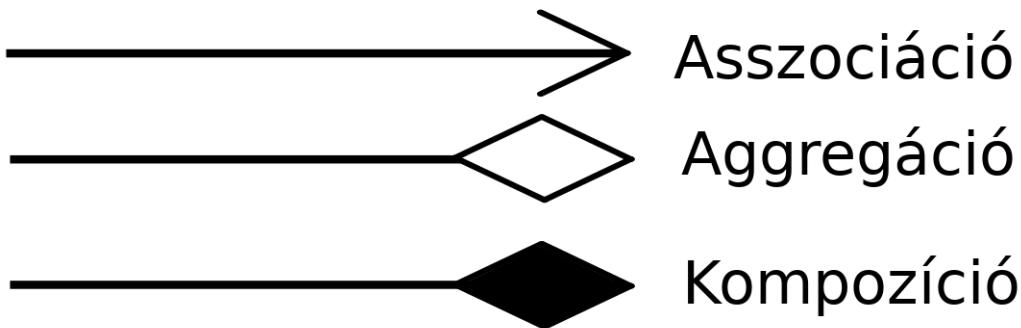
Megoldás forrása:

Az UML osztálydiagram a programunk osztályainak és azok kapcsolatainak összefoglaló diagramja. Általában a tervezési fázisban használjuk a projekt jobb átláthatósága miatt, de kész kód ből is generálhatunk diagramot. Az ábrázolásmód alapja az osztályt jelölődoboz. Ez 3 részre van osztva felülről lefelé: felülre írjuk az osztály nevét, középre az osztályhoz tartozó attribútumokat a típusával együtt. A legalsó részbe kerülnek az osztály metódusai. A változók és metódusok láthatóságát is jelölni szoktuk a következő szimbólumokkal: + public, # protected, ~ csomagszintű, - private.

A visual paradigm programmal a z3a7.cpp védési programból legeneráltunk egy UML osztálydiagrammot. Ehhez a tools menüből kell kiválasztani a Reverse from C++ opciót és megadni a fájlt tartalmazó mappát. A program ezután legenerálja és meg is jeleníti a Binfa modelljét:



Az UML-ek nagyon fontos része az osztályok között lévő kapcsolatok ábrázolása. Ezek az alapvető kapcsolatok az asszociáció, aggregáció, kompozíció és öröklődés. A modelleken ezeket egy sima vagy szaggatott vonallal és különböző fejű nyilakkal ábrázoljuk.



Asszociáció:

Két független osztály közötti összeköttetést jelent. A végére lehet nyilat írni, ez azt jelenti, hogy a másik oldalon álló osztály ismeri az osztályt amire a nyíl mutat. Ha nincs nyíl a vonalon az kétirányú kapcsolatot jelent.

Aggregáció:

Az asszociáció egy fajtája. Ilyenkor az egyik osztály "van-egy" kapcsolatban áll egy másikkal. pl: a diáknak van egy tanórája, ilyenkor a kettő függ egymástól de az óra megszűnésével a diák nem szűnik meg.

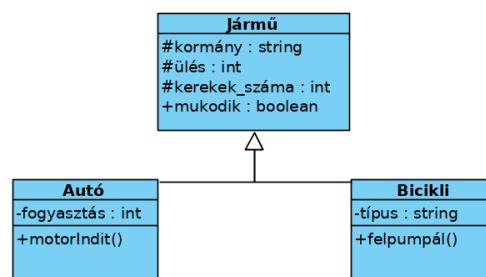
Kompozíció:

Az asszociáció egy erősebb fajtája. Itt az összekötött két osztály szoros kapcsolatban van egymással. Ha a főosztályt eltöröljük, akkor a vele kapcsolatban lévő osztály is törlődik.

14.2. Forward engineering UML osztálydiagram

Megoldás forrása:

Itt az előző feladat ellentettjét csináljuk: most UML osztálydiagramból kell program kódot generálni. Én példának egy Jármű osztályt csináltam mint ősosztály és egy Auto és Bicikli gyermek osztályt. A folyamathoz Visual Paradigmot használtam és a következő csoda jött létre:



Az UML-t át is alakítjuk Java kód díjazásával az "Instant Generator" funkcióval.

```
public class Jármű {  
    protected String _kormány;  
    protected int _ülés;  
    protected int _kerekek_száma;  
    public boolean _mukodik;  
}
```

```
public class Autó extends Jármű {  
    private int _fogyasztás;  
  
    public void motorIndit() {  
        //TODO -implement motorIndit  
        throw new UnsupportedOperationException();  
    }  
}
```

Mint látni lehet amit megadtunk neki adatok alapján megfelelően legenerálja a változókat és metódusokat. A gyermek osztályokat szépen külön fájlba rakja extend kulcsszóval. Viszont magát a kód részét egyértelmű nem tudja megtippelni, azt még mindig nekünk kell megírni. Cserébe egy kommentben emlékeztet, hogy ne felejtsük el az implementációt.

14.3. Egy esettan

Megoldás forrása:

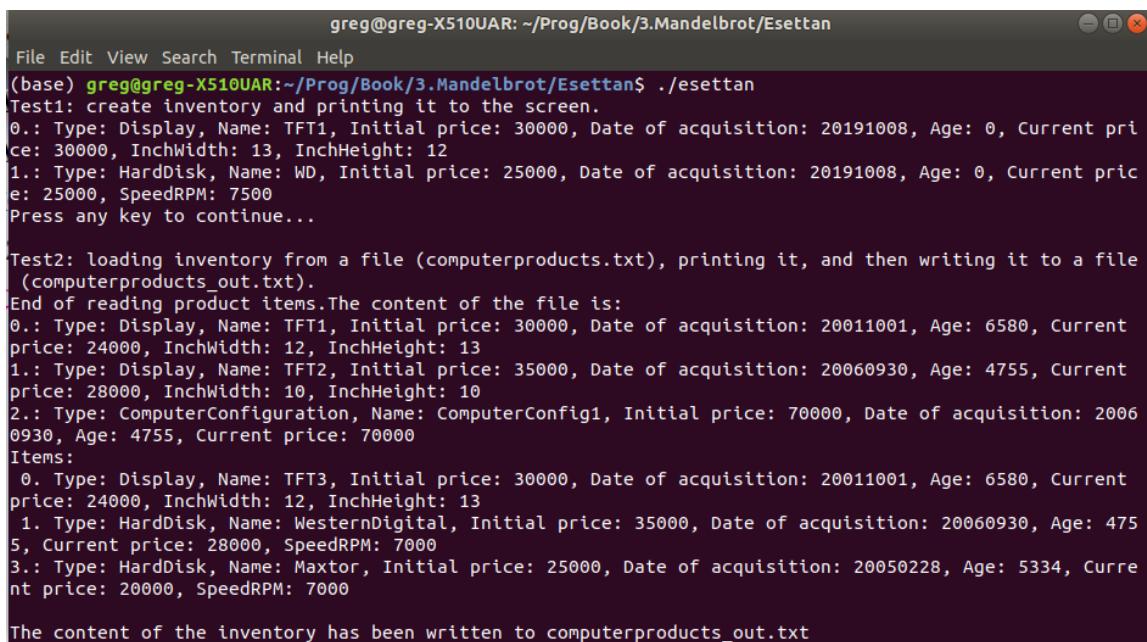
Az esettanos program egy informatikai boltban kapható eszközökről tárol és jelenít meg különböző adatokat. A különböző termékek adatait a consolera és egy fájlba is kiírjuk. A programot úgy tervezük, hogy a jövőbeli termékcsaládot is támogassa. Ezért minél több minden az ōs osztályban deklarálunk, amit aztán új gyermek osztályok máshogyan implementálhatnak.

Ez az ōsosztály a Product, ahol adattagként a beszerzési árat, beszerzési dátumot és a termék nevét adtuk meg. Ezek protected tagok, szóval megadunk hozzájuk függvényeket amivel más osztályok is elérik értéküket, plusz egy rakás virtual függvények amit csak a gyerekekben implementálunk.

```
class Product {  
protected:  
    int initialPrice;  
    time_t dateOfAcquisition;  
    std::string name;  
    virtual void printParams(std::ostream& os) const;  
    virtual void loadParamsFromStream(std::istream& is);  
    virtual void writeParamsToStream(std::ostream& os) const;
```

```
public:  
    Product();  
    Product(std::string name, int initialPrice, time_t dateOfAcquisition);  
    virtual ~Product() {};  
    int getInitialPrice() const;  
    std::string getName() const;  
    time_t getDateOfAcquisition() const;  
    int getAge() const;  
    virtual int getCurrentPrice() const;  
    void print(std::ostream& os) const;  
    virtual std::string getType() const = 0;  
    virtual char getCharCode() const = 0;  
    friend std::istream& operator>>(std::istream& is, Product& product);  
    friend std::ostream& operator<<(std::ostream& os, Product& product);  
};
```

A eszközök jelölése: létrehozunk egy Product osztályt, amibe összegyűjtjük a termékek közös tulajdonságait, aztán minden terméket ebből származtatunk le. minden osztály asszociációval kapcsolódik a Product osztályhoz. A product osztályban három tagváltozó van ezek protected láthatósági szinttel rendelkeznek. Ezek a következők beszerzési dátum, beszerzési ár, név. Ezek más környezetben("külvilág") számára csak olvashatók. Ezt a get metódusok segítségével érjük el. Emellett vannak metódusaink a termék árának kiszámítására és a termék korának megállapítására. Viszont az ár kiszámítása termékképpen, ezért ezt csak virtuálként definiáljuk, amelyet a leszármaztatott osztályok majd felülírnak.



```
greg@greg-X510UAR: ~/Prog/Book/3.Mandelbrot/Esettan  
File Edit View Search Terminal Help  
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/3.Mandelbrot/Esettan$ ./esettan  
Test1: create inventory and printing it to the screen.  
0.: Type: Display, Name: TFT1, Initial price: 30000, Date of acquisition: 20191008, Age: 0, Current price: 30000, InchWidth: 13, InchHeight: 12  
1.: Type: HardDisk, Name: WD, Initial price: 25000, Date of acquisition: 20191008, Age: 0, Current price: 25000, SpeedRPM: 7500  
Press any key to continue...  
  
Test2: loading inventory from a file (computerproducts.txt), printing it, and then writing it to a file (computerproducts_out.txt).  
.End of reading product items.The content of the file is:  
0.: Type: Display, Name: TFT1, Initial price: 30000, Date of acquisition: 20011001, Age: 6580, Current price: 24000, InchWidth: 12, InchHeight: 13  
1.: Type: Display, Name: TFT2, Initial price: 35000, Date of acquisition: 20060930, Age: 4755, Current price: 28000, InchWidth: 10, InchHeight: 10  
2.: Type: ComputerConfiguration, Name: ComputerConfig1, Initial price: 70000, Date of acquisition: 20060930, Age: 4755, Current price: 70000  
Items:  
 0. Type: Display, Name: TFT3, Initial price: 30000, Date of acquisition: 20011001, Age: 6580, Current price: 24000, InchWidth: 12, InchHeight: 13  
 1. Type: HardDisk, Name: WesternDigital, Initial price: 35000, Date of acquisition: 20060930, Age: 4755, Current price: 28000, SpeedRPM: 7000  
 3.: Type: HardDisk, Name: Maxtor, Initial price: 25000, Date of acquisition: 20050228, Age: 5334, Current price: 20000, SpeedRPM: 7000  
  
The content of the inventory has been written to computerproducts_out.txt
```

Esettan program futása

14.4. BPMN

Megoldás forrása:

Business Process Model and Notation (BPMN) egy olyan modell amelyben, grafikusan reprezentálhatunk az üzleti folyamatokat. A fő célja az, hogy az egy projekten dolgozó de különböző feladatokat ellátó emberek (programozó, manager, elemző) egy közös tervet alkothassanak, amit mindenki megért.

Jelölések:

- Esemény (Event)

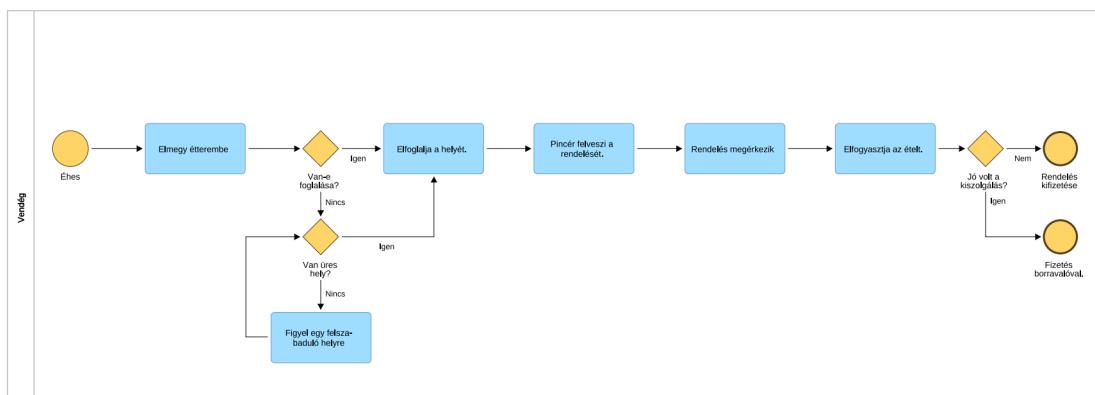
Jele a karika. A sima körvonalú a kezdő eseményt, a dupla körvonalú a közbenső eseményeket és a vastag körvonalú a befejezést jelöli.

- Tevékenység (Activity)

Jele a lekerekített sarkú téglalap. Ezekben írjuk le a tevékenységeket, amit a modellezett entitás végez.

- Átjáró (Gateway)

Jele a rombusz. Többkimenetelű kérdést írunk bele, a kivezető vonalakra pedig lehetséges válaszokat.



Példának egy átlagos éttermi látogatást modelleztem. Itt a Start event ugye ha, megéhezünk, ezután elmegeünk az étterembe és szeretnénk helyet foglalni. Viszont ha nem volt foglalásunk lehet, hogy várni kell amíg felszabadul egy hely. Ezután ugyanaz a folyamat történik mintha foglaltunk volna helyet. Amint helyet foglaltunk a pincér felveszi a rendelést, kihozza az ételt, mi pedig elfogyasztjuk, a folyamat szempontjából nem túl izgalmas. Viszont a végén attól függően, hogy milyen volt a kiszolgálás borralval vagy anélkül fejezzük be a folyamatot.

15. fejezet

Helló Chomsky!!

15.1. Encoding

Megoldás forrása:

A MandelbrotHalmazNagyító.java szinte teljesen megegyezik a Prog1-en kivesézzett nagyító programmal. Azzal az egy különbséggel fogunk most foglalakozni, hogy az osztálynevekben és metódusokban megjelennek az ékezes betűk. A Java már támogatja az ékezes betűket, ehhez fordításkor az -encoding kapcsoló után kell megadni a kívánt karakter kódolási formát, jelen esetünkben az ISO-8859-2 karakterkészletet.

```
javac -encoding ISO-8859-2 MandelbrotHalmazNagyító.java
```

Az én esetben viszont e nélkül is lefutott a program, mivel alapból a karakterkészlet beállítás valamiért már az UTF-8 volt:



Viszont ha egy olyan karakterkészlettel futtatjuk, amiben nincs benne a magyar ábc a következő hibaüzenetet kapjuk:

```
greg@greg-X510UAR: ~/Prog/Book/4. Chomsky/Mandel_nagyító
File Edit View Search Terminal Help
    * @param szölesség      a halmazt tartalmazó tömb szölessége.
    ^                                           ^
MandelbrotHalmazNagyító.java:29: error: unmappable character (0xA9) for encoding
US-ASCII
    * @param szölesség      a halmazt tartalmazó tömb szölessége.
    ^                                           ^
MandelbrotHalmazNagyító.java:29: error: unmappable character (0xC3) for encoding
US-ASCII
    * @param szölesség      a halmazt tartalmazó tömb szölessége.
    ^                                           ^
MandelbrotHalmazNagyító.java:29: error: unmappable character (0xA9) for encoding
US-ASCII
    * @param szölesség      a halmazt tartalmazó tömb szölessége.
    ^                                           ^
MandelbrotHalmazNagyító.java:29: error: unmappable character (0xC3) for encoding
US-ASCII
    * @param szölesség      a halmazt tartalmazó tömb szölessége.
    ^                                           ^
MandelbrotHalmazNagyító.java:29: error: unmappable character (0xB3) for encoding
US-ASCII
    * @param szölesség      a halmazt tartalmazó tömb szölessége.
    ^                                           ^
100 errors
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/4. Chomsky/Mandel_nagyító$
```

15.2. Full screen

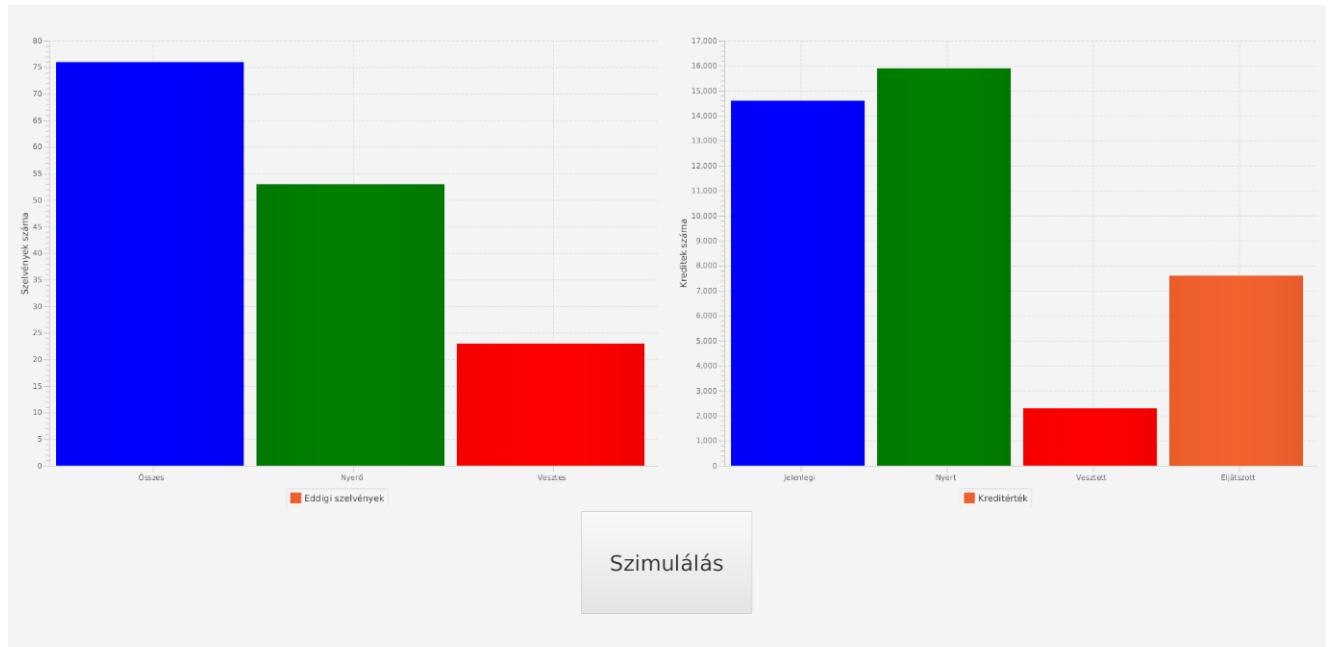
Megoldás forrása:

A feladat megoldásának időpontjában éppen aktívan dolgoztam egy JavaFx projekten ezért egyértelműnek tűnt nekem, hogy ebben oldjam meg a feladatot. A JavaFx-ben Java Gui applikációkat hozhatunk létre sokkal szébb és letisztultabb kinézzettel mint azt Swiftben lehetnének. Az alap koncepció szerint a program szét van osztva egy xml részre, ami a projekt kinézetéért felelős és maga a programkódra, ami szorosan kapcsolódik az xml-hez.

Ez a környezet már nagy bonyolultságú projektekhöz van kitalálva, így egy ablak teljes képernyős módba rakása elég triviális és egyetlen sor kódba telik:

```
primaryStage.setFullScreen(true);
```

A primaryStage jelen esetünkben a fő és egyetlen ablakunkat jelenti, aminek a setFullScreen attribútumát igazra állítva meg is vagyunk. Viszont ez így magában elég unalmas, így a saját projektem vizuálisabb részét átraktam ide.



Röviden a programban a játékos lottó szelvényeket vehet és az eddigi játékainak a statisztikáit egy külön ablakban diagramokon nézheti meg. Ezek az oszlopdiagramok esetünkben a SZIMULÁLÁS gomb megnyomására random adatokat kapnak és jelenítik meg nekünk.

```
//Main.java

public void start(Stage primaryStage) throws Exception{
    Parent root = FXMLLoader.load(getClass().getResource("../Resources/ ←
        Statistics.fxml"));
    primaryStage.setTitle("Fullscreen!");
    primaryStage.setScene(new Scene(root, 300, 275));
    primaryStage.setFullScreen(true);
    primaryStage.show();
}
```

```
//Statistics.fxml

public void DrawBar()
{
    yAxis1.setLabel("Szelvények száma");

    series1.setName("Eddigi szelvények");
    series1.getData().add(new XYChart.Data<>("Összes ", bought_tickets) ←
        );
    series1.getData().add(new XYChart.Data<>("Nyerő ", winner_tickets)) ←
        ;
    series1.getData().add(new XYChart.Data<>("Vesztes ", loser_tickets) ←
        );

    Node n = bc1.lookup(".data0.chart-bar");
    n.setStyle("-fx-bar-fill: blue");
    n = bc1.lookup(".data1.chart-bar");
    n.setStyle("-fx-bar-fill: green");
    n = bc1.lookup(".data2.chart-bar");
    n.setStyle("-fx-bar-fill: red");

    .
    .
    .
```

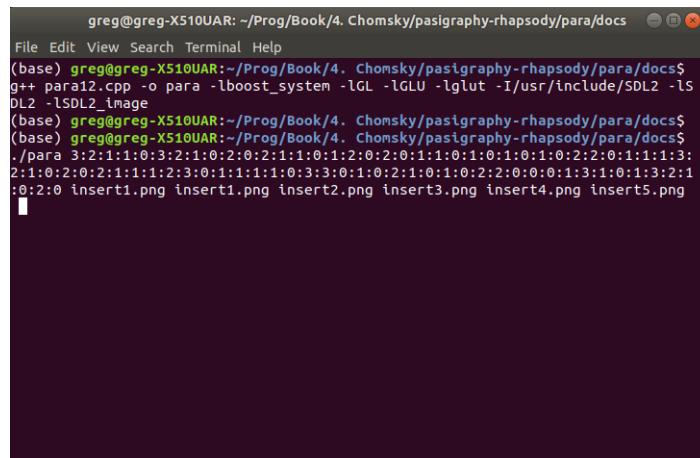
15.3. Paszigráfia Rapszódia OpenGL full screen vizualizáció

Megoldás forrása:

Mint a project dokumentációjában is olvasható, a Paszigráfia Rapszódia egy olyan mesterséges nyelv kialakítására törekvő kezdeményezés, mely lehetővé teszi a homunkulusz és a mesterséges homunkulusz közötti kommunikációt, ergo ez az esport kultúra nyelve.

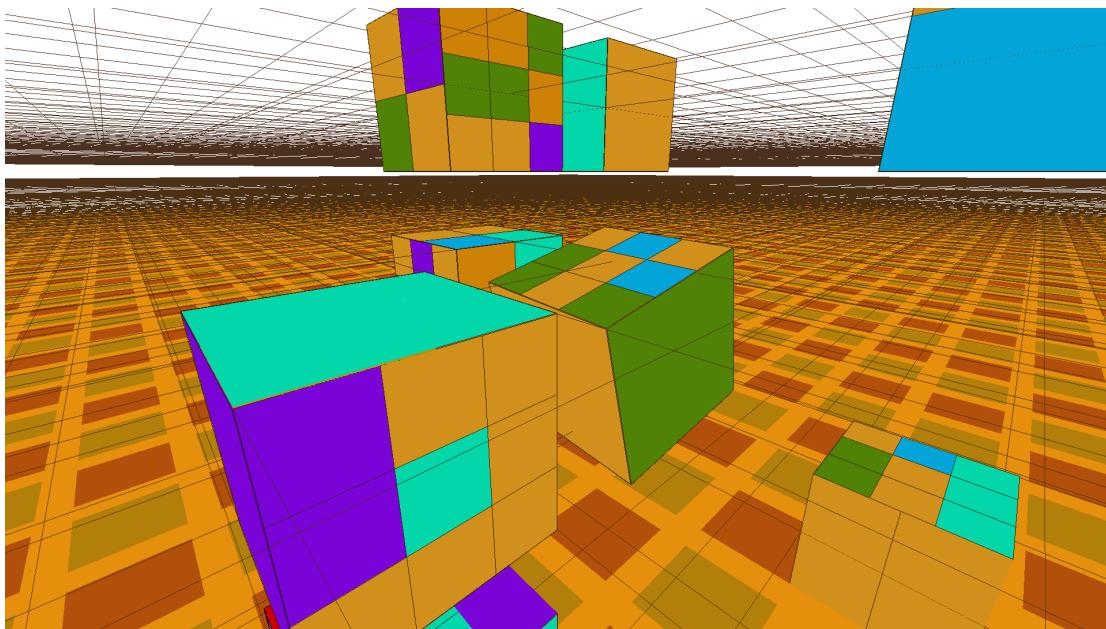
Ennek az egyik vizualizáló programja a para12.cpp, ami OpenGL segítségével egy 3D-s térben jeleníti meg a homunkuluszokat. Itt lehetőségünk van a WASD gombokkal mozgatni a kamerát, QE gombokkal le és fel mozogni, egérrel körbenézni és a nyilakkal pedig a legközelebbi kockát forgatni.

A fordításhoz szükségünk van 6 png képre és kettőspontokkal elválsztott számokra, amelyek a kockák oldalain lévő négyzeteket adják meg.



```
greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/4. Chomsky/pasigraphy-rhapsody/para/docs$ g++ para12.cpp -o para -lboost_system -lGL -lGLU -lglut -I/usr/include/SDL2 -lSDL2_image
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/4. Chomsky/pasigraphy-rhapsody/para/docs$ ./para 3:2:1:1:0:3:2:1:0:2:0:2:1:0:1:2:0:2:0:1:1:0:1:0:1:0:2:2:0:1:1:3:2:1:0:2:0:2:1:1:1:2:3:0:1:1:1:0:3:3:0:1:0:2:1:0:1:0:2:2:0:0:0:0:1:3:1:0:1:3:2:1:0:2:0 insert1.png insert1.png insert2.png insert3.png insert4.png insert5.png
```

Narancs és piros színű bemeneti képekkel és a programban lévő színezési értékek átállításával pedig a következő képet kaptam:

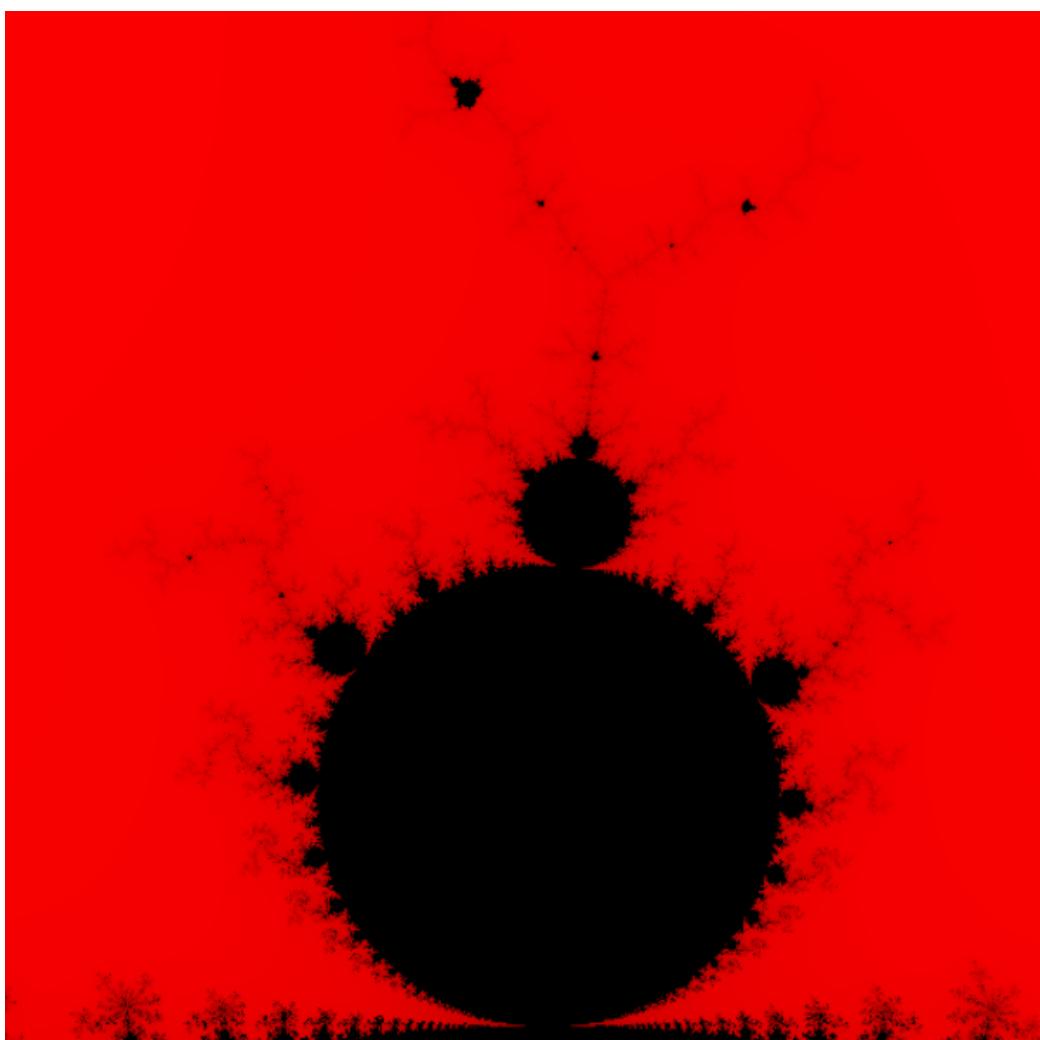


15.4. Perceptron osztály

Megoldás forrása:

Egy perceptron a gépi tanulás egyik legegyszerűbb megvalósítása. Az elképzelés szerint egyetlen neuront ábrázolunk, ami véges sok input alapján egy algoritmus segítségével két csoportba sorolja. Ehhez nemcsak a bemenő adatokat adjuk meg, hanem a megoldást is, így az algoritmus az adatokhoz rendelt súlyok változtatásával megpróbálja megközelíteni az elvárt megoldást. Maga az algoritmus általában a szignum függvény ami az adatok és súlyaik szorzatának összegét egy -1 és 1 közötti tört számként ábrázolja. Logikusan egy elem akkor tartozik az egyik csoportba ha 0-nál nagyobb, a másikba ha kisebb.

A perceptronról lehet tanítani arra, hogy dolgokat különböztesen meg egymástól. Mi a perceptron program tovább fejlesztésében arra fogjuk rávenni, hogy különböztesse meg a más-más színű pixeleket, majd cserélje ki azokat egy másik színnel, esetünkben a fehéret pirosra.



```
//perceptron.cpp

int main (int argc, char **argv)
{
    png::image<png::rgb_pixel> png_image (argv[1]);
```

```
int size = png_image.get_width() * png_image.get_height();  
  
Perceptron* p = new Perceptron (3, size, 256, size);  
  
double* image = new double[size];  
  
  
for (int i = 0; i<png_image.get_width(); ++i)  
    for (int j = 0; j<png_image.get_height(); ++j)  
        image[i*png_image.get_width() + j] = png_image[i][j].red;  
  
double* value = (*p) (image);  
  
for (int i = 0; i<png_image.get_width(); ++i)  
    for (int j = 0; j<png_image.get_height(); ++j)  
    {  
        png_image[i][j].green = value[i*png_image.get_width() + j];  
        png_image[i][j].blue = value[i*png_image.get_height() + i];  
    }  
  
png_image.write("kimenet.png");  
  
delete p;  
delete [] image;  
}
```

16. fejezet

Helló, Stroustrup!

16.1. JDK osztályok

Megoldás forrása:

A Java JDK src mappájában lévő összes java fájl kiíratását a fénykard.cpp alapján kezdtem el kidolgozni. A read_acts egy rekurzív metódus, ami a boost fájlkezelője segítségével végigjár minden fájlon: ha az egy .java végződésű fájl hozzáadjuk a v vektorunkhoz és növeljük a java fájl-counter számát, ha pedig mappa, akkor bele lépünk, hozzáadjuk a vektorhoz és rekurzívan meghívjuk a read_acts-ot.

```
void read_acts ( path p )
{
    if ( is_regular_file ( p ) )
    {

        std::string ext ( ".java" );

        if ( !ext.compare ( extension ( p ) ) )
        {
            counter++;
            std::string a = (p.filename()).string();
            before = indent(mappa);

            v.push_back(before+" "+a);
            mappa = 0;

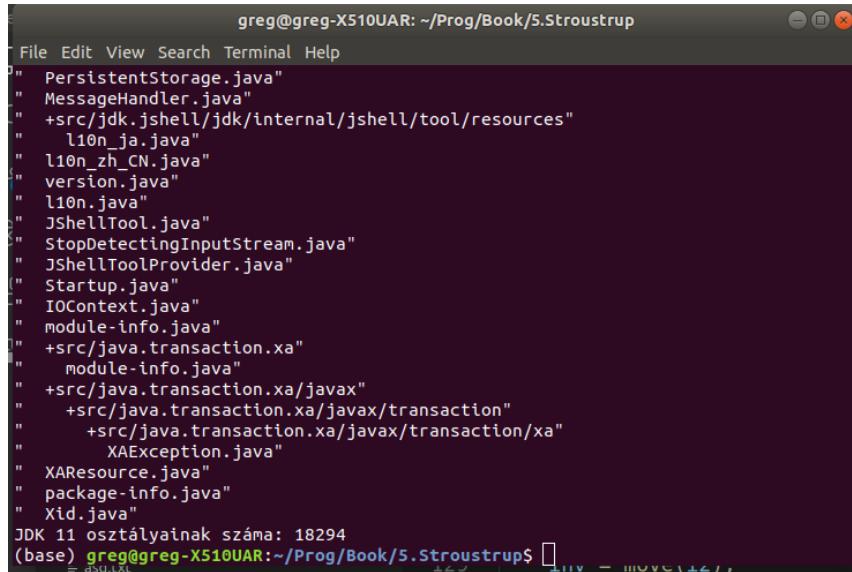
        }

    } else if ( is_directory ( p ) )
    {
        mappa++;
        std::string a = p.string();
        before = indent(mappa);

        v.push_back(before+" "+a);
    }
}
```

```
        for ( directory_entry & entry : directory_iterator ( p ) )
            read_acts ( entry.path() );
    }
    before = "";
}
```

Amint ez végigjárja az src mappát meg is van a v vektorunk, amit mainben kiíratunk az összes java fájl számával együtt. Még hozzáadtam egy kis szépítést is, a mappákat + jelölés előzi meg, a belé tartozó fájlok pedig behúzva vannak alatta.



```
greg@greg-X510UAR: ~/Prog/Book/5.Stroustrup
File Edit View Search Terminal Help
"  PersistentStorage.java"
"  MessageHandler.java"
"  +src/jdk.jshell/jdk/internal/jshell/tool/resources"
"    l10n_ja.java"
"    l10n_zh_CN.java"
"    version.java"
"    l10n.java"
"    JShellTool.java"
"    StopDetectingInputStream.java"
"    JShellToolProvider.java"
"    Startup.java"
"    IOContext.java"
"    module-info.java"
"    +src/java.transaction.xa"
"      module-info.java"
"      +src/java.transaction.xa/javaj
"        +src/java.transaction.xa/javaj/transaction
"          +src/java.transaction.xa/javaj/transaction/xa"
"            XAException.java"
"            XAResource.java"
"            package-info.java"
"            Xid.java"
JDK 11 osztályainak száma: 18294
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/5.Stroustrup$
```

16.2. Másoló-mozgató szemantika

Megoldás forrása:

A másoló konstruktur és értékkopírozás mindenkor is a C++ része volt, míg a mozgatás az rvalue-val együtt a C++11-ben mutatták be. A szemantikák szemléltetésére egy Inventory osztályt írtam, ami egy bizonyos videojátékos karakter felszerelését tárolja egy stringekből álló tömbben. Először lássuk az osztály sima konstrukturát és destrukturát:

```
//Character.cpp
//Konstruktor
Inventory(int m)
{
    used = 0;
    size = m;
    inventory = new string[m];
}

//Destruktor
~Inventory()
```

```
{  
    delete[] inventory;  
}
```

Nagyon sok izgalmas itt még nem történik, inicializáljuk a változóinkat: az inventory méretét paraméterként adjuk meg, és egy ekkora string tömböt kreálunk a new kulcsszóval. A destrukturban pedig a lefoglalt tömb memóriáját fel is szabadítjuk. Ezután jöjjön a másoló konstruktor és értékadás:

```
//Másoló konstruktor  
Inventory(const Inventory& source)  
:size(source.size), used(source.used),  
    inventory(new string[source.size])  
{  
    cout << this << " &Másoló konstruktor meghívva!" << endl;  
  
    copy(source.inventory, source.inventory + size, inventory);  
}  
  
//Másoló értékadás  
Inventory& operator = (const Inventory& source)  
{  
    cout << this << " &Másoló értékadás meghívva!" << endl;  
    if(this == &source)  
    {  
        return *this;  
    }  
  
    size = source.size;  
    used = source.used;  
  
    copy(source.inventory, source.inventory + size, inventory);  
    return *this;  
}
```

C++-ban folyamatosan másolunk értékeket még ha nem is vesszük észre, így minden van is egy másoló konstruktorunk, amit a kompiler magától generál le. Ez amikor lefut egy shallow(sekély) másolást hajt végre, amivel lényegében átmásolja egy másik memóriacímre az összes deklarált változónkat. Ez nagyon jól működik addig, amíg nem próbálunk meg egy pointert másolni. Ugyanis ekkor a pointerben lévő memóriacímet másoljuk, így mind a kettő osztály inventory pointere ugyanoda fog mutatni. Ez pedig a tömb törlésénél eredményez gebaszt, mivel kétszer akarjuk felszabadítani ugyanazt a memóriát.

A másoló értékadás a konstruktortól minden össze annyiban különbözik, hogy míg a konstruktort egy akkor deklarált objektumba való másoláskor hívjuk meg, az értékadást már létező objektumok közötti másoláskor.

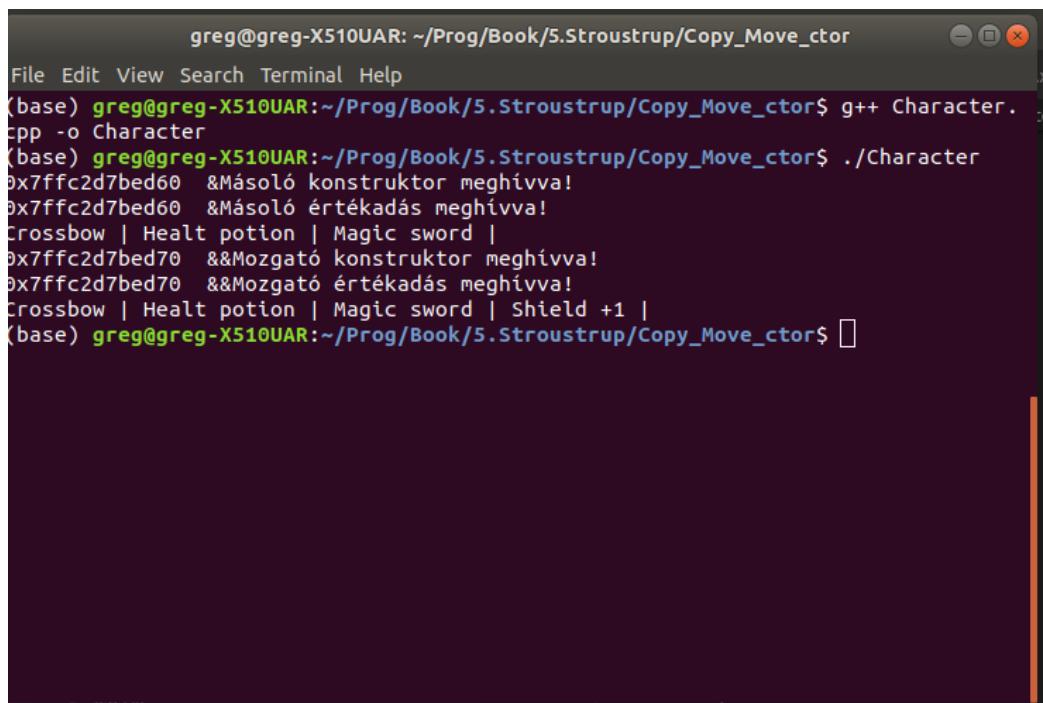
```
//Mozgató konstruktor  
Inventory(Inventory&& source)  
:size(0), used(0), inventory(nullptr)
```

```
{  
    cout << this << "  &&Mozgató konstruktor meghívva!" << endl;  
  
    inventory = source.inventory;  
    size = source.size;  
    used = source.used;  
  
    source.inventory = nullptr;  
    source.size = 0;  
    source.used = 0;  
}  
  
//Mozgató értékkadás  
Inventory& operator = (Inventory&& source)  
{  
    cout << this << "  &&Mozgató értékkadás meghívva!" << endl;  
  
    if(this == &source)  
    {  
        return *this;  
    }  
    delete[] inventory;  
  
    inventory = source.inventory;  
    size = source.size;  
    used = source.used;  
  
    source.inventory = nullptr;  
    source.size = 0;  
    source.used = 0;  
}
```

A mozgató konstruktor esetében nagyon fontos, hogy inicializáláskor minden tagváltozót nullázzunk ki, ugyanis ha nem tennénk a konstruktor szemét adatokkal jönne létre és ezt cserélnénk ki a kívánt változókkal. Így mi megkapnánk a kívánt adatokat, viszont az eredeti objektum törlésekor a destruktur olyan pointereket próbálna meg törölni, amik ki tudja hova mutatnak. Ezután viszont egyszerűen átmozgatjuk az elemeket az új objektumba, a régiekett pedig töröljük.

A mozgató értékkadás ugyanúgy csak létező objektumokra hívódik meg mint a másoló csak a mozgató konstruktor munkáját végzi egy kis különbséggel. Először megnézzük saját magára hívtuk e meg és ha igen visszaadjuk az eredeti értéket. Ellenkező esetben pedig szimplán átmozgatjuk az elemeket az új objektumba, a régit pedig töröljük.

Végül néhány értékkadással teszteljük a konstruktorokat és a feltöltő és kiírató metódusokkal pedig magát a programot is.



```
greg@greg-X510UAR: ~/Prog/Book/5.Stroustrup/Copy_Move_ctor
File Edit View Search Terminal Help
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/5.Stroustrup/Copy_Move_ctor$ g++ Character.cpp -o Character
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/5.Stroustrup/Copy_Move_ctor$ ./Character
0x7ffc2d7bed60 &Másoló konstruktor meghívva!
0x7ffc2d7bed60 &Másoló értékkadás meghívva!
Crossbow | Healt potion | Magic sword |
0x7ffc2d7bed70 && Mozgató konstruktor meghívva!
0x7ffc2d7bed70 && Mozgató értékkadás meghívva!
Crossbow | Healt potion | Magic sword | Shield +1 |
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/5.Stroustrup/Copy_Move_ctor$
```

16.3. Bónusz feladat: String osztály

Megoldás forrása:

A saját string osztály készítését egy char* típusú buffer létrehozásával kezdtem. Ebben tároljuk majd el a megadott karaktereket. Még szükségünk van a string hosszára, ehhez az strlen() metódust hívjuk meg az inicializáláskor megadott stringre és eltároljuk az mSize változóban. A konstruktőrben ezen kívül még létrehozzuk a buffer tömöt, ez méret+1 hosszúságú lesz, ugyanis az strlen() nem számolja a nulltermináló karaktert. Végül a memcpy-val beletöljük a string tartalmát a bufferbe.

```
String(const char* string)
{
    //cout << this << " Konstruktor meghívva!" << endl;
    mSize = strlen(string);
    mBuffer = new char[mSize + 1];
    memcpy(mBuffer, string, mSize);
}
```

Ezután megírjuk a másolós szemantikákat, ez sokban nem különbözik az előző feladatban látottaktól, új buffer hozunk létre és beletöljük a másolni való stringet.

```
String(const String& other) : mSize(other.mSize)
{
    cout << this << " &Másoló konstruktor meghívva!" << endl;
    mBuffer = new char[mSize + 1];
    memcpy(mBuffer, other.mBuffer, mSize);
```

```
}

String& operator = (const String& other)
{
    cout << this << "  &Másoló értékkadás meghívva!" << endl;
    if (this == &other)
    {
        return *this;
    }
    memcpy(mBuffer, other.mBuffer, mSize);
    return *this;
}
```

A mozgató szemantikákat is a Character.cpp program mintájaára csinálom. Az értékek cseréjét itt és a másolónál is lehetne swappal végezni, de szerintem így szemléletesebb és egyértelműbb, hogy mi történik.

```
String(String&& other)
:mSize(0), mBuffer(nullptr)
{
    cout << this << "  &&Mozgató konstruktor meghívva!" << endl;

    mSize = other.mSize;
    mBuffer = other.mBuffer;

    other.mSize = 0;
    other.mBuffer = nullptr;
}

String& operator = (String&& other)
{
    cout << this << "  &&Mozgató értékkadás meghívva!" << endl;

    if (this == &other)
    {
        return *this;
    }
    delete[] mBuffer;

    mSize = other.mSize;
    mBuffer = other.mBuffer;

    other.mSize = 0;
    other.mBuffer = nullptr;
}
```

Ahhoz pedig, hogy ki tudjuk írni a szöveget és az egyik karakterére is hivatkozhatunk túltöltjük a `>>` és `[]` operátorokat.

```

char& operator[] ( int index)
{
    return mBuffer[index];
}

friend ostream& operator<<(ostream& stream, const String& string);
};

ostream& operator<<(ostream& stream, const String& string)
{
    stream << string.mBuffer;
    return stream;
}

```

Végül lefuttatunk egy tesztet minden szemantikára a main-ben.

```

greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/5.Stroustrup/Copy_Move_ctor$ g++ Mystring.cpp -o Mystring
(gbase) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/5.Stroustrup/Copy_Move_ctor$ ./Mystring
0xfffff14387ac0 &Másoló konstruktör meghívva!
0xfffff14387ad0 &Másoló értékadás meghívva!
0xfffff14387bd0 Critical Role
0xfffff14387ac0 Critical Role
0xfffff14387ad0 &&Mozgató konstruktör meghívva!
0xfffff14387ad0 &&Mozgató értékadás meghívva!
0xfffff14387bd0 Critical Role
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/5.Stroustrup/Copy_Move_ctor$ 
```

```

93 int main ( int argc, char *argv[] )
94 {
95     //Másolás
96     String s1 = "Critical Role";
97     String s2 = s1;
98     s2 = s1;
99
100    cout<< &s1 << " " << s1 << endl;
101    cout<< &s2 << " " << s2 << endl;
102
103    //Mozgatás
104    String s3 = move(s1);
105    s3 = move(s2);
106
107    cout<< &s3 << " " << s3 << endl;
108
109
110    return 0;

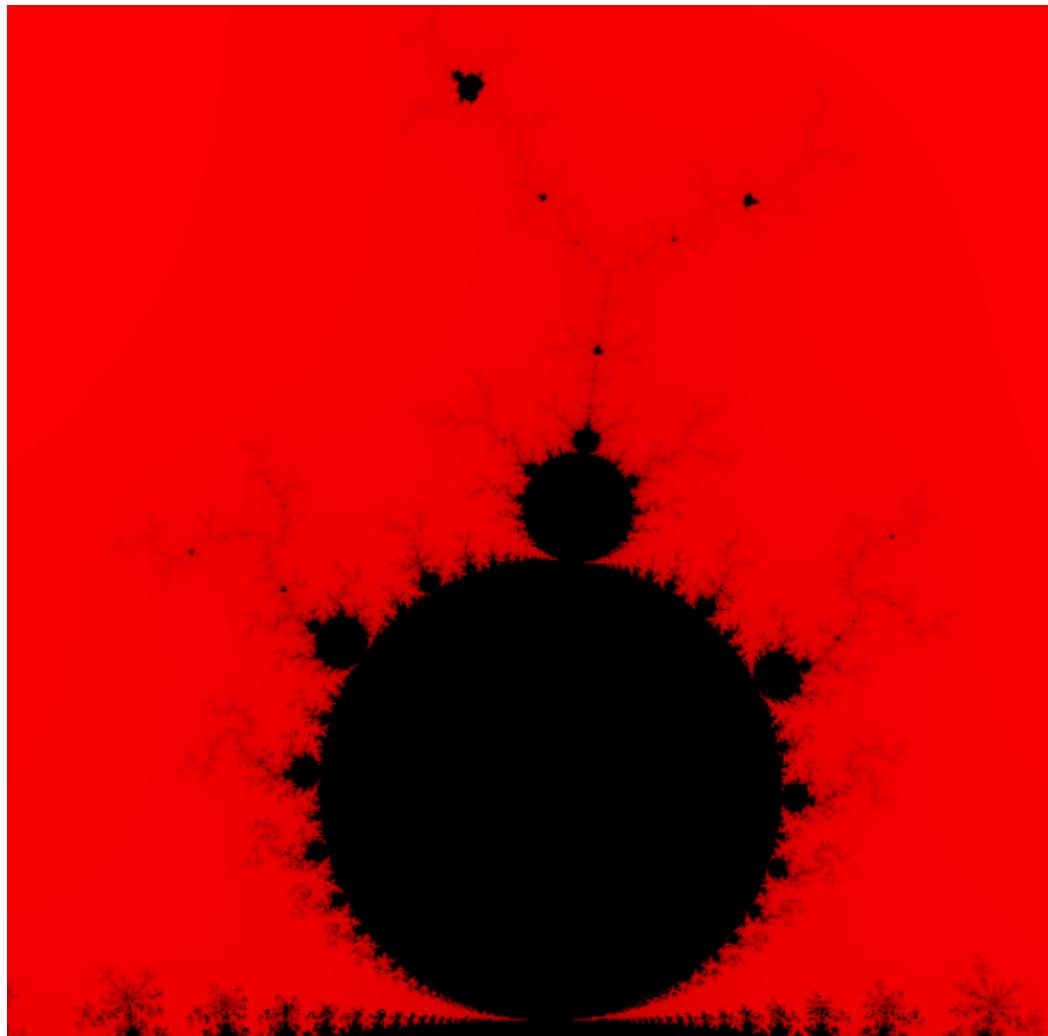
```

16.4. Változó argumentumszámú ctor

Megoldás forrása:

Egy perceptron a gépi tanulás egyik legegyszerűbb megvalósítása. Az elképzélés szerint egyetlen neuront ábrázolunk, ami véges sok input alapján egy algoritmus segítségével két csoportba sorolja. Ehhez nemcsak a bemenő adatokat adjuk meg, hanem a megoldást is, így az algoritmus az adatokhoz rendelt súlyok változtatásával megpróbálja megközelíteni az elvárt megoldást. Maga az algoritmus általában a szignum függvény ami az adatok és súlyaik szorzatának összegét egy -1 és 1 közötti tört számként ábrázolja. Logikusan egy elem tartozik az egyik csoportba ha 0-nál nagyobb, a másikba ha kisebb.

A perceptron lehet tanítani arra, hogy dolgokat különböztesSEN meg egymástól. Mi a perceptron program tovább fejlesztésében arra fogjuk rávenni, hogy különböztesSE meg a más-más színű pixeleket, majd cserélje ki azokat egy másik színnel, esetünkben a fehéret pirosra.



```
//perceptron.cpp

int main (int argc, char **argv)
{
    png::image<png::rgb_pixel> png_image (argv[1]);

    int size = png_image.get_width() * png_image.get_height();

    Perceptron* p = new Perceptron (3, size, 256, size);

    double* image = new double[size];

    for (int i = 0; i<png_image.get_width(); ++i)
        for (int j = 0; j<png_image.get_height(); ++j)
            image[i*png_image.get_width() + j] = png_image[i][j].red;

    double* value = (*p) (image);

    for (int i = 0; i<png_image.get_width(); ++i)
```

```
for (int j = 0; j<png_image.get_height(); ++j)
{
    png_image[i][j].green = value[i*png_image.get_width() + j];
    png_image[i][j].blue = value[i*png_image.get_height() + i];
}

png_image.write("kimenet.png");

delete p;
delete [] image;

}
```

17. fejezet

Helló, Gödel!

17.1. STL map érték szerinti rendezése

Megoldás forrása:

Ebben a feladatban egy táblázatot fogunk az értékeik szerint csökkenő sorba rendezni. Ehhez az std::map adattípusára és lambda kifejezésekre lesz szükségünk. Először is a map olyan absztrakt adattípus, ami kulcs érték párokat tárol el, úgy hogy minden kulcsnak egyedinek kell lennie. A maphoz képesek vagyunk értéket hozzá adni és az elérni. Ezt vagy a hosszabb insert-el végezzük vagy egyszerűen megadhatunk egy kulcsot, mintha indexelnénk egy tömböt és ahoz rendelünk értéket.

```
map<string, int> mapOfTeams;

//kétféle értékadás
mapOfTeams.insert(std::make_pair("G2", 15))
mapOfTeams["G2"] = 15;
```

Ez amikor létrejön automatikusan kulcsok szerint van rendezve, ami esetünkben abc szerinti rendezést jelent. Ahhoz, hogy érték szerint rendezzük a következő függvényt használjuk:

```
vector<pair<string, int>> sort_map ( map <string, int> &rank )
{
    vector<pair<string, int>> ordered;

    for ( auto & i : rank )
    {
        if ( i.second )
        {
            pair<string, int> p {i.first, i.second};
            ordered.push_back ( p );
        }
    }
}
```

```
sort (begin ( ordered ), end ( ordered ), [ = ] ( auto && p1, ←
    auto && p2 )
{
    return p1.second > p2.second;
}
);

return ordered;
}
```

Itt először is létrehozunk egy kulcs-érték párokból álló vektort, majd egy foreach-el beletöljük a paraméterként megadott mapot. Ezután jön a sort függvény, aminek egy labda kifejezéssel mondjuk meg hogyan rendezzünk. Az argumentum listában felveszük a p1 és p2 iterátort amelyek végig mennek a map-on és a lambda testében összehasonlítják a kulcs-érték párok érték tagjait és csökkenő sorrendbe rendezi azt.

A példához én a League of Legends 2019-es LEC nyári időszak eredményéből vettetem hat csapat pontszámát random sorrendben ,majd rendeztem érték szerint:

The terminal window shows the following session:

```
greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/6.Gödel
File Edit View Search Terminal Help
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/6.Gödel$ g++ STL.cpp
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/6.Gödel$ ./a.out
Eredeti Map:
FNC :: 14
G2 :: 15
MSF :: 6
S04 :: 5
SPY :: 12
VIT :: 7

Rendezett Map:
G2 :: 15
FNC :: 14
SPY :: 12
VIT :: 7
MSF :: 6
S04 :: 5
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/6.Gödel$
```

17.2. Alternatív Tabella rendezése

Megoldás forrása:

Az alternatív tabella program egy másik alternatívát kínál a sportok eredményeinek kimutatására. Itt nem csak a győztes/vesztes meccsek arányát vesszük figyelembe, hanem azt is hogy ez egy erős vagy gyengénnek számító csapat ellen történt e. Miután megvannak az újonnan kiszámított értékeink ezeket nem szimpla integerekben tároljuk, hanem a Csapat osztályban, a csapat nevével és a normális tabellás pontjával egyetemben. Ahhoz, hogy ezeket rendezzük, használnunk kell a Comperable T Interfacet, ami lehetővé teszi az ilyen interface-el ellátott objektumokat, hogy alkalmazzuk rajtuk rendező metódusokat.

```
class Csapat implements Comparable<Csapat> {

    protected String nev;
    protected double ertek;

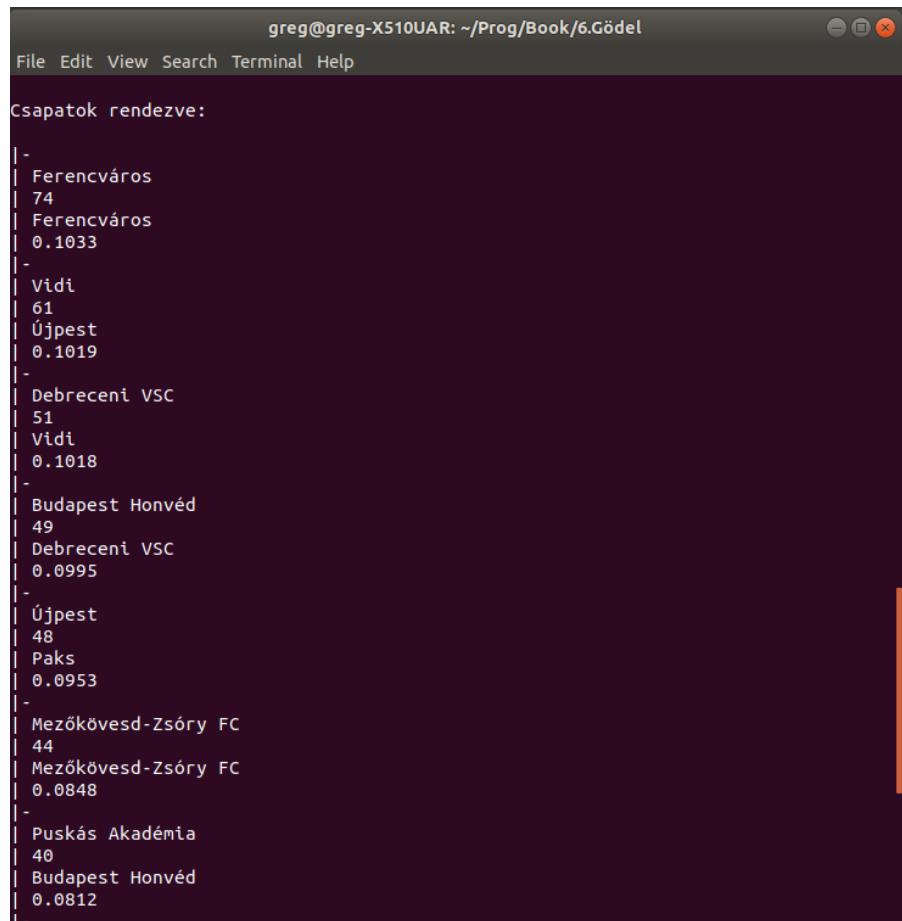
    public Csapat(String nev, double ertek) {
        this.nev = nev;
        this.ertek = ertek;
    }

    public int compareTo(Csapat csapat) {
        if (this.ertek < csapat.ertek) {
            return -1;
        } else if (this.ertek > csapat.ertek) {
            return 1;
        } else {
            return 0;
        }
    }
}
```

Ez a gyakorlatban nálunk a következőképpen néz ki. Az osztály mint látjuk használja a Comparable T Interfacet, a konstrukturában csak a paraméterként megadott értékeket eltároljuk az objektum változóiban. Majd felülírjuk a Comparable egyetlen függvényét, a compareTo()-t. Ez összehasonlítja az objektumot a megkapott objektummal, és visszatérési értéke -1 , 0, vagy 1 , attól függően, hogy az átvevő objektum kisebb, egyenlő vagy nagyobb, mint a megkapott objektum. Mi ennek felhasználásával növekvő sorrendbe állítjuk a csapatok pontjai szerint, de a csapatokat abc szerint rendeztük, így majd meg kell fordítanunk a reverse függvényel.

```
java.util.List<Csapat> rendezettCsapatok = java.util.Arrays.asList( ←
    csapatok);
java.util.Collections.sort(rendezettCsapatok);
java.util.Collections.reverse(rendezettCsapatok);
```

Ezen felül frissítettük a 2018-as eredményekkel a programot. Ehhez a Wiki2Matrixban az aktuális eredményekhez kellett igazítani a mátrixot. Itt vettük a végeredmény kereszttáblázatát és a színek alapján -üres:0, zöld:1, sárga:2, piros:3- transzformáltuk számokká. Majd az új adatokkal lefuttattuk A Wiki2Matrixot és a végeredményül kiadott mátrixot beillesztjük az Alternatív tábla double [][] két dimenziós mátrixába. Ez után még annyi a teendőnk, hogy a csapatok nevét és végleges pontjaikat is átírjuk az aktuálisra. Így futtatáskor meg is kapjuk a 2018-as év alternatív tabelláját:



The screenshot shows a terminal window titled "greg@greg-X510UAR: ~/Prog/Book/6.Gödel". The window contains a list of football teams and their scores, sorted by score in descending order. The teams and their scores are:

- Ferencváros 74
- Ferencváros 0.1033
- Vidi 61
- Újpest 0.1019
- Debreceni VSC 51
- Vidi 0.1018
- Budapest Honvéd 49
- Debreceni VSC 0.0995
- Újpest 48
- Paks 0.0953
- Mezőkövesd-Zsóry FC 44
- Mezőkövesd-Zsóry FC 0.0848
- Puskás Akadémia 40
- Budapest Honvéd 0.0812

17.3. GIMP Scheme hack

Megoldás forrása:

A gimp Script-fu funkciójával a mostani scriptünkkel a mandela hatást próbáljuk elérni. Először létrehozzuk az új képet és a rétegeket. A gimp-image-new eljárással létrehozunk egy listát az attribútumokról amikre szükségünk lesz. Ezt a listát car függvénytelével érjük el, ami lista első elemét veszi ki. A mandala effektust úgy érjük el, hogy a user által megadott szöveget forgatjuk egy középső pontban először 90, 45 és végül 30 fokkal. Itt érdemes egy rövidebb szót választani egy szép betűtípusral, így szebb lesz a végeredmény. Ehhez a gimp-item-transform-rotate-simple eljárást használjuk. Mivel a betűk mérete nem állandó, hiszen változhat betűtípusonként, ezt ezt a text-wh függvény segítségével kérdezzük le és használjuk a továbbiakban. A forgatások után a plug-in-autocrop-layer törli az üres szegélyeket. Majd megadjuk a szélesség és magasságának a kirajzolható méretet a drawable-el és ez alapján újra méretezzük a layert a resize- al.

```
(image (car (gimp-image-new width height 0)))
(layer (car (gimp-layer-new image width height RGB-IMAGE "bg" 100 ←
    LAYER-MODE-NORMAL-LEGACY)))
(textfs)
(text-layer)
```

Az ecset méreteit a gimpcontext-set-brush-size-al tudjuk módosítani ez pixelben adja meg a méreteket. Ezzel adjuk meg majd a mandala keretének a vastagságát, amelyet az gimp-image-select-ellipse-el hozunk létre. Ebbol 2 van az egyik a külső körív a vastagabb 22 pixel míg a vékonyabb 8 pixel vastag. Párbeszéd ablakokat a gimp-message-el tudunk készíteni. Az elkészített képet a gimp-display-new-al jelenítsük meg új ablakban.

```
(gimp-image-insert-layer image layer 0 0)

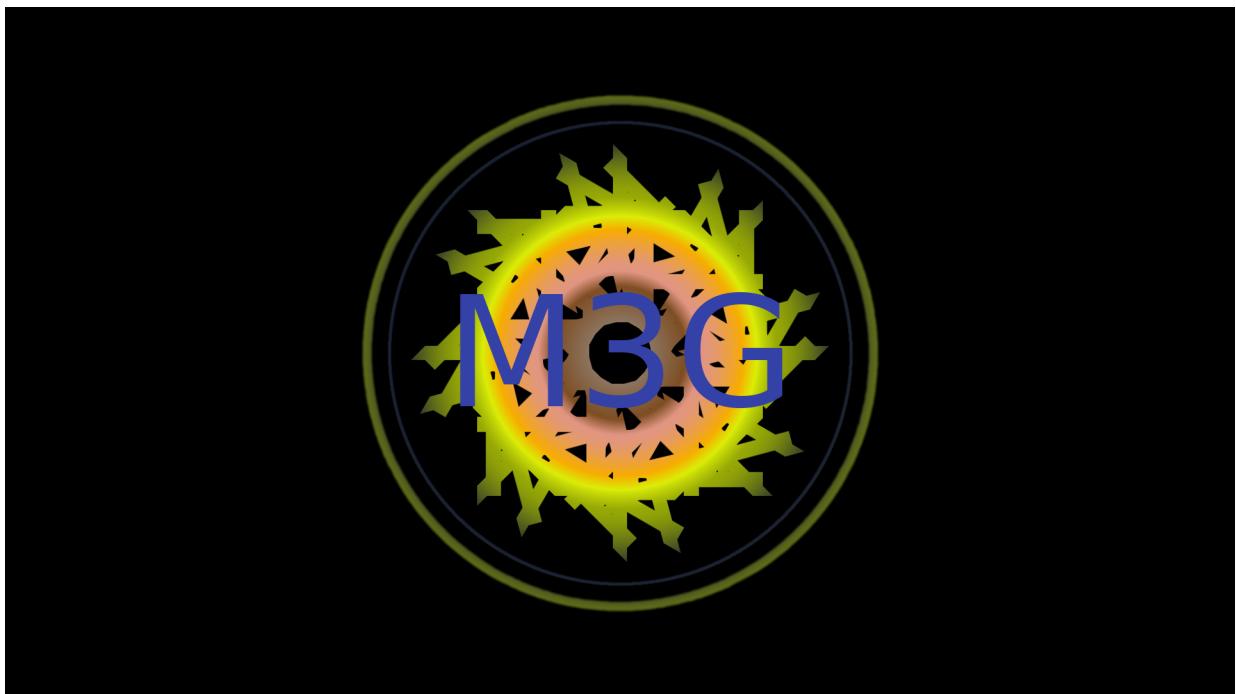
(gimp-context-set-foreground '(0 255 0))
(gimp-drawable-fill layer FILL-FOREGROUND)
(gimp-image-undo-disable image)

(gimp-context-set-foreground color)

(set! textfs (car (gimp-text-layer-new image text font fontsize ←
    PIXELS)))
(gimp-image-insert-layer image textfs 0 -1)
(gimp-layer-set-offsets textfs (- (/ width 2) (/ text-width 2)) (/ ←
    height 2))
(gimp-layer-resize-to-image-size textfs)

(set! text-layer (car (gimp-layer-new-from-drawable textfs image)))
(gimp-image-insert-layer image text-layer 0 -1)
(gimp-item-transform-rotate-simple text-layer ROTATE-180 TRUE 0 0)
(set! textfs (car (gimp-image-merge-down image text-layer ←
    CLIP-TO-BOTTOM-LAYER)))
```

Ezt a scriptet végül vagy betesszük egy olyan mappába amit a gimp ismer mint script mapp, vagy a jelenlegit hozzáadjuk ezen mappák listájához. Ahhoz pedig, hogy futtatjuk a gimpben Filters menüjében a Script-fu consolját kell megnyitni. Itt csak bemásoljuk a script-fu-bhax-mandala kezdetű parancsot vagy kiválasztjuk a listából és kiegészítjük a megfelelő attribútumokkal és a gimp le is generálja a képünket:



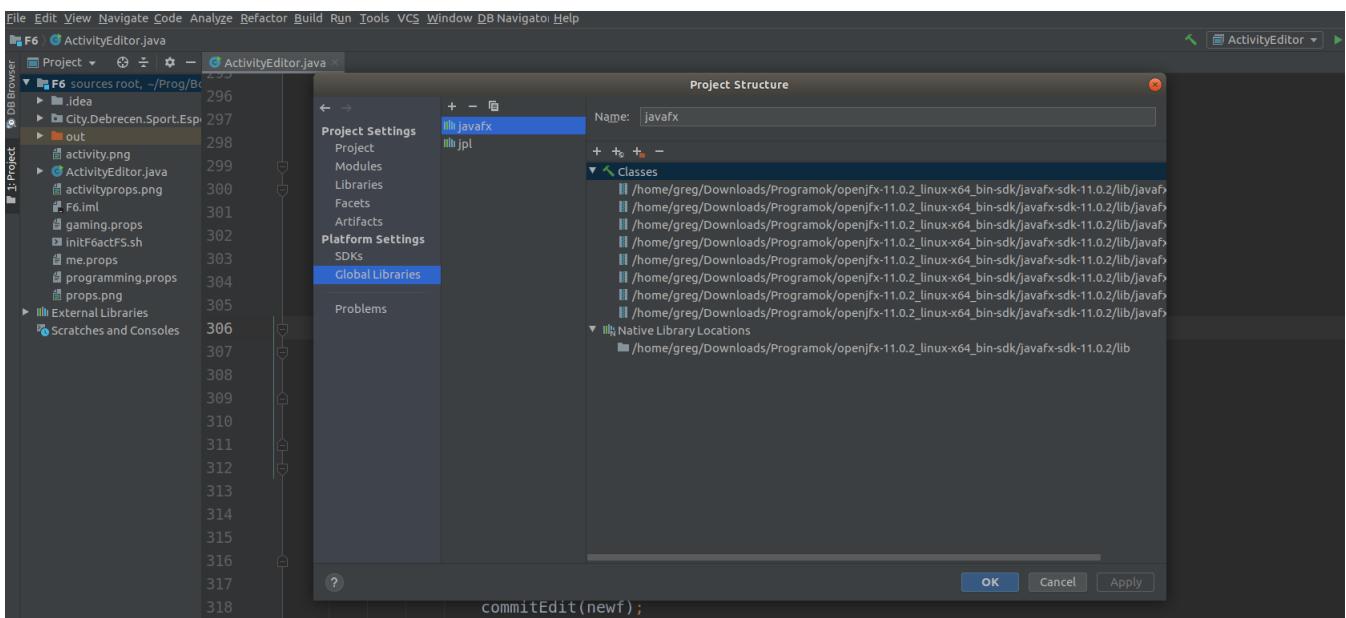
18. fejezet

Helló, !

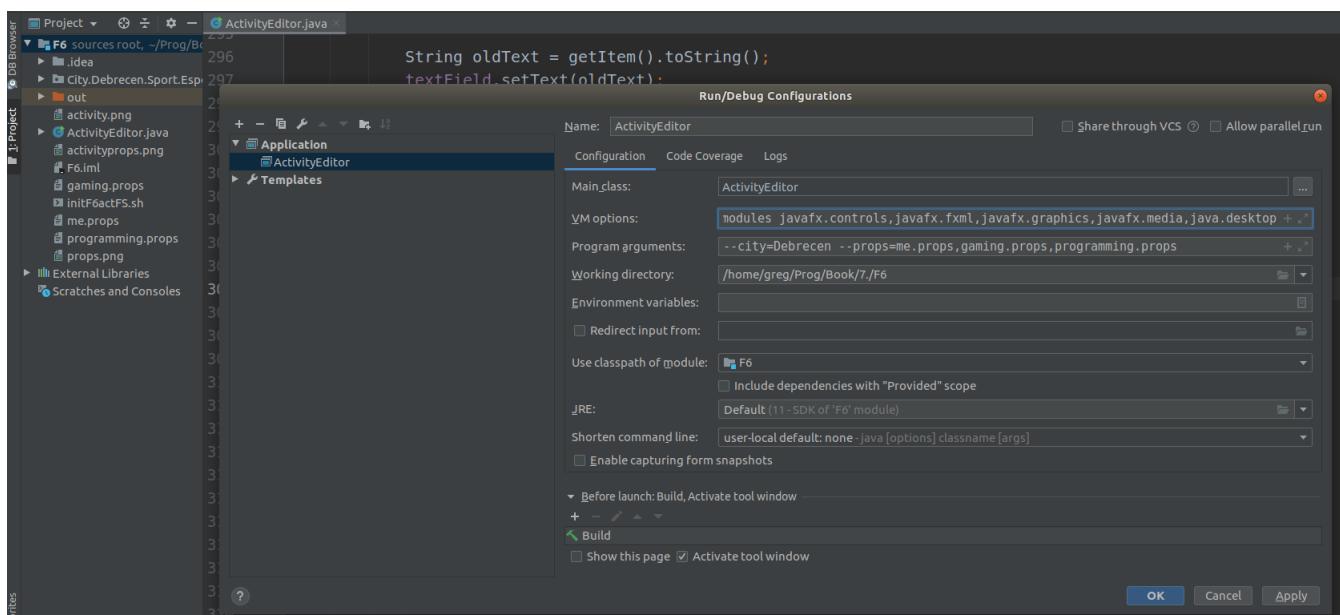
18.1. FUTURE tevékenység editor

Megoldás forrása:

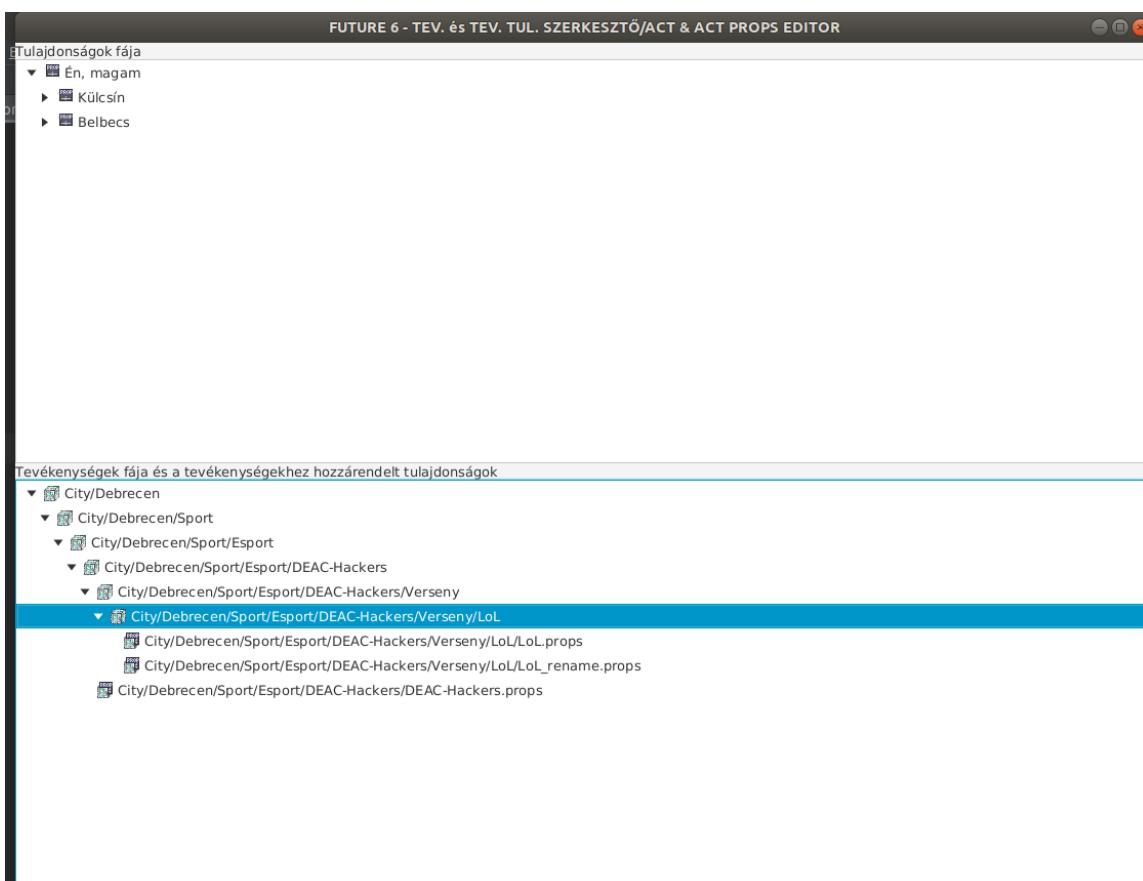
A tevékenység szerkesztő program a FUTURE projek keretein belül lévő játékosok különböző tevékenységeit és hozzájuk társított értékeitket lehet megtekinteni és szerkeszteni. Jelenleg viszont bugos, ezért feladatunk megtalálni és javítani azt. Először is viszont, hogy futtatni tudjuk telepítenünk kell néhány dolgot. Szükségünk lesz az IntelliJ Idea IDE-re, egy java skd-ra és a javafx egy változatára, ami a faszerkezet függvényeit és szébb UI elemeket biztosít. Miután minden fent van beimportáljuk a projektet és hozzá társítjuk a javafx könyvtárakat.



Még mielőtt viszont futtathatnánk meg kell adni néhány futási opciót a javafx-nek és a programhoz használt fájlok helyét. Ezt a Run menü *Edit configurations* opciójában tehetjük meg:



Ezek után rá is térhetünk a bug megjavítására. Ha elindítjuk a programot lehetőségünk van a faszerkezetet böngészni, a fájlok tartalmát szerkeszteni az alsó ablakban és a fájlokat átnevezni. Viszont amikor fájlt nevezel át, egy újraindítás után kiderül, hogy nem feltétlen átnevezés történt, hanem létrejött egy új fájl a szerkesztett névvel:

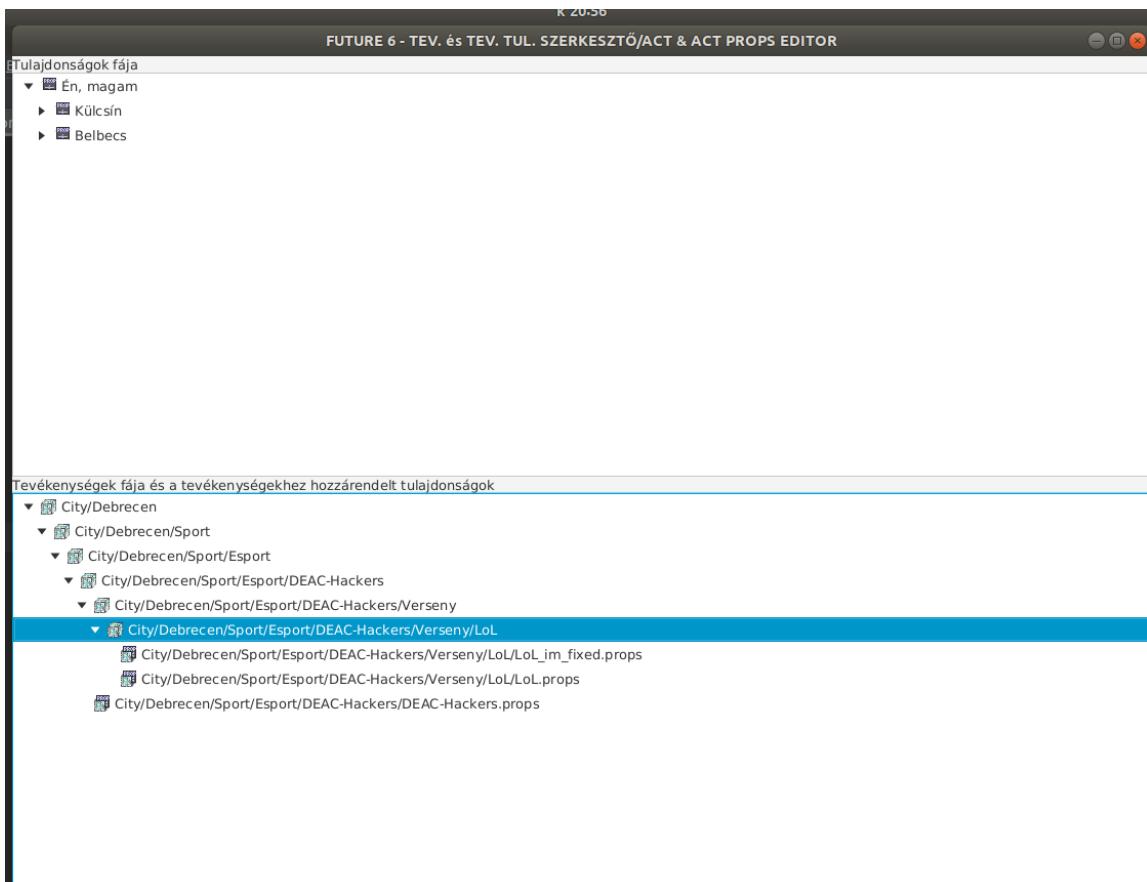


Ezt kijavítani viszont nagyon egyszerű. A program `editCell()` metódusában végezzük a fájlok átnevezését. A probléma abból adódik, hogy amikor átnevezni kéni mi az `mkdir` és `createNewFile` függvényeket hívjuk meg így új fájlokat létrehozva. Ezekez csak le kell cseréni a `renameTo` eljárásra és már működik is:

```
try {
    if (oldf.isDirectory()) {
        oldf.renameTo(newf);
    } else {
        oldf.renameTo(newf);
    }
} catch (Exception e) {

    System.err.println(e.getMessage());

}
```



18.2. SamuCam

Megoldás forrása:

A SamuCam beüzemeléséhez először is szükségünk lesz az opencv képfeldolgozó eszközre, Qt Creatorra és eszköztől függően egy kamera szoftverére. Az opencv-t lehet parancsorról telepíteni, a qt futtatható teleítője pedig a hivatalos oldalról letölthető. Én laptopot használok a futtatáshoz, ezért a *motion* nevű szoftvert telepítettem, amivel localhostként streamelhetem a laptopom webkameráját. Alapjáraton a program másodpercenként csinál egy képet a kamerán keresztül, ezt az opciót érdemes viszont még az indítása előtt a **/etc/motion/motion.conf** található config fájlban kikapcsolni. Most, hogy működik a kamera, a

Samut tartalmazó mappából ki is adhatjuk a `~/Qt/5."VERSION"/gcc_64/bin/qmake SamuLife.pro` parancsot, ami a qt mappákából meghívja a szükséges headereket. Ezután egy `make` és `./SamuCam --ip http://127.0.0.1:8081/ 2>out` parancs kell még, ez megadja a kamaránk ip címét (ez eszközönként változhat) a programnak és egy out fájlba irányítja a kimenetet.

Minket a programból a kamerát kezelő kód érdekel, így először nézzük a SamuCam.h fájlt.

```
public:  
    SamuCam ( std::string videoStream, int width, int height );  
    ~SamuCam();  
  
    void openVideoStream();  
    void run();  
  
private:  
    std::string videoStream;  
    cv::VideoCapture videoCapture;  
    int width;  
    int height;  
    int fps;
```

A public részben láthatjuk a konstruktor tervrajzát, egy stringet fog kérni(a kamera ip címe) és a kép magasságát és szélességét is meg kell adnunk. Ezen felül deklaráljuk a program indításáért felelős void metódusokat. A privát részben érdekes a VideoCapture, ami egy opencv-ből van meghívva és feladata a kamera inicializálása. E mellett látjuk, hogy használjuk majd a megkapott kép magasságát, szélességét és a kamera által biztosított frame rate-et.

```
SamuCam::SamuCam ( std::string videoStream, int width = 176, int height = ↵  
    144 )  
    : videoStream ( videoStream ), width ( width ), height ( height )  
{  
    openVideoStream();  
}
```

Ez már érdekesebb, a cpp fájlból a konstruktor mostmár konkrét adatokkal szerepel és a testéban meg is hív egy `openVideoStream()` függvényt. Ez mindt neve is sugallja, megnyitja a video streamjét, és beállítja a kamera szélesség, magasság és fps értékeit. Majd jön a `run` függvény, amiben maga a beérkező kép fel dolgozása történik. Elöször is létrehozunk egy `CascadeClassifier`-t, amihez githubról lekérünk egy emberi arcok adatait tartozó xml fájlt, a csacade pedig összeveti vele a beérkező képeket és megpróbálja eldönten i, hogy egyeznek e.

```
void SamuCam::openVideoStream()  
{  
    videoCapture.open ( videoStream );  
  
    videoCapture.set ( CV_CAP_PROP_FRAME_WIDTH, width );  
    videoCapture.set ( CV_CAP_PROP_FRAME_HEIGHT, height );
```

```
    videoCapture.set ( CV_CAP_PROP_FPS, 10 );
}

void SamuCam::run()
{
    cv::CascadeClassifier faceClassifier;

    std::string faceXML = "lbpcascade_frontalface.xml"; // https://github.com/Itseez/opencv/tree/master/data/lbpcascades
```

Aztán beteöljük a kamera feed-jét és várunk 50ms-ét, majd ha a kép nem üres feldolgozzuk. Itt a képet újraméretezzük, hogy elkerüljük a nagy fájlokkal való munkát. Ezt átalakítjuk egy szürkeárnyalatú képpé, ami a gyakorlatban majd a reality-t fogja ábrázolni. Az emit érzékeli, hogy két kép között változott e valami, majd matematikai csodákkal kiszámítjuk a Samu által látott képet. A ciklus végén újra várunk 80ms-ét és kezdjük előről egészen addig amíg van kép bemenet.

```
while ( videoCapture.isOpened() )
{
    QThread::msleep ( 50 );
    while ( videoCapture.read ( frame ) )
    {
        if ( !frame.empty() )
        {
            cv::resize ( frame, frame, cv::Size ( 176, 144 ), 0, 0, cv::INTER_CUBIC );

            std::vector<cv::Rect> faces;
            cv::Mat grayFrame;

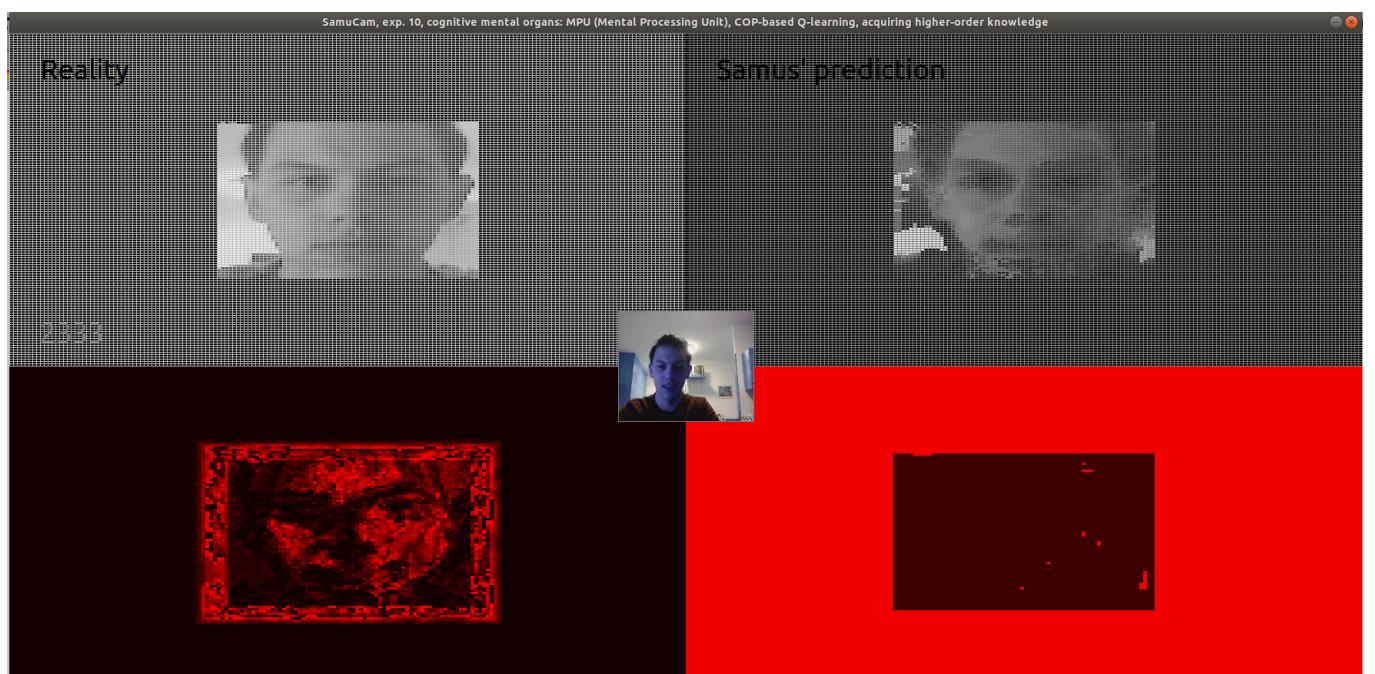
            cv::cvtColor ( frame, grayFrame, cv::COLOR_BGR2GRAY );
            cv::equalizeHist ( grayFrame, grayFrame );

            faceClassifier.detectMultiScale ( grayFrame, faces, 1.1, 4,
                cv::Size ( 60, 60 ) );

            if ( faces.size() > 0 )
            {
                cv::Mat onlyFace = frame ( faces[0] ).clone();

                QImage* face = new QImage ( onlyFace.data,
                    onlyFace.cols,
                    onlyFace.rows,
                    onlyFace.step,
```

```
QImage::Format_RGB888 );\n\n    cv::Point x ( faces[0].x-1, faces[0].y-1 );\n    cv::Point y ( faces[0].x + faces[0].width+2, faces[0].y +\n                  faces[0].height+2 );\n    cv::rectangle ( frame, x, y, cv::Scalar ( 240, 230, 200 )\n                  );\n\n\n    emit faceChanged ( face );\n}\n\nQImage* webcam = new QImage ( frame.data,\n                           frame.cols,\n                           frame.rows,\n                           frame.step,\n                           QImage::Format_RGB888 );\n\nemit webcamChanged ( webcam );\n\n}\n\nQThread::msleep ( 80 );\n\n}
```



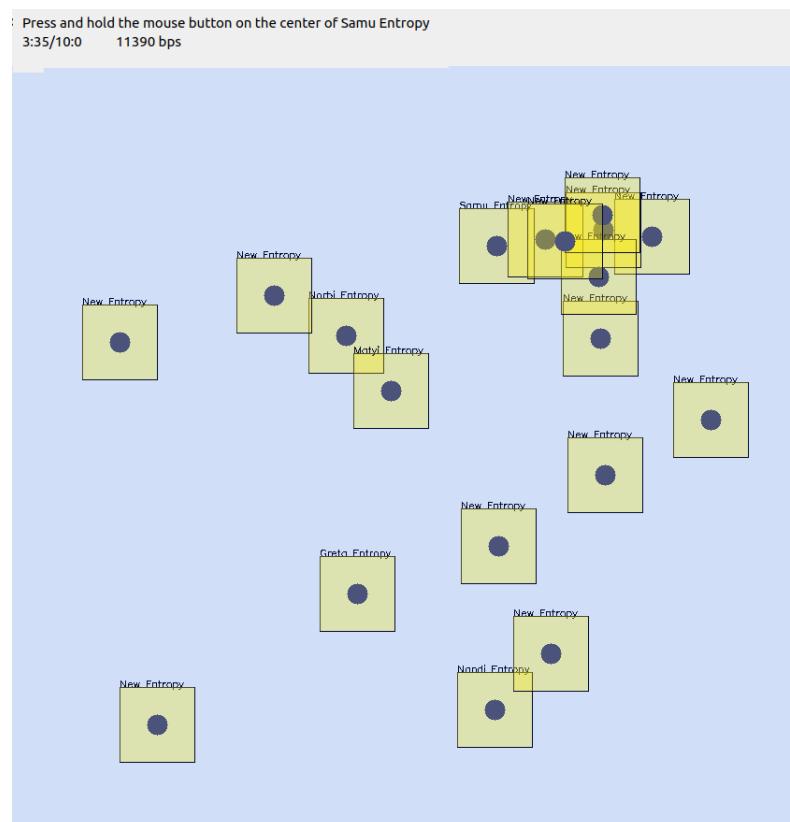
18.3. BrainB

Megoldás forrása:

A BrainB benchmark program lényege a felhasználó koncentrációs képességének mérése. A teszt lényege, hogy az egér kurzort folyamatosan a 'Samu entropy' nevű nézet közepén, a kék körben kell tartani. Samu és a többi objektum is random mozognak, a feladatot nehezíti, hogy minél tovább tartjuk rajta az egeret annál több új entropyt spawnolunk és gyorsaságuk is nő. Viszont ha elveszjük Samut csökken az entropyk száma és sebessége. A teszt 10 percig tart, amit kicsit soknak érzek mert elfárad az ember szeme és a keze is a folyamatos egérgomb lenyomástól a végére. Ha teljesítettük a tesztet a program egy külön fájlba elmenti eredményünket, amit a lost2found és found2lost változókból így számolunk:

```
int m1 = mean ( lost2found );
int m2 = mean ( found2lost );
double res = ( ( (double)m1+(double)m2 ) /2.0 ) /8.0 ) /1024.0;
textStream << "U R about " << res << " Kilobytes\n";
```

A BrainBThred konstruktorában deklaráljuk a hős osztályt, és állítjuk be a mozgásukat, amit random számolunk. Ezen felül itt írjuk meg az adatok méréséhez szükséges get_bps, get_w, lost, stb. függvényeket. A BrainWin-ben írjuk meg az eventeket amik érzékelik hogy az egér gombja le van-e nyomva vagy sem és ez alapján indítja vagy állítja meg a játékot. Ha Samun van ez egér új entropykat hozunk létre és növeljük az agilitijét, ha elvesztiük entropykat törlünk és lassítjuk. Ezen felül implementáljuk hogy a P gomb lenyomásával meglehessen állítani a játékot.



A signalok kapcsolása a connect-el történik a slotokhoz. A slotokat akkor kell meghívni ha egy signal bekövetkezik. Ezzel elkerülhetjük, hogy ne kelljen egy másik osztály függvényét meghívni. A connecteket a win.cpp-ben találjuk. A signalok és a slotok felépítésének megkell egyezni:

```
connect ( brainBThread, SIGNAL ( heroesChanged ( QImage, int, ←
    ←-
int ) ),
this, SLOT ( updateHeroes ( QImage, int, int ) ) );
connect ( brainBThread, SIGNAL ( endAndStats ( int ) ),
this, SLOT ( endAndStats ( int ) ) );
```

19. fejezet

Helló, Lauda!

19.1. Port scan

Megoldás forrása:

Jelen programunk a javában lévő hibakezelés bemutatására készült, ezt is fogjuk leteszteni, hogy miként működik. Amikor programot írnunk talalkozhatunk olyan függvényekkel amelyek függenek egy külső tényezőtől, legyen az egy fájl amit meg akarunk nyitni vagy egy socket amit használni szeretnénk. Ha ezek a függőségek teljesülnek minden király, a program hibátlanul elvégzi dolgát, de ajnos nem minden tökéletes a helyzet és szükséges fájlok hiányozhatnak, a socket meg lehet nincs nyitva. Ilyenkor ha nem kezdtünk a hibával semmit a program egyszerűen összeomlik. Ezt minden féle képpen el kell kerülnünk, és itt jön képbe a hibakezelés.

```
for(int i=0; i<1024; ++i)

    try {

        java.net.Socket socket = new java.net.Socket(args[0], i);

        System.out.println(i + " figyeli");

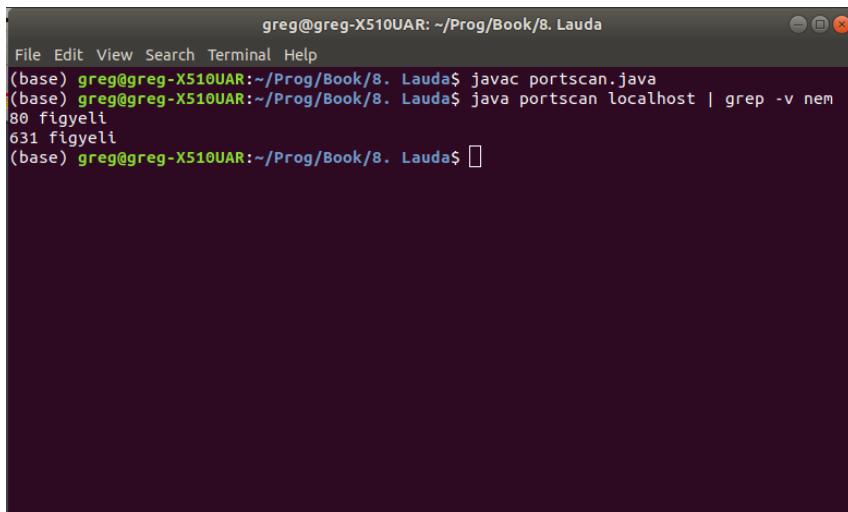
        socket.close();

    } catch (Exception e) {

        System.out.println(i + " nem figyeli");

    }
}
```

Jelen esetben a portscan.java programmal azt szeretnénk megtudni, hogy mely portok vannak használatban és melyek nem. Ehhez 1-től 1024-ig végigmegyünk a portokon és megpróbálunk kapcsolódni az adott portra. Ha sikerült csatlakozni kiírjuk consolba és bezárjuk a socketet. Voszont ha nem sikerült kapcsolódni az egy SocketException-t dob, amit a catch blokk el fog kapni és értesít minket rólá.

A screenshot of a terminal window titled "greg@greg-X510UAR: ~/Prog/Book/8. Lauda". The window shows the following command-line session:

```
File Edit View Search Terminal Help
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/8. Lauda$ javac portscan.java
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/8. Lauda$ java portscan localhost | grep -v nem
80 figyeli
631 figyeli
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Book/8. Lauda$
```

Futattni a localhost argumantummal tesszük, így ha nem volt aktív port mostmár egyet biztosan látni fogunk. Egy gyors grep azokra a kimenetekre amiben nincs "nem" és látjuk is a portok számát amit használunk.

19.2. Android Játék

Megoldás forrása:

A feladatunk egy egyszerű android applikáció létrehozása volt Android Studio-ban. A játékomhoz az ihletet a régen elég népszerű [Cookie Clicker](#) webes kattingató alkalmazás adta. A mai napig is rengeteg hasonló program van mindenre és mobilra is, én egy egyszerűsített verzióját készítettem a legjobb, kis League of Legends kinézzel megspékelve.

A magyarázatot kezjük azzal, hogy mi is a célunk a játékba? Ez nincs nagyon túl bonyolítva, egy minion ikont kell kattintani és gyűlik a pénz. Ennyi. Alap koncepciónak tényleg elég basic, így ezt különböző megvehető épüketekkel és képességekkel tették érdekesebbé a fejlesztők, ugyanis ezek megszerzése után magától is generálódik a pénz. Az én iterációomban ezeket a generátorokat a lolban megtalálható szörnyek jelképezik, növekvő megvételi árral és szintúgy növekvő gold/másodperccel.

Frontend tekintetében ez egyetlen érdemre méltó rész az alul látható ScrollView. Sajnos ez alapjában véve vertikálisan jelenít meg elemeket és bár van egy orientation attribútuma, azt megváltoztatni nem elég ezért trükközünk kell. Ennek megoldása egy zseniálisan egymásba ágyazott elemek co-produkciója: egy LinearLayout-on belül egy HorizontalScrollView-on belül egy LinearLayout amin belül végig elhelyezkednek a képek.

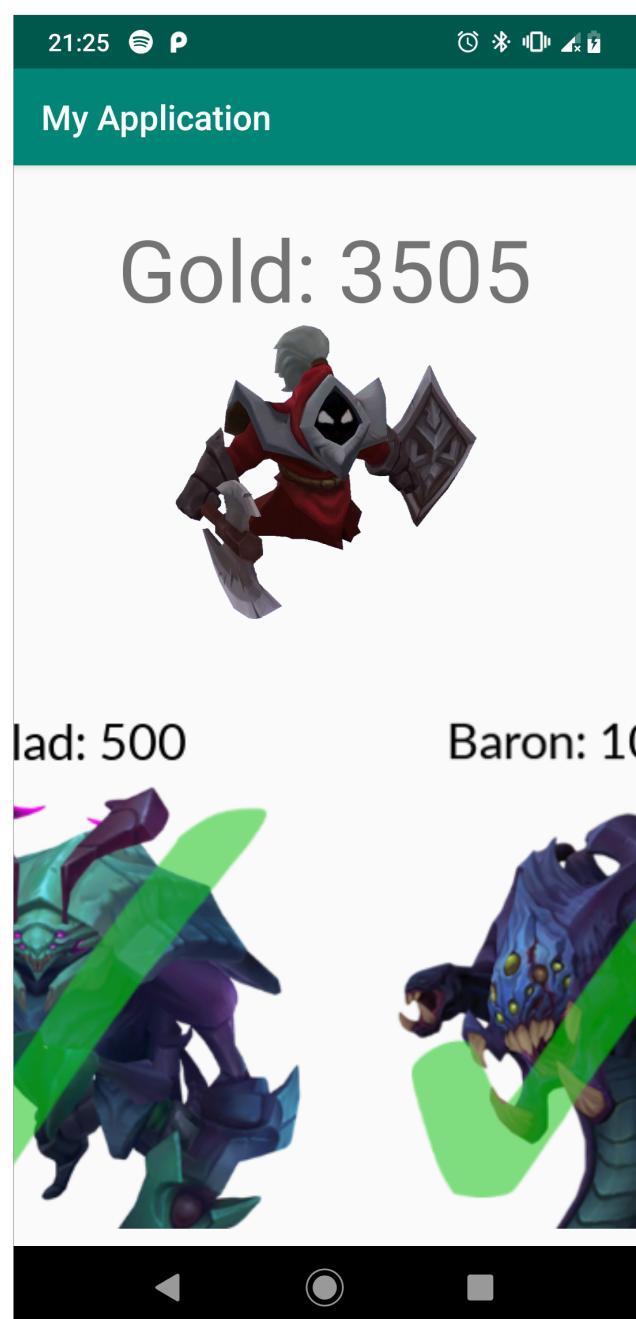
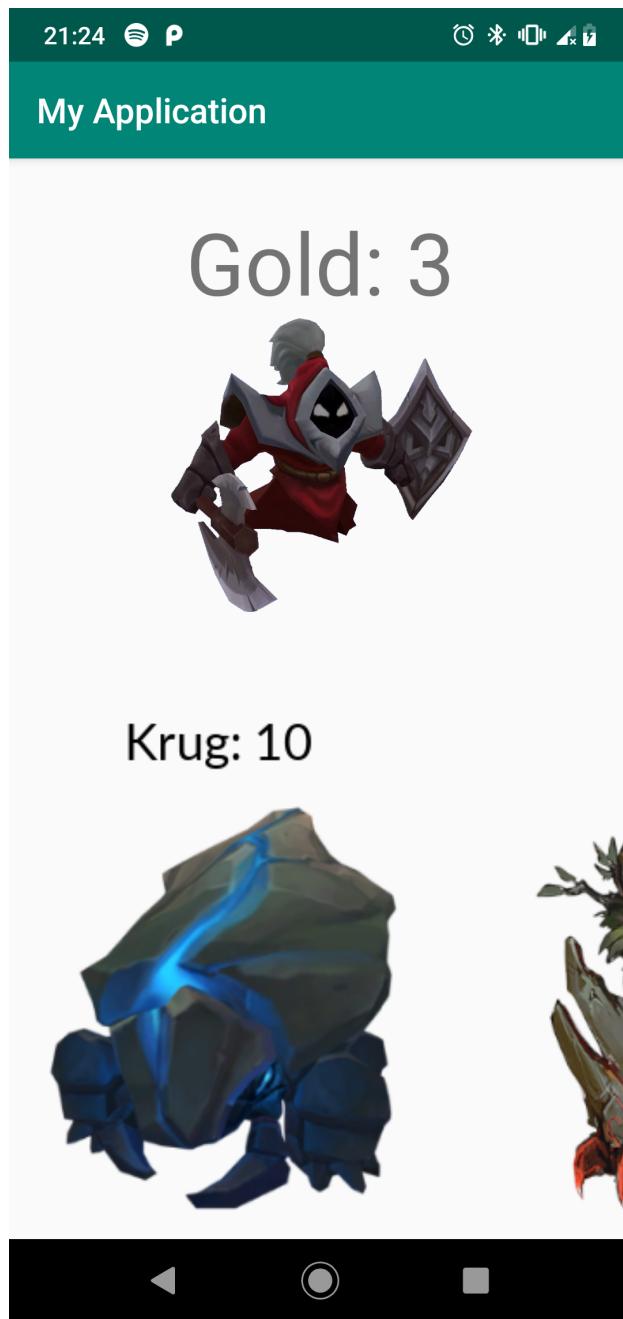
```
<LinearLayout
    android:layout_width="410dp"
    android:layout_height="309dp"
    android:layout_marginStart="1dp"
    android:layout_marginLeft="1dp"
    android:layout_marginEnd="1dp"
    android:layout_marginRight="1dp"
    android:layout_marginBottom="1dp"
    android:orientation="horizontal"
    app:layout_constraintBottom_toBottomOf="parent"
```

```
app:layout_constraintEnd_toEndOf="parent"
app:layout_constraintStart_toStartOf="parent">

<HorizontalScrollView
    android:layout_width="match_parent"
    android:layout_height="wrap_content">

    <LinearLayout
        android:layout_width="match_parent"
        android:layout_height="wrap_content"
        android:orientation="horizontal">

        <ImageView
```



Na most viszont lássuk a forráskódot. A minionra kattintva szimplán növelünk egy counter-t és ezt kiíratjuk. Ami viszont kis fejtörést okozott az a szörnyek automatikus gold generálása. Ezt ugyanis nem végezhetjük a fő szálon mert azzal teljesen blokkolnánk a user interface-t, így konkrétan lefegyaszítva az appot. Amire nekünk szükségünk van az egy második szál. Szerincsére az Android Studio biztosít számunkra egy AsyncTask osztályt ami pont olyan algoritmusok futtatására szolgál amelyek a háttérben futnak. Itt először át kell írni a doInBackground függvényt, ez megkapja a példányosításkor megadott számokat és az általunk megadott módon publishol egy értéket. Esetünkben ez az alapérték amivel másodpercenként növeljük a pénz mennyiségét. Majd megmondjuk neki, hogy ezt az értéket másodpercenként adja át az onProgressUpdate függvénynek. Ez csinálja a munka nagy részét, egy ronda if else ágban eldönti, hogy melyik szörnyet vásárolták meg és a hozzárendelt értékkel növeli a counter értékét minden másodpercben.

@Override

```
protected Void doInBackground(Integer... integers) {
    while(true) {

        publishProgress(integers[0]);

        try {
            Thread.sleep(1000);
        } catch (InterruptedException e) {
            e.printStackTrace();
        }
        if (isCancelled())
        {
            break;
        }

    }
    return null;
}

@Override
protected void onProgressUpdate(Integer... values) {
    super.onProgressUpdate(values);

    MainActivity activity = activityWeakReference.get();
    if (activity == null || activity.isFinishing()) {
        return;
    }
    if (inc ==0) {
        counter += values[0];
    }else if (inc == 3) {
        counter += values[0] + inc;
    }else if (inc == 8) {
        counter += values[0] + inc;
    }else if (inc == 18) {
        counter += values[0] + inc;
    }
    activity.points.setText("Gold: "+Integer.toString(counter));
}
```

Legvégül pedig maradt a szörnyekre való kattintáskor lefutó kód. Először ellenőrizzük, hogy a usernek van-e elég pénze a megvételhez és nincs-e már egyszer megvéve. Ha ez nincs így dobunk egy hibaüzenetet, ellenkező esetben pedig átállítjuk a megvételt igazra, levonjuk az egység árát, majd elindítjuk/frissítjük az AsyncTask-ot végül pedig frissítjük a countert.

```
krug.setOnClickListener(new View.OnClickListener() {
    @Override
    public void onClick(View v) {

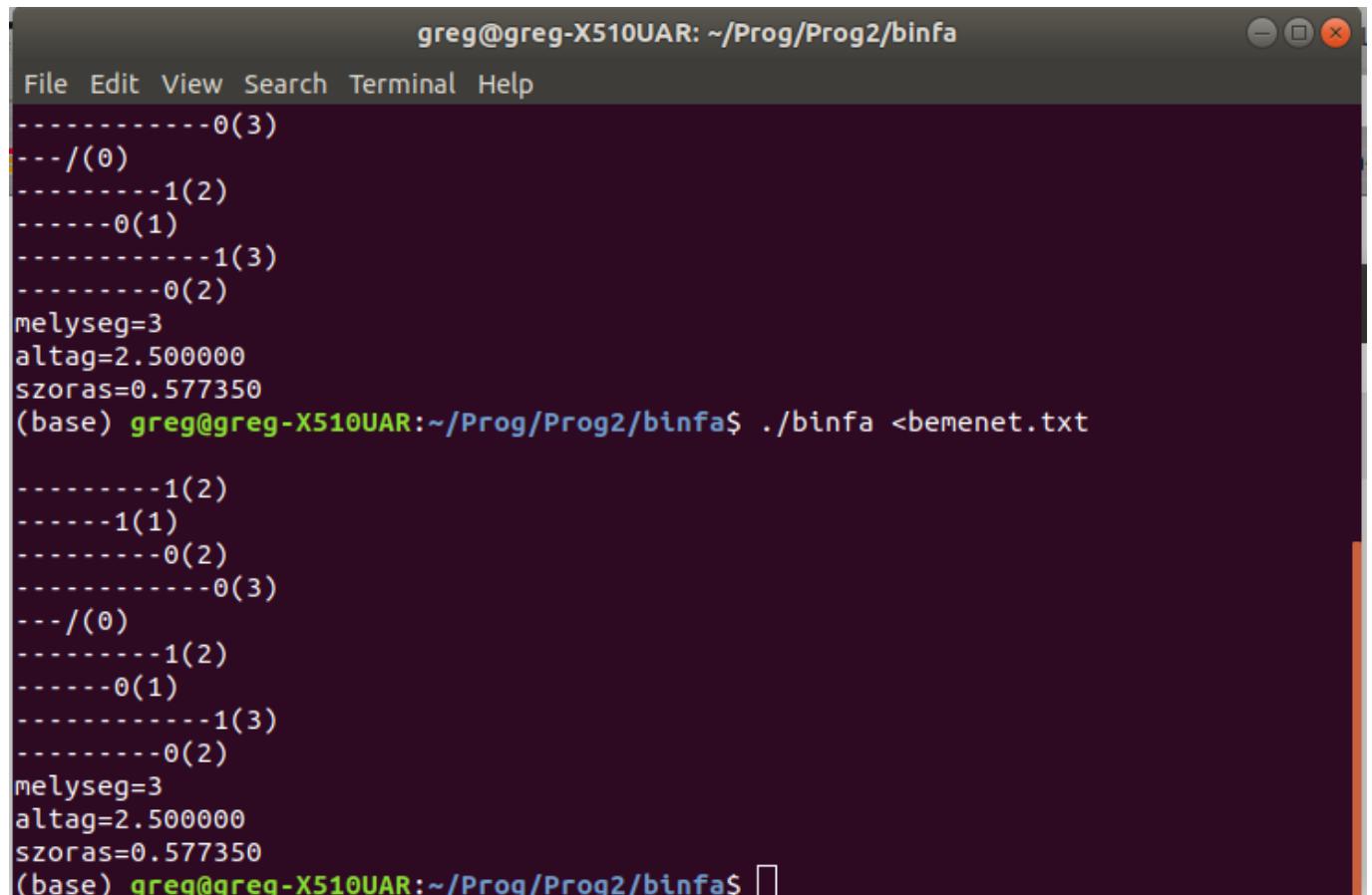
        if (counter >= 10 && !k_bought) {
            k_bought = true;
```

```
        counter-=10;
        task.execute(2);
        krug.setImageResource(R.drawable.krug_done);
    } else
    {
        Toast.makeText(getApplicationContext(), "Big nono", ←
            Toast.LENGTH_SHORT).show();
    }
}
});
```

19.3. Junit teszt

Megoldás forrása:

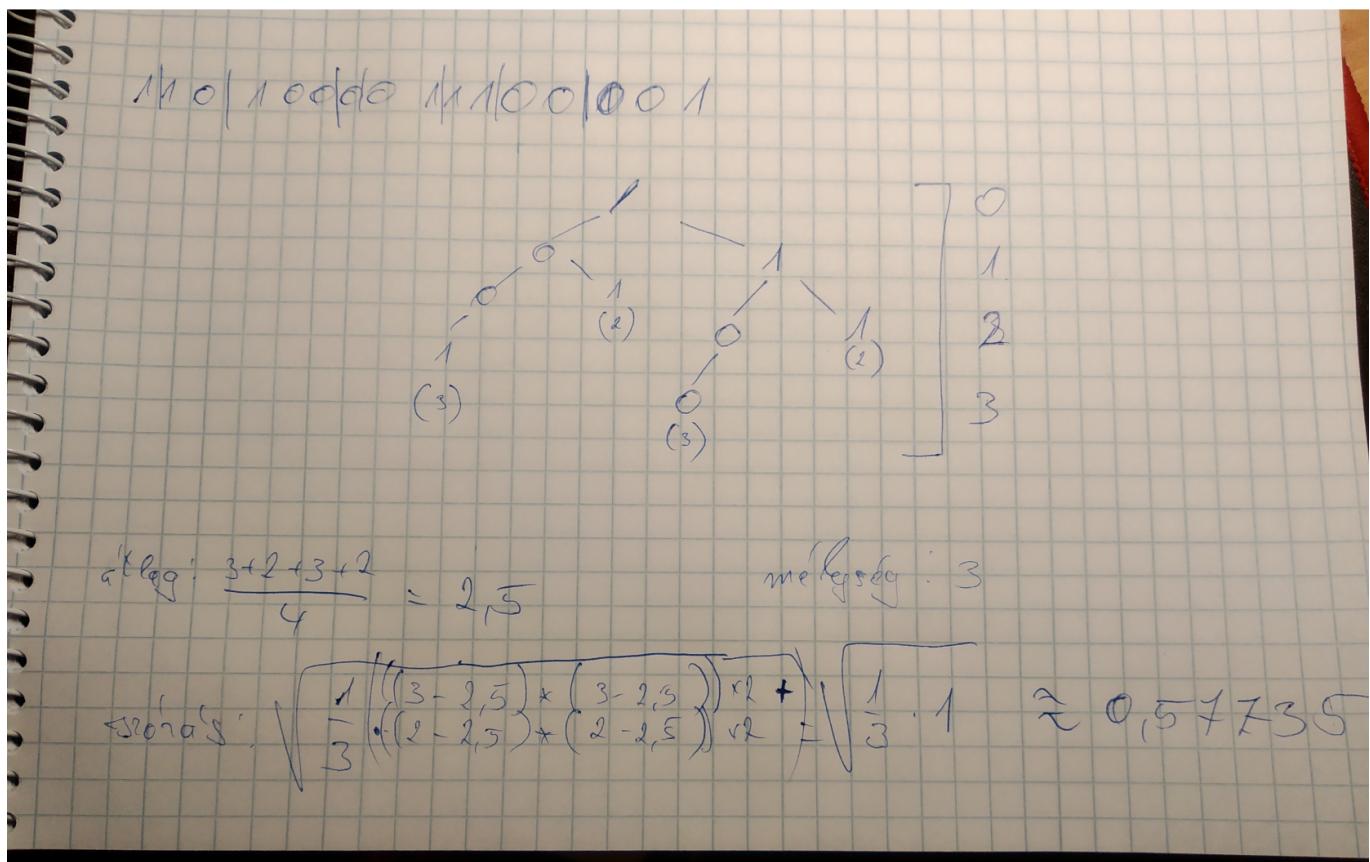
A feladatunk itt az, hogy a bináris fa program átlag, szórás és mélység számításait először manuálisan majd JUnit teszt segítségével ellenőrizzük le. Először nézzük a a fa lefuttatásával kiszámított eredményt.



```
greg@greg-X510UAR: ~/Prog/Prog2/binfa
File Edit View Search Terminal Help
-----0(3)
---/(0)
----1(2)
----0(1)
-----1(3)
-----0(2)
melyseg=3
altag=2.500000
szoras=0.577350
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Prog2/binfa$ ./binfa <bemenet.txt

-----1(2)
----1(1)
----0(2)
-----0(3)
---/(0)
----1(2)
----0(1)
-----1(3)
-----0(2)
melyseg=3
altag=2.500000
szoras=0.577350
(base) greg@greg-X510UAR:~/Prog/Prog2/binfa$
```

Majd itt van a kézzel számolt érték, mint látszik eddig a kettő megegyezik:



Majd jöjjön a JUnit teszt. Ehhez be kell importálnunk a projektet a Netbeanse és ott a Create test opcióval létre tudunk hozni egy teszt programot. A program minden metódusra generál egy tesztet de nekünk ebből csak háromra lesz szükségünk. Ezeket is kicsi átírjuk és behelyettesítjük a várt és kapott értéket az assertEquals() függvénybe. A teszt futtatása végül sikeres, vagy minden számításunk a hibahatáron belül volt.

```
public class LZWBinFaTest {
    LZWBinFa binfa = new LZWBinFa();

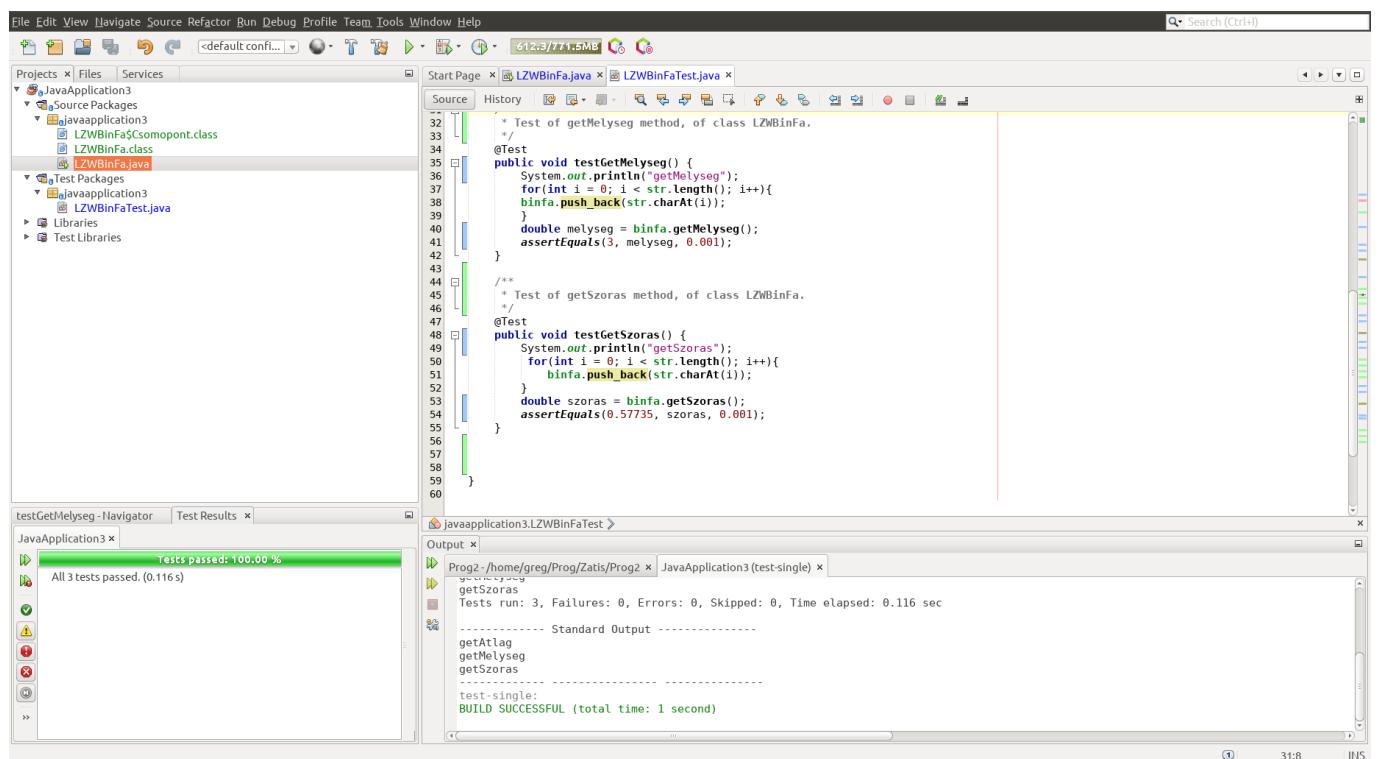
    String str = "1101000011100001";

    @Test
    public void testGetAtlag() {
        System.out.println("getAtlag");
        for(int i = 0; i < str.length(); i++) {
            binfa.push_back(str.charAt(i));
        }
        double atlag = binfa.getAtlag();
        assertEquals(2.5, atlag, 0.001);
    }

    /**
     * Test of getMelyseg method, of class LZWBinFa.
     */
    @Test
}
```

```
public void testGetMelyseg() {
    System.out.println("getMelyseg");
    for(int i = 0; i < str.length(); i++) {
        binfa.push_back(str.charAt(i));
    }
    double melyseg = binfa.getMelyseg();
    assertEquals(3, melyseg, 0.001);
}

/**
 * Test of getSzoras method, of class LZWBinFa.
 */
@Test
public void testGetSzoras() {
    System.out.println("getSzoras");
    for(int i = 0; i < str.length(); i++) {
        binfa.push_back(str.charAt(i));
    }
    double szoras = binfa.getSzoras();
    assertEquals(0.57735, szoras, 0.001);
}
```



20. fejezet

Helló, Calvin!

20.1. MNIST

Megoldás forrása:

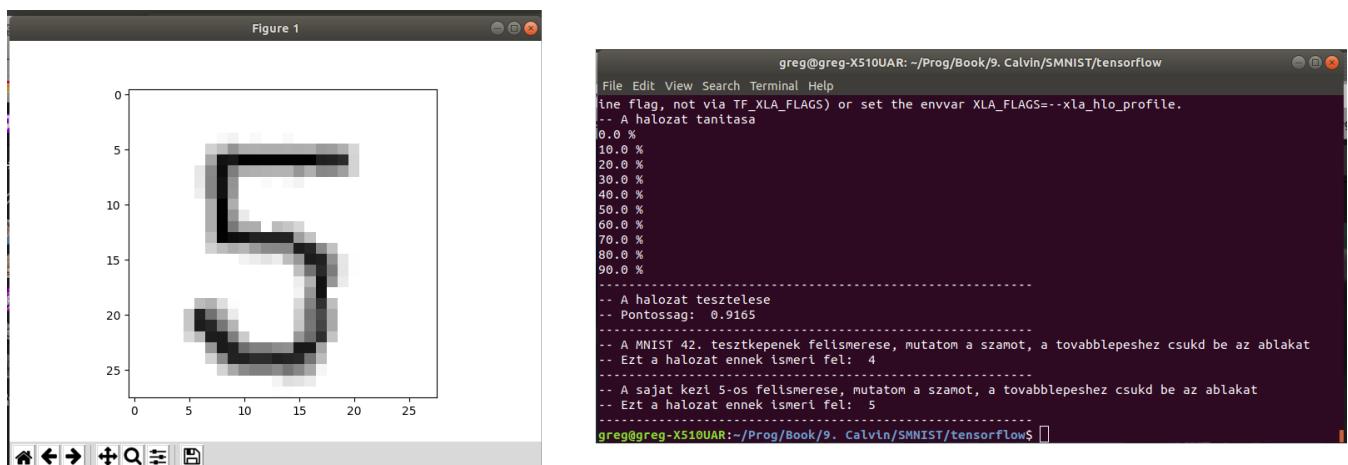
Itt a feladatunk a tensorflow szám felismerő algoritmusát felélesztenünk és kipróbálnunk. Maga a tensorflow a google egy opensource machine learning projektje. A python programba először importálnunk kell a tensorflow-t, hogy használhassuk. A readimg beveszi a képet amit fel szeretnénk ismerni és dekódolja nekünk. Ahhoz, hogy fel tudjon ismerni egy számot, ezt meg kell neki tanítani. Ehhez szükséges egy modellt létrehozni, amin gyakorol a program. Amint ez megvan lefuttatunk egy teszt képet ami megadja a tipp pontosságát. Ez a perceptronhoz hasonlóan nodeokból és súlyokból álló neural network, de annál jóval bonyolultabb.

```
print("-- A halozat tanitasa")
for i in range(1000):
    batch_xs, batch_ys = mnist.train.next_batch(100)
    sess.run(train_step, feed_dict={x: batch_xs, y_: batch_ys})
    if i % 100 == 0:
        print(i/10, "%")
print("-----")

# Test trained model
print("-- A halozat tesztelese")
correct_prediction = tf.equal(tf.argmax(y, 1), tf.argmax(y_, 1))
accuracy = tf.reduce_mean(tf.cast(correct_prediction, tf.float32))
print("-- Pontossag: ", sess.run(accuracy, feed_dict={x: mnist.test.
    images,
```

A pontosságot minél több hidden réteggel és noda-al tudjuk növelni. Tehát az egész egy valószín „uségi” értéket figyel ha megüti a meghatározott küszöböt ez az érték és a hiba mértéke kevés akkor a program elfogadja mint megoldást. A működéséhez 28*28-as képekre van szükségünk, melyek nem lehetnek csak sima paintes rajzolt számok. Ugyanis miután megrajzoltuk, még egy képszerkesztő programmal a fehér és fekete határát kicsit össze kell mosnunk. Én ezt a gimp Blur eszközével tettem, ezt végig húzva a megrajzolt számon szépen szürke átmenetessé teszi a képet.

```
print("-- A saját kezi 5-ös felismerese, mutatom a szamot, a ←  
      továbblepeshez csukd be az ablakat")  
img = readimg()  
image = img.eval()  
image = image.reshape(28*28)  
matplotlib.pyplot.imshow(image.reshape(28,28), cmap=matplotlib.pyplot.cm. ←  
    binary)  
matplotlib.pyplot.savefig("8.png")  
matplotlib.pyplot.show()  
  
classification = sess.run(tf.argmax(y, 1), feed_dict={x: [image]})
```

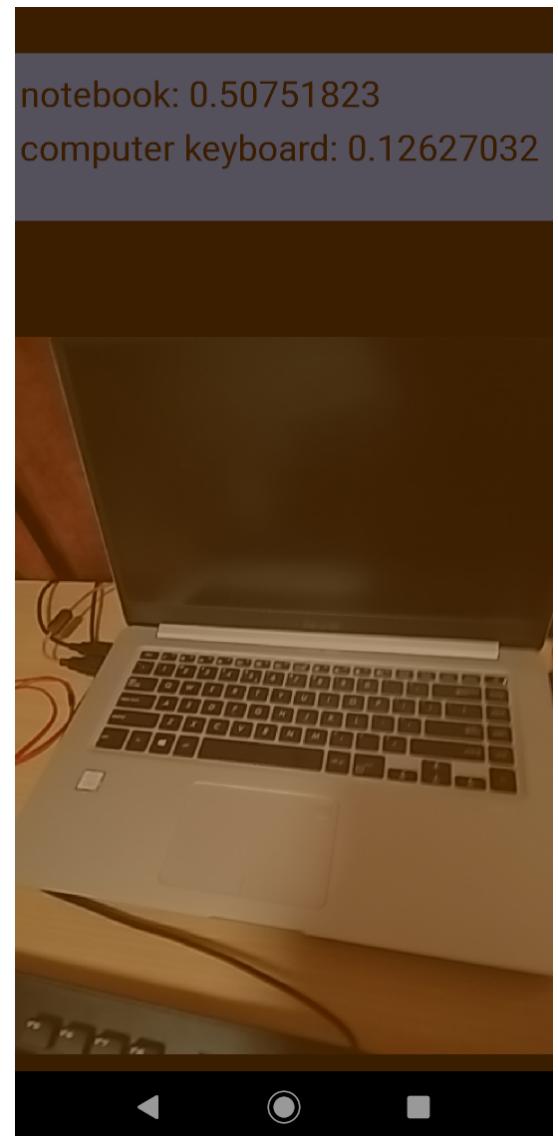
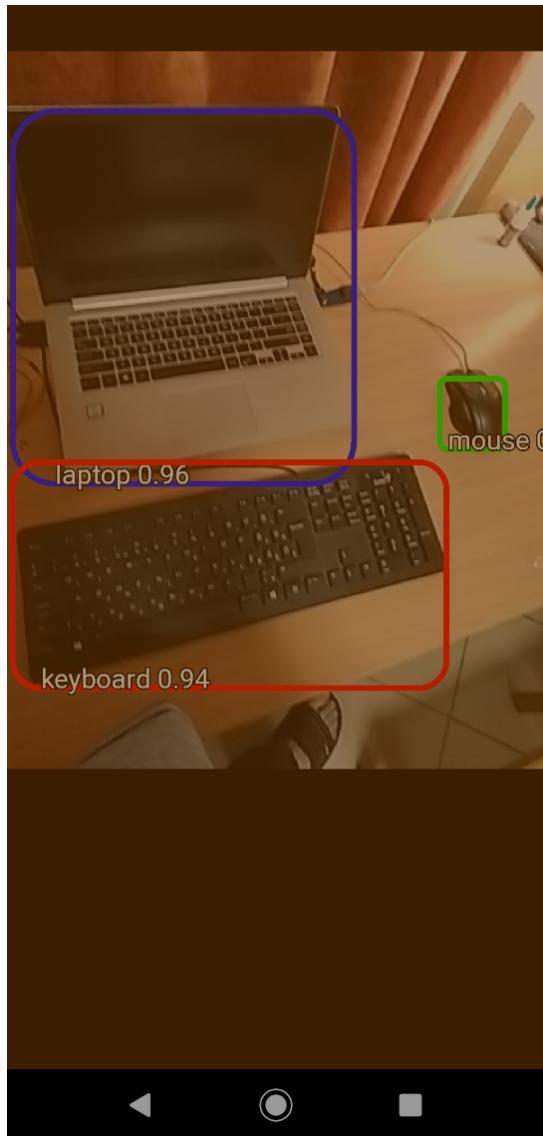


20.2. Android telefonra a TF objektum detektálója

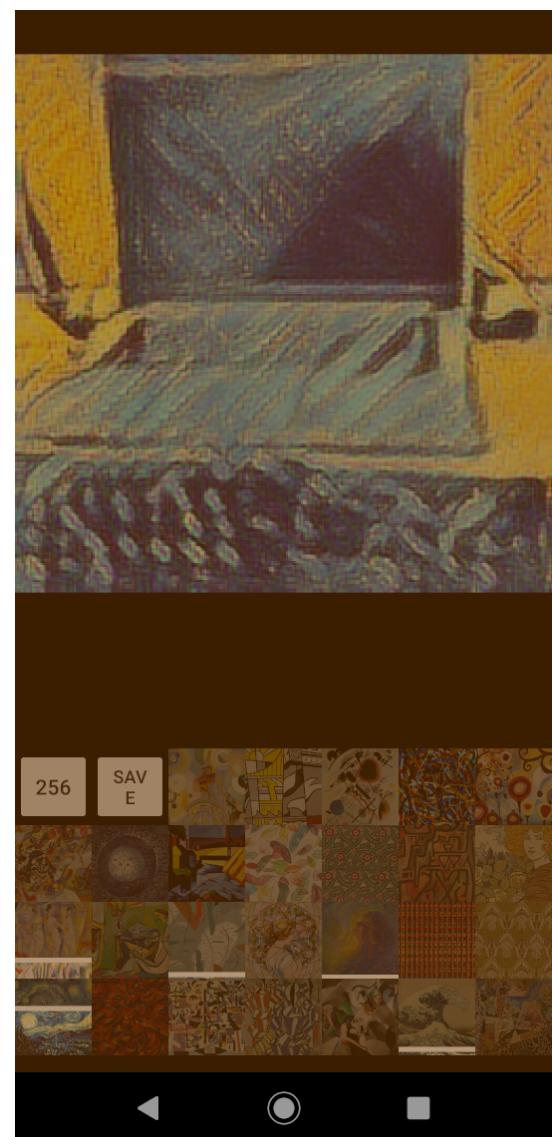
Megoldás forrása:

A feladat a tensorflow telefonra készült különböző mesterséges intelligenciát használó programjait telepít-sük és teszteljük. A Classify és a Detect is képfelismerő algoritmusok azzal a különbséggel, hogy a Classify csak fent bizonyos esélyt ír a képen látható objektumokra a detect ki is jelöli nekünk azokat. Az egyértelműen kivehető tárgyaknál meglepően pontosak de nagyon sok minden persze még nem ismernek fel és a tv-t egy mikrótól is nehéz neki megkülönböztetni. A speech hangfelismerő program a felsorolt szavakat tudja felismerni. Itt a go és no szavakat gyakran felcseréli a többöt viszont minden megérti. Végül a Stylizer-elérdekes filtreket rakhatunk a képunkre.

Classify és Detect felismerő:



Stylizeer és Speech hangfelismerő:



20.3. Minecraft MALMO-s példa

Megoldás forrása:

A Minecraft Malo egy a Microsoft által készített játszó ágens. Az ágens segítségével python vagy c++ kód segítségével programozhatjuk a minecraftos karakterünk, Steve cselekvéseit. Először is viszont fel kell telepítenünk azt. Ehhez leszedjük a github repót a microsoft hivatalos oldaláról, majd telepítjük a következő szükséges függőségeket: **sudo apt-get install libboost-all-dev libpython3.6 openjdk-8-jdk ffmpeg python-tk python-imaging-tk**.

Ezután még futathatás előtt ki kell adni a következő parancsokat is:

```
export JAVA_HOME=/usr/lib/jvm/java-8-openjdk-amd64/
```

```
MALMO_XSD_PATH=~/MalmPlatform/Schemas
```

Most, hogy megvagyunk el is indíthatjuk a **./launchClient.sh** parancssal. Viszont ez még csak a minecraftot és a szervert indítja el, ahhoz hogy küldetéseket futtassunk nyitnunk kell egy külön terminált és ott elnavi-

gálni a python-examples mappába. Itt különböző bemutató python küldetések vannak amikkel tökéletesen be lehet mutatni a program működését.

A küldetések alapja a python kódba ágyazott xml-ek. Itt adhatjuk meg a világ random generált kódját, a játékmódot, a chaten megjelenő visszaszámlálót és sok más tudunk beállítani.

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8" standalone="no" ?>
<Mission xmlns="http://ProjectMalmo.microsoft.com" xmlns:xsi="←
http://www.w3.org/2001/XMLSchema-instance">

    <About>
        <Summary>Hello world!</Summary>
    </About>

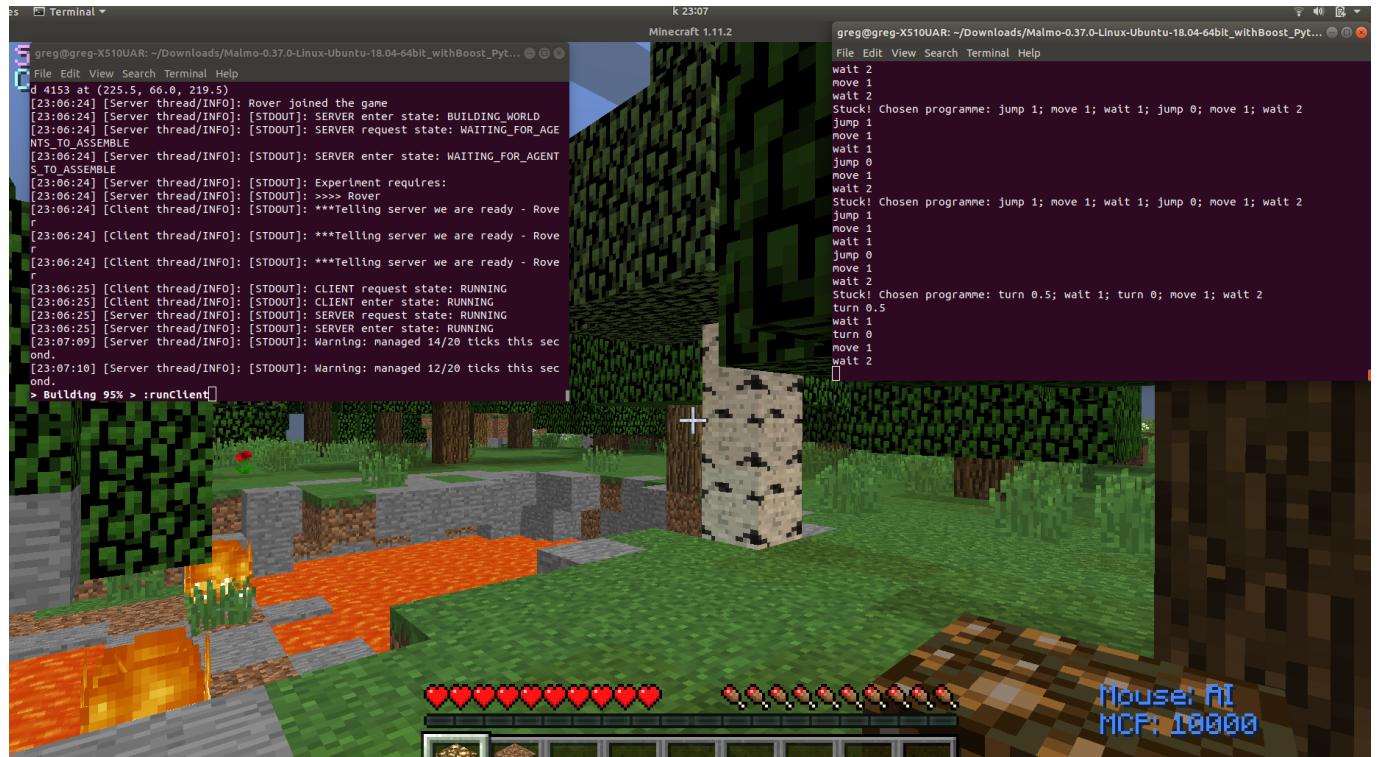
    <ServerSection>
        <ServerHandlers>
            <FlatWorldGenerator generatorString="3;7,44*49,73,35:1 ←
                ,159:4,95:13,35:13,159:11,95:10,159:14,159:6,35:6,95:6 ←
                ;12;" />
            <ServerQuitFromTimeUp timeLimitMs="30000"/>
            <ServerQuitWhenAnyAgentFinishes/>
        </ServerHandlers>
    </ServerSection>

    <AgentSection mode="Survival">
        <Name>MalmoTutorialBot</Name>
        <AgentStart/>
        <AgentHandlers>
            <ObservationFromFullStats/>
            <ContinuousMovementCommands turnSpeedDegs="180"/>
        </AgentHandlers>
    </AgentSection>
</Mission>'''
```

Ebben a példa küldetésben Steve feladata a túlélés. Alapból egyenesen megy amíg akadályba nem ütközik, ekkor megpróbálja kikerülni azt. Ha ez nem működik képes átugrani, átütni és a nagy akadályok esetén maga alá építve átjutni rajtuk. Ez sokban hasonlít a Steve Szemüvege programhoz bár ez sokkal butább, hiszen nem értékeljük mi is van körülöttünk, csak random próbálhatja a kijutásra beprogramozott scripteket.

```
# Attempt to start the mission:
max_retries = 3
for retry in range(max_retries):
    try:
        agent_host.startMission( my_mission, my_mission_record )
        break
    except RuntimeError as e:
        if retry == max_retries - 1:
            print("Error starting mission",e)
            print("Is the game running?")
            exit(1)
```

```
else:  
    time.sleep(2)  
  
# Wait for the mission to start:  
world_state = agent_host.getWorldState()  
while not world_state.has_mission_begun:  
    time.sleep(0.1)  
    world_state = agent_host.getWorldState()
```



IV. rész

Irodalomjegyzék

20.4. Általános

[MARX] Marx, György, *Gyorsuló idő*, Typotex , 2005.

20.5. C

[KERNIGHANRITCHIE] Kernighan, Brian W. & Ritchie, Dennis M., *A C programozási nyelv*, Bp., Műszaki, 1993.

20.6. C++

[BMECPP] Benedek, Zoltán & Levendovszky, Tihamér, *Szoftverfejlesztés C++ nyelven*, Bp., Szak Kiadó, 2013.

20.7. Lisp

[METAMATH] Chaitin, Gregory, *META MATH! The Quest for Omega*, http://arxiv.org/PS_cache/math/pdf/0404/0404335v7.pdf , 2004.

Köszönet illeti a NEMESPOR, <https://groups.google.com/forum/#!forum/nemespor>, az UDPORG tanulószoba, <https://www.facebook.com/groups/udprog>, a DEAC-Hackers előszoba, <https://www.facebook.com/groups/DEAHCackers> (illetve egyéb alkalmi szerveződésű szakmai csoportok) tagjait inspiráló érdeklődésekért és hasznos észrevételeikért.

Ezen túl kiemelt köszönet illeti az említett UDPORG közösséget, mely a Debreceni Egyetem reguláris programozás oktatása tartalmi szervezését támogatja. Sok példa eleve ebben a közösségen született, vagy itt került említésre és adott esetekben szerepet kapott, mint oktatási példa.