Univerzális programozás

Írd meg a saját programozás tankönyvedet!



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

	TITLE : Univerzális progran	nozás	
ACTION	NAME	DATE	SIGNATURE
WRITTEN BY	Mester, Ákos	2019. november 25.	

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

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.	Bev	ezetés	1
1.	Vízió		2
	1.1.	Mi a programozás?	2
			2
			2
II.	. Tei	matikus 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	8
	2.4.	Labdapattogás	8
	2.5.	Szóhossz és a Linus Torvalds féle BogoMIPS	0
	2.6.	Helló, Google!	0
	2.7.	100 éves a Brun tétel	4
	2.8.	A Monty Hall probléma	4
3.	Helló,	, Chomsky!	15
	3.1.	Decimálisból unárisba átváltó Turing gép	5
	3.2.	Az a ⁿ b ⁿ c ⁿ nyelv nem környezetfüggetlen	6
	3.3.	Hivatkozási nyelv	17
	3.4.	Saját lexikális elemző	17
			8
	3.6.	A források olvasása	9
	3.7.	Logikus	23
	3.8.	<mark>Deklaráció</mark>	24

4.	Hell	ó, Caesar!	26
	4.1.	double *** háromszögmátrix	26
	4.2.	C EXOR titkosító	28
	4.3.	Java EXOR titkosító	29
	4.4.	C EXOR törő	30
	4.5.	Neurális OR, AND és EXOR kapu	33
	4.6.	Hiba-visszaterjesztéses perceptron	34
5.		ó, Mandelbrot!	35
	5.1.	A Mandelbrot halmaz	35
	5.2.	A Mandelbrot halmaz a std::complex osztállyal	37
	5.3.	Biomorfok	38
	5.4.	A Mandelbrot halmaz CUDA megvalósítása	39
	5.5.	Mandelbrot nagyító és utazó C++ nyelven	39
	5.6.	Mandelbrot nagyító és utazó Java nyelven	42
6.	Hell	ó, Welch!	43
	6.1.	Első osztályom	43
	6.2.	LZW	46
		Fabejárás	46
	6.4.	Tag a gyökér	47
		Mutató a gyökér	55
	6.6.	Mozgató szemantika	61
7.	Hell	ó, Conway!	64
		Hangyaszimulációk	64
	7.2.	Java életjáték	64
	7.3.	Qt C++ életjáték	65
		BrainB Benchmark	69
Q	Hall	ó, Schwarzenegger!	70
σ.			
		Szoftmax Py MNIST	70
	8.2.	Szoftmax R MNIST	70
		Mély MNIST	70
		Deep dream	71
	8.5.	Robotpszichológia	71

9.	Helló, Chaitin!	72
	9.1. Iteratív és rekurzív faktoriális Lisp-ben	72
	9.2. Weizenbaum Eliza programja	72
	9.3. Gimp Scheme Script-fu: króm effekt	72
	9.4. Gimp Scheme Script-fu: név mandala	72
	9.5. Lambda	73
	9.6. Omega	73
П	I. Második felvonás	74
10	. Helló, Berner-Lee!	76
	10.1. Java és C++ összehasonlítás	76
	10.2. Bevezetés a mobilprogramozásba	80
11	. Helló, Arroway!	82
	11.1. OO szemlélet	82
	11.2. Homokozó	83
	11.3. "Gagyi"	83
	11.4. Yoda	84
	11.5. Kódolás from scratch	84
12	. Helló, Liskov!	87
	12.1. Liskov helyettesítés sértése	87
	12.2. Szülő-gyerek	87
	12.3. Ciklomatikus komplexitás	88
	12.4. Anti OO	89
13	. Helló, Mandelbrot!	92
	13.1. Reverse engineering UML osztálydiagram	92
	13.2. Forward engineering UML osztálydiagram	93
	13.3. BPMN	95
	13.3.1. Egy esettan	95
14	. Helló, Chomsky!	97
	14.1. Encoding	97
	14.2. OOCWC lexer	99
	14.3. l334d1c4	102
	14.4. Perceptron osztály	103

15. Helló, Stroustrup!	105
15.1. JDK osztályok	105
15.2. Hibásan működő	106
15.3. String osztály és másoló-mozgató szemantika	109
15.4. ESSZÉ: RSA titkosító eljárás	112
16. Helló, Gödel!	114
16.1. Gengszterek	114
16.2. Custom allokátor	114
	117
16.4. Alternatív Tabella rendezése	118
17. Helló, !	120
17.1. OOCWC Boost ASIO hálózatkezelése	120
17.2. SamuCam	121
17.3. BrainB	123
17.4. FUTURE tevékenység editor	124
18. Helló, Calvin!	126
18.1. MNIST	126
	128
18.3. Androig telefonra a TF objektum detektálója	129
	132
IV. Irodalomjegyzék	134
18.5. Általános	135
18.6. C	135
18.7. C++	135
18.8. Lisp	135

Táblázatok jegyzéke



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 allo-kálni igény szerint pár robot programozót a felhőből? A programozók dolgozók lesznek vagy papok? Ki tudhatná ma.

Mindenesetre 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 gyerekeknek, 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 gyerekeknek, 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 mást 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.



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 forrása:

Egy processzorszál 0%-os használata:

Ahhoz, hogy egy program futtatása közben megközelítőleg 0%-os processzorhasználatot kapjunk sleep (1) rendszerhívást kell használjuk. Ezzel a paranccsal az argumentumként megadott számú miliszekundumig jelezzük az operációsrendszernek, hogy nem szeretnénk a processzort használni.

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    for (;;)
    {
        sleep(1);
    }
    return 0;
}
```

Egy processzorszál 100%-os használata:

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    for (;;)
    {}
```

```
return 0;
}
```

Ehhez a feladathoz egy egyszerű üres for ciklusra van szükségünk, mivel ilyenkor az OS úgy érzékeli, hogy rengeteg számolnivalója van, ezért sok processzoridőt ad a programnak. Ha használjuk a sleep(1) parancsot, akkor az OS tudja, hogy 1 milliszekundumig a processzornak nincs dolga. Tehát hiában van 1 paranccsal több a kódban, mégsem használja a processzort.

Minden processzorszál 100%-os használata:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
int x=0;
#pragma omp parallel
while (x<1) {
}
}</pre>
```

Ahhoz, hogy a számítógépünk processzorát 100%-osan terheljük egy végtelen ciklussal csatolni kell az "omp.h" könyvtárat a programkódban, majd fordításkor \$gcc -fopenmp ciklus.c -o ciklus parancsot kell használni.

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 videó:

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 vlgtelen 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 épőlő 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.

Ilyen program nem létezik, ahogy azt Alan Turing is bebizonyította

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:

Két változó értékét logikai utasítás, kifejezés vagy segédváltozó nélkül egy egyszerű matematikai példákkal lehet a következőképen

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int a = 5;
    int b = 10;
    a = a + b;
    b = a - b;
    a = a - b;
    return 0;
}
```

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 videókon.)

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

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
#include <curses.h>
#include <unistd.h>

int
```

```
main ( void )
    WINDOW *ablak;
    ablak = initscr ();
    int x = 0;
    int y = 0;
    int xnov = 1;
    int ynov = 1;
    int mx;
    int my;
    for (;; ) {
        getmaxyx ( ablak, my , mx );
        mvprintw ( y, x, "O" );
        refresh ();
        usleep ( 100000 );
        x = x + xnov;
        y = y + ynov;
        if (x \ge mx-1) { // elerte-e a jobb oldalt?
            xnov = xnov * -1;
        if ( x \le 0 ) { // elerte-e a bal oldalt?
            xnov = xnov * -1;
        }
        if ( y<=0 ) { // elerte-e a tetejet?</pre>
            ynov = ynov * -1;
        }
        if ( y>=my-1 ) { // elerte-e a aljat?
            ynov = ynov \star -1;
        }
    }
    return 0;
```

A feladat célja, hogy olyan függvényt írjunk, ami egy labda pattogását imitálja úgy, hogy az ne hagyja el a terminált. A "labda" lépéseinek sűrűségét az usleep(x) paranccsal változhtathatjuk, ami a függvény futását késleteti az argumentumként megadott mikroszekundumnyi értékkel. Ez segít abban, hogy a pattogás az emberi szemnek is látható legyen. A működéshez szükség van az ncurses könyvtár csatolásásra, majd fordításkor is meg kell adnunk kapcsolónak (-lncurses). A clear() függvény opcionális, meghí-

vásával a képernyőn csak egy labda lesz látható, nem fog rajzolni. A kiiratáshoz a mvprintw függvényt használjuk, ami a megadott koordinátáknak megfelelő helyen iratja ki a karatkert a képernyőn.

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:

```
#include <stdio.h>
int main()
{
  unsigned long int a = 1, count = 0;

  do
      count++;
  while (a <<= 1);
  printf("Szóhossz: %d.\n", count);
  return 0;
}</pre>
```

A fenti kódrészlet az adott szó hosszát bitenkénti eltolással számolja meg. Egy változó értékét beállítjuk egyre, majd egy ciklusban addig shifteljük a szót balra, ameddig lehet, majd megszámoljuk, hogy hányszor lett eltolva.

2.6. Helló, Google!

Írj olyan C programot, amely egy 4 honlapból álló hálózatra kiszámolja a négy lap Page-Rank értékét! Megoldás videó:

Megoldás forrása:

A Google internetes keresőmotor legfontosabb eleme a PageRank algoritmus, amit Larry Page és Sergey Brin fejlesztettek 1998-ban. Alapelve az, hogy egy adott oldal annál jobb, minél több oldal mutat rá és a rá mutató oldalra mennyi mutatóval rendelkező oldal mutat.

Kezdetben minden oldal egy egységnyi ponttal ("szavazattal") rendelkezzik, amit eloszt azok között az oldalak között, amikre hivatkozik és a más oldalaktól kapott szavazatot is továbbosztja. Tehát minél több szavazatot kap egy oldal, annál fontosabb, de figyelembe kell venni, hogy a szavazatot leadó oldal mennyire fontos.

Forráskód 4 honlapra:

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
void kiir(double tomb[], int db);
double tavolsag(double pagerank[], double pagerank_temp[], int db);
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 };
  for (;;) {
    for (int i = 0; i < 4; i++)
      PR[i] = PRv[i];
    for (int i = 0; i < 4; i++) {</pre>
      double tmp = 0.0;
      for (int j = 0; j < 4; j++) {
       tmp += L[i][j] * PR[j];
        PRv[i] = tmp;
      }
    if (tavolsag(PR, PRv, 4) < 0.000001)</pre>
      break;
  }
 kiir(PR, 4);
  return 0;
void kiir(double tomb[], int db)
  for (int i = 0; i < db; i++)</pre>
    printf("PageRank [%d]: %lf\n", i, tomb[i]);
```

A programban található egy végtelen ciklus, ami csak akkor fejeződik be, ha a távolság nagyobb, mint 0.0000001.

```
if (tavolsag(PR, PRv , 4) < 0.00000001)
break;</pre>
```

A mátrixunk egy 4x4-es tömb lesz, ami tárolja, hogy ki mutat kire. Példáula ha a mátrix első sorában található szám 1-es, az azt jelenti, hogy az első sorelem mutat az első oszlopelemre.

A matematikai számítások elvégzéséhez csatolnunk kell a stdio és a math könyvtárakat.

A kiir eljárás paraméterei double és int típusú tömbök. Feladata, hogy for i=0-tól db-ig kiírja a tömb i-edik elemét.

```
language="C">
double tavolsag( double PR[], double PRv[], int n)
{
  int i;
  double osszeg=0.0;

  for(i =0; i<n; ++i)
    osszeg+= (PRv[i] - PR[i]) * (PRv[i]-PR[i]);
  return sqrt (osszeg);
}</pre>
```

A fenti kódcsipet kiszámolja az osszeg változó értékének, a Prv és a PR tömbök i-edik elemeinek különbségének szorzatát. A PR mátrix az aktuális oldal pagerank-jét a PRv mátrix pedig az egy körrel korábbi értékeket tartalmazza. A függvény végén megkapjuk az összeg változó négyzetgyökét.

Ami a fő matematikai számítást végzi, az a pagerank függvény.

```
void pagerank(double T[4][4]) {
  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};
int i, j;
for(;;) {
  for (i=0; i<4; i++) {</pre>
    PR[i] = 0.0;
    for (j=0; j<4; j++) {
      PR[i] = PR[i] + T[i][j]*PRv[j];
    }
  }
    if (tavolsag(PR, PRv, 4) < 0.0000000001)</pre>
      break;
    for (i=0;i<4; i++) {</pre>
      PRv[i]=PR[i];
    }
}
kiir (PR, 4);
```

Kezdetben a PR tömb minden értéke 0, a folyamat után ez a tömb fogja tartalmazni az eredményeket.

A main() függvényben hozzuk létre az oldalakat szimbolizáló 4x4-es mátrixainkat (tömbeinket). A tömbök mind különféle eseteket szimbolizálnak. A pagerank függvény meghívásra kerül mindhárom alkalommal más és más mátrixokkal a lehetséges eseteket reprezentálva.

A kimenet, ha az egyik oldal nem mutat semmire sem:

```
Amikor az egyik oldal semmire sem mutat:
PageRank [0]: 0.000000
PageRank [1]: 0.000000
PageRank [2]: 0.000000
PageRank [3]: 0.000000
```

A kimenet, ha az egyik oldal önmagára mutat:

```
Amikor az egyik oldal csak magára mutat:
PageRank [0]: 0.000000
PageRank [1]: 0.000000
PageRank [2]: 0.000000
PageRank [3]: 1.000000
```

Végül, eredeti értékekkel

```
PageRank [0]: 0.090909
PageRank [1]: 0.545454
PageRank [2]: 0.272728
PageRank [3]: 0.090909
```

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

Ikerprímeknek azokat a prímszámokat(csak önmagával és 1-gyel osztható) nevezzük, melyek különbsége 2.

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...



3. fejezet

Helló, Chomsky!

3.1. Decimálisból unárisba átváltó Turing gép

Állapotátmenet gráfjával megadva írd meg ezt a gépet!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
  printf
      ("Adj meg egy számot deciámlis formában: ");

  unsigned int in = 0;
  scanf("%d", &in);

  for (int i = 0; i < in; ++i)
      printf((i % 5) ? "|" : " |");

  printf("\n");

  return 0;
}</pre>
```

Unáris számrendszer olyan számrendszer, ahol a számokat vonalakkal ('l') jelöljük, tehát például a 3-at unárisan III-nak írjuk fel. Ez a program mindössze annyit csinál, hogy bekér egy számot decimális alakban és átalakítja őket unáris számrendszerbeli számokká. A vonalakat a program ötös csoportokba rendezi.

A kódon túl sok magyaráznivaló nincs. A lényegi része az alábbi for ciklus:

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

```
printf((i % 5) ? "|" : " |");
```

Láthatjuk, hogy a ciklus 0-tól, in(bekért szám)-ig ismétlődik. Minden ismétlődéskor rajzol egy 'l' szimbólumot. Ha a szám 5-tel osztva maradékosan egyenlő 0-val akkor a következő 'l' szimbólum előtt ír egy szóközt, így csoportosítja 5-ös csoportkora, a kimenet így nem ömlesztett, tisztán olvasható.

3.2. Az aⁿbⁿcⁿ nyelv nem környezetfüggetlen

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

Megoldás forrása:

I. Legyenek S, X, Y változók. Legyen a, b, c konstansok.

```
S \rightarrow abc, S \rightarrow aXbc, Xb \rightarrow bX, Xc \rightarrow Ybcc, bY \rightarrow Yb, Ay \rightarrow aax, Ay \rightarrow aa
```

```
S
aXbc
abXc (Xc -> Ybcc)
abYbcc
```

- S (S->aXbc)
- aXbc (Xb->bX)
- abXc (Xc->Ybcc)
- abYbcc (bY->Yb)
- aYbbcc (aY->aa)
- aabbcc
- II. Legyenek S, X, Y változók. Legyen a, b, c konstansok.

```
A \to aAB, A \to aC, CB \to bCc, cB \to Bc, C \to bc
```

- A (A->aAB)
- $aAB (A\rightarrow aC)$
- aaCB (CB->bCc)
- aaabCc (C->bc)
- aabbcc

A Chomsky-féle nyelvosztályok kitalálója az 50-es években tevékenykedő nyelvész, Noam Chomsky. A fenti példa bizonyítja, hogy aⁿbⁿcⁿ nem környezetfüggetlen, hiszenk kétféleképen is meg tudtuk adni.

3.3. Hivatkozási nyelv

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

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
int main()
{
  for(int i = 0; i < 100; i++)
    {
     printf("IDK\n");
    }
  return 0;
}</pre>
```

A fenti kód C99-es fordítóval hibátlanul lefordul és működik, C89-cel azonban már nem. A hiba a for ciklusban deklarált változóval van, ami csak a későbbi (C99) verzióval kompatibilis. Ahhoz, hogy C89-cel is működjön, a számlálót a ciklus előtt kell deklarálni.

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 használjunk, azaz óriások vállán álljunk és ne kispályázzunk!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include <stdio.h>
%}
%option noyywrap

%%
[-+]?([0-9]*\.[0-9]+|[0-9]+) {
        printf("Valos szam: %s\n", yytext);
     }
.|\n {}
%%
```

```
int main(void)
{
  yylex();
  return 0;
}
```

A fenti kód egy lexikális elemző, ami megszámolj a bemenetre érkező valós számokat. Ezt "óriások vállán állva", lexert használva érjük el - csak megadjuk a definíciót és hagyjuk, hogy a program tegye a dolgát. [-+]? ($[0-9]*\.[0-9]+|[0-9]+)$ jelentése, hogy bármely szám nullátol kilencig, bárhányszoros előfordulása érvényes. A következő sorban az . $|\n$ {} utasítással minden más bemenetet ignorálunk.

3.5. I33t.I

Lexelj össze egy 133t ciphert!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
. . .
응응
"a"
      { printf("4");
                                }
" C "
      { printf("k");
"e"
      { printf("3");
" o "
      { printf("0");
"i"
      { printf("1");
" t. "
      { printf("7");
"q"
      { printf("kw");
"A"
      { printf("/-\\");
"B"
      { printf("13");
"C"
      { printf("K");
"E"
      { printf("3");
" I "
      { printf("1");
"V"
       { printf("\\/");
"bye"
                 { printf("bai");
"and"
                  { printf("nd");
"dude"
                  { printf("d00d");
[...]
.|\n { printf("%s", yytext);
응응
. . .
```

Óriások vállán állni sokkal egyszerűbb, mint magunknak megírni mindent. Ez a kód kiválóan szemlélteti ezt. Egyszerű szabályokkal megadjuk, hogy az adott bemenetre mit adjon vissza a program, minden másat pedig írjon le változatlanul. Ha ezt önállóan szeretnénk megoldani, akkor magunknak kellene olvasni a bemenetet és keresni a felcserélendő karakterláncokat.

A %% jelek között definiáljuk a szabályokat, hogy adott bemenetre milyen kimenetet adjon. Ha "nem állnánk óriások vállán", akkor ezt rengeteg elágazással tehetnénk csak meg. Bal oldalon " " jelek között találjuk a várt bemenetet, amit ezután { printf("*a_kívánt_kimenet* ");} a standard kimenetre kiíró utasításban található " " közötti karakterre vagy karakterláncra cserélünk.

Kimenet:

```
hello, world!
h3110, w0rld!
what's up?
wut's up?
this is so cool!
th1s 1s s0 kewl!
what's up mate?
wut's up m8?
hey dude!
h3y d00d!
loveu
10/3u
Using a lexer is fun!
Uslng 4 13x3r 1s fvn!
```

3.6. A források olvasása

Amennyiben nem jól értelmeztem a feladatot és a megoldás helytelen, akkor elhasználnám rá 1 passzolási lehetőségemet, viszont, ha jó, akkor kiváltanék vele egy mulasztást (kiszabott határidőben nem elkészült feladatot).

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

```
if(signal(SIGINT, jelkezelo) == 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 jelkezelo 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.
```

```
ii.
for(i=0; i<5; ++i)</pre>
```

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

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

vi. printf("%d %d", f(a, ++a), f(++a, a));

vii. printf("%d %d", f(a), a);

viii. printf("%d %d", f(&a), a);</pre>
```

Megoldás forrása:

Megoldás videó:

I.

A SIGINT jelkezelő figyelembe van véve, tehát a jelkezelo függvény végzi a jelkezelést. A jelkezelo függvény egy void típusú függvény, amiben egy egyszerű kiiratás van (printf("")). A programot CTR+C paranccsal hiába próbáljuk megszakítani, nem működik. A leállításhoz egy új terminált kell indítani, abban megkeresni a program PID-jét (Process ID) és a sudo kill -s PID paranccsal leállítani.

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

void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

int main()
{
    for(;;)
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }
    return 0;
}
```

II.

Elvégzünk néhány változtatást, feltöltjük a ciklusmagot, így az már nem végtelen lesz. A ciklusváltozó értékét prefix növeljük, így az általa utolsónak felvett érték a 4 lesz.

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>
void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

    int main()
    {
    int i;
        for(i=0; i<5; ++i)
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }

    printf("\n");
    return 0;
}</pre>
```

III.

Az előző kódhoz képest a változás csupán a ciklusmagban van, a változó értékét postfix növeljük, így az általa utolsónak felvett érték 5 lesz.

IV.

Itt a tomb tömb első 5 elemét 1-gyel növeljük, azonban a tomb[i]=i++ hibás lehet, más gépeken vagy más fordítókkal futtatva más értékeket adhat vissza, mivel rossz a végrehajtási sorrendje.

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

void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

int main()
{
    for(i=0; i<5; tomb[i] = i++)]
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }
    return 0;
}</pre>
```

V.

Ez a ciklus 0-tól n-ig tart. n-re az 's' pointer mutat, aminek az értéke a 'd' pointerre mutat. A pointereket 1-gyel léptetjük és minden iteráció végén növeljük 'i' értékét 1-gyel

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

void jelkezelo()
{
    printf("____SZÖVEG____\n");
}

int main()
{
    for(i=0; i<n && (*d++ = *s++); ++i)
    {
        if(signal(SIGINT, jelkezelo)==SIG_IGN)
            signal (SIGINT, SIG_IGN);
    }
    return 0;
}</pre>
```

VI.

A program hibája, hogy a kiértékelési sorrendet előre határozza meg. Kiíratunk 2 egészet, aminek f (a, ++a), f (++a, a) a meghatározója.

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

VII.

f és 'a' változó által kiírt egészek.

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

VIII.

A kiértékelési sorrend ismét felborul, mivel az f közvetlenül tudja változtatni az 'a' változó értékét.

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

3.7. Logikus

Hogyan olvasod természetes nyelven az alábbi Ar nyelvű formulákat?

```
$(\forall x \exists y ((x<y)\wedge(y \text{ prim})))$
$(\forall x \exists y ((x<y)\wedge(y \text{ prim}))\wedge(SSy \text{ prim})) \\
)$
$(\exists y \forall x (x \text{ prim}) \supset (x<y)) $
$(\exists y \forall x (y<x) \supset \neg (x \text{ prim}))$</pre>
```

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

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

A LaTeX egy szövegformáló szoftver, amit matematikusok előszeretettel használnak. A fent látható sorokat beillesztjük egy szöveges állományba, majd segédprogram segítségével az alábbi módon futtatjuk.

```
$ pandoc -t latex logikus.tex -o logikus.pdf
```

Ez létrehoz kimenetként egy képet, amit a fent leírtak szerint formáz meg.

Az Ar nyelv egy elsőrendű logikai nyelv.

A fent leírtak a következőket jelentik:

- -a prímszámok száma végtelen;
- -az ikerprímek száma végtelen;
- -a prímszámok száma véges;
- -a prímszámok száma véges.

3.8. Deklaráció

Vezesd be egy programba (forduljon le) a következőket:

- egész
- egészre mutató mutató
- egész referenciája
- egészek tömbje
- egészek tömbjének referenciája (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;
int *b = &a;
int &r = a;
int c[5];
```

```
int (&tr)[5] = c;
```

```
int *d[5];
```

```
int *h ();
```

```
int *(*1) ();
```

```
int (*v (int c)) (int a, int b)
```

```
int (*(*z) (int)) (int, int);
```

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include "stdio.h"
int main()
  int a; // egész
  int *b = &a; // egészre mutató mutató
  int &r = a; // egész referenciája
  int c[5]; // egészek tömbje
  int (&tr)[5] = c; // egészek tömbjének referenciája (nem az első elemé)
  int *d[5]; // egészre mutató mutatók tömbje
  int *h (); // egészre mutató mutatót visszaadó függvény
  int *(*1) (); // egészre mutató mutatót viszaadó függvényre mutató 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
  return 0;
```

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...



4. fejezet

Helló, Caesar!

4.1. double *** háromszögmátrix

Megoldás videó:

```
printf("%p\n", tm[0]);
    for (int i = 0; i < nr; ++i)
        for (int j = 0; j < i + 1; ++j)
            tm[i][j] = i * (i + 1) / 2 + j;
    for (int i = 0; i < nr; ++i)</pre>
        for (int j = 0; j < i + 1; ++j)
            printf ("%f, ", tm[i][j]);
        printf ("\n");
    tm[3][0] = 42.0;
    (*(tm + 3))[1] = 43.0; // mi van, ha itt hiányzik a külső ()
    \star (tm[3] + 2) = 44.0;
    *(*(tm + 3) + 3) = 45.0;
    for (int i = 0; i < nr; ++i)</pre>
        for (int j = 0; j < i + 1; ++j)
           printf ("%f, ", tm[i][j]);
        printf ("\n");
    }
    for (int i = 0; i < nr; ++i)</pre>
        free (tm[i]);
    free (tm);
   return 0;
}
```

Ez a feladat a C egyik funkciójára világít rá, ami a dinamikus memóriakezelés. Létrehozunk egy háromszögmátrixot matrix **, amit a fordítónak hála más módon is leírhatunk, így nem kell foglalkozni a mutató- és címaritmetikával foglalkozni.

A kód elején megadjuk a kétdimenziós tömb méretét, majd lefoglaljuk a memóriában a helyet a háromszögmátrixhoz (matrix), majd lefoglalunk a sorok számával megegyező számú tömböt, amik szintén tartalmazni fognak az oszlopok számával megegyező számú tömböt.

https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/doublecscs.png

Kimenetként a következőt kapjuk:

```
$
Mutato cime: 0x7fffbc435de0
Sorok tombjenek cime: 0x5567bca69670
Elso sor cime: 0x5567bca696a0
|1.00 0.00 0.00 0.00 |
|2.00 1.00 0.00 0.00 |
```

Láthatjuk, hogy a kapott mátrixunk felső háromszög alakú, ami azt jelenti, hogy a főátló fölötti értékek mindegyike 0-val egyenlő.

4.2. C EXOR titkosító

Írj egy EXOR titkosítót C-ben!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#define MAX_KEY_SIZE 100
#define BUFFER_SIZE 256

char key[MAX_KEY_SIZE];
char buffer[BUFFER_SIZE];

int key_index = 0, read_bytes = 0;
int key_size = strlen(argv[1]);

strncpy(key, argv[1], MAX_KEY_SIZE);

while ((read_bytes = read(0, (void *)buffer, BUFFER_SIZE))) {
   for (int i = 0; i < read_bytes; i++) {
     buffer[i] ^= key[key_index];
     key_index = (key_index + 1) % key_size;
   }

   write(1, buffer, read_bytes);
}</pre>
```

Ez egy elég egyszerű titkosító program. A bemeneten érkező szövegen karakterenként végi el a XOR utasítást, majd a kapott titkosított szöveget kiírja fájlba vagy a standard kimenetre, de a működéshez szükség van a kulcsra.

A kód elején definiáljuk a kulcs maximum hosszát, valamit a buffer méretét, aztán ezeket az értékeket használjuk fel a key valamint a buffer karakterláncok méretének megadásához.

A két egymásba ágyazott ciklus hivatott arra, hogy a bemenetet addig olvassuk, ameddig az tart, valamint rögtön törjük ^(XOR) operátorral.

Mivel a bemenetet a key tömb key_indexe-edik eleme szerint törjük, csak a megfelelő kulcs segítségével kapunk jó kimenetet, egyébként a kapott kódolt szöveg dekódolhatatlan lesz.

4.3. Java EXOR titkosító

Írj egy EXOR titkosítót Java-ban!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
import java.util.*;
class XorEncode {
  public static void main(String[] args) {
    String kulcs = "";
   if(args.length > 0) {
      kulcs = args[0];
    } else {
      System.out.println("Kulcs nelkul nem titkositok!");
      System.out.println("Hasznalat: java XorEncode.java [kulcs]");
      System.exit(-1);
    Scanner sc = new Scanner(System.in);
    String str = "";
    while(sc.hasNext()) {
     str = sc.next();
      System.out.println(xor(kulcs, str));
    }
  }
  public static String xor(String kulcs, String s) {
    StringBuilder sb = new StringBuilder();
    for(int i = 0; i < s.length(); i++) {</pre>
      sb.append((char) (s.charAt(i) ^ kulcs.charAt(i % kulcs.length())));
   return sb.toString();
  }
```

A program ugyúgy működik, mint a C-s változata. Az argumentumok közül kiolvassa a kulcsot majd a bemeneten érkező szövegen végrehajtjuk a XOR utasítást, a kimenetet pedig egy szöveges fájlba tesszük. A Java a C-vel szemben egy objektum orientált programozási nyelv, nincs benne memóriakezelés, ami miatt jóval egyszerűbb, viszont szintaxisban vannak hasonlóságok a C-vel.

4.4. C EXOR törő

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

Megoldás videó:

```
#define MAX_TITKOS 4096
#define OLVASAS_BUFFER 256
#define KULCS_MERET 8
#define _GNU_SOURCE
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
double atlagos_szohossz(const char *titkos, int titkos_meret);
int tiszta_lehet(const char *titkos, int titkos_meret);
void exor(const char kulcs[], int kulcs_meret, char titkos[],
    int titkos_meret, char *buffer);
void exor_tores(const char kulcs[], int kulcs_meret, char titkos[],
    int titkos_meret);
int main(void)
  char titkos[MAX_TITKOS];
  char *p = titkos;
  char *kulcs;
  // titkos fajt berantasa
  int olvasott_bajtok;
  while ((olvasott_bajtok =
    read(0, (void *)p,
         (p - titkos + OLVASAS_BUFFER <</pre>
          MAX_TITKOS) ? OLVASAS_BUFFER : titkos +
         MAX_TITKOS - p)))
    p += olvasott_bajtok;
  // maradek hely nullazasa a titkos bufferben
  for (int i = 0; i < MAX_TITKOS - (p - titkos); ++i)</pre>
    titkos[p - titkos + i] = ' \setminus 0';
  int ii, ki, ji, li, mi, ni, oi, pi;
#pragma omp parallel for private(kulcs, ii, ki, ji, li, mi, ni, oi, pi) \leftrightarrow
  shared(p, titkos)
  // osszes kulcs eloallitasa
  for (ii = '0'; ii <= '9'; ++ii)</pre>
```

```
for (ji = '0'; ji <= '9'; ++ji)
 for (ki = '0'; ki <= '9'; ++ki)</pre>
    for (li = '0'; li <= '9'; ++li)</pre>
      for (mi = '0'; mi <= '9';</pre>
           ++mi)
        for (ni = '0';
            ni <= '9'; ++ni)
          for (oi = '0';
               oi <=
               191;
               ++oi)
            for (pi = '0'; pi <= '9'; ++pi) {
              if ((kulcs = (char *)malloc(sizeof(char) * KULCS_MERET)) ←
                 == NULL) {
               printf
                    ("Memoria (kulcs) faliora\n");
                exit(-1);
              }
              kulcs
                  [0]
                  =
                  ii;
              kulcs
                  [1]
                  =
                  ji;
              kulcs
                  [2]
                  =
                  ki;
              kulcs
                  [3]
                  =
                 li;
              kulcs
                  [4]
                  =
                  mi;
              kulcs
                  [5]
                  =
                  ni;
              kulcs
                  [6]
                  =
                  oi;
              kulcs
                  [7]
```

```
pi;
                  exor_tores
                       (kulcs,
                       KULCS_MERET,
                       titkos,
                       titkos);
                }
 return 0;
double atlagos_szohossz(const char *titkos, int titkos_meret)
 int sz = 0;
 for (int i = 0; i < titkos_meret; ++i) {</pre>
   if (titkos[i] == ' ') {
     ++sz;
   }
  }
 return (double) titkos_meret / sz;
int tiszta_lehet(const char *titkos, int titkos_meret)
 // a tiszta szoveg valszeg tartalmazza a gyakori magyar szavakat
  // illetve az átlagos szóhossz vizsgálatával csökkentjük a
 // potenciális töréseket
  double szohossz = atlagos_szohossz(titkos, titkos_meret);
  return szohossz > 3.0 && szohossz < 9.0</pre>
      && strcasestr(titkos, "hogy") && strcasestr(titkos, "nem")
      && strcasestr(titkos, "ne")
      && strcasestr(titkos, "az") && strcasestr(titkos, "ha");
}
void exor(const char kulcs[], int kulcs_meret, char titkos[],
   int titkos_meret, char *buffer)
 int kulcs_index = 0;
 for (int i = 0; i < titkos_meret; ++i) {</pre>
   buffer[i] = titkos[i] ^ kulcs[kulcs_index];
    kulcs_index = (kulcs_index + 1) % kulcs_meret;
 }
}
```

```
void exor_tores(const char kulcs[], int kulcs_meret, char titkos[],
   int titkos_meret)
{
  char *buffer;
  if ((buffer =
       (char *)malloc(sizeof(char) * titkos_meret)) == NULL) {
    printf("Memoria (buffer) faliora\n");
    exit(-1);
  }
  exor(kulcs, kulcs_meret, titkos, titkos_meret, buffer);
  if (tiszta_lehet(buffer, titkos_meret)) {
    printf
        ("Kulcs: [%c%c%c%c%c%c%c%c]\nTiszta szoveg: [%s]\n",
         kulcs[0], kulcs[1], kulcs[2], kulcs[3], kulcs[4],
         kulcs[5], kulcs[6], kulcs[7], buffer);
  }
  free (buffer);
```

Ez a program egy bruteforce algoritmus segítségével fejti vissza a 4.2-es feladat után kapott kódolt szöveget. Mivel ez egy hosszú folyamat, ezért a minél gyorsabb futás érdekében használjuk az OpenMP-t. A bemenetről olvasott szavak hosszának vizsgálása után a keresi a leggyakoribb magyar szavakat és kiírja őket kimenetre.

A bemenetet olvasva a szavak hosszának vizsgálata után keresi a leggyakoribb magyar szavakat, amennyiben a szó hossza megfelel egy bizonyos értékhatárnak. Ha talál ilyen szavakat, azt kiírja kimenetre. (meg, van, vagy, és, volt, már, hogy, stb).

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

Ebben a feladatban egy neurális hálót építünk fel, ami úgy működik, hogy megadjuk neki, hogy milyen bemenetre milyen kimenetet adjon vissza majd ő ezt megpróbálja mesterségesen utánozni. A program futtatásakor a kimenetről a kimenetet vizualizálva kapjuk meg. A programnak 149 lépés alatt sikerült megtanulnia a neurális hálónkat az OR utasításra. A matematikai számításokat a neuralnet nevű könyvtár végezte.

4.6. Hiba-visszaterjesztéses perceptron

C++

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

```
#include "ml.hpp"
#include <iostream>
#include <png++/png.hpp>
int main(int argc, char **argv) {
  png::image<png::rgb_pixel> image(argv[1]);
  int size = image.get_width() * image.get_height();
  Perceptron *p = new Perceptron(3, size, 256, 1);
  double *image_d = new double[size];
  for(int i = 0; i < image.get_width(); i++)</pre>
    for(int j = 0; j < image.get_height(); j++)</pre>
      image_d[i*image.get_width() + j] = image[i][j].red;
  double value = (*p)(image_d);
  std::cout << value << std::endl;</pre>
  delete p;
  delete[] image_d;
  return 0;
```

A program kódja viszonylag egyszerű, nem tartalmaz semmiféle trükköt. A mandelbrot feladat által generált png-t vizsgálja pixelről pixelre és számolja a piros színű pixeleket, kimenetként pedig megkapjuk, hogy az adott képnek hány százalékát alkotják piros pixelek.

5. fejezet

Helló, Mandelbrot!

5.1. A Mandelbrot halmaz

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Program forráskódja:

```
#include <png++/png.hpp>
#define N 500
#define M 500
#define MAXX 0.7
#define MINX -2.0
#define MAXY 1.35
#define MINY -1.35
void GeneratePNG( int tomb[N][M])
    png::image< png::rgb_pixel > image(N, M);
    for (int x = 0; x < N; x++)
        for (int y = 0; y < M; y++)
             image[x][y] = png::rgb_pixel(tomb[x][y], tomb[x][y], tomb[x][y \leftrightarrow
                ]);
    image.write("kimenet.png");
struct Komplex
    double re, im;
} ;
```

```
int main()
{
    int tomb[N][M];
    int i, j, k;
    double dx = (MAXX - MINX) / N;
    double dy = (MAXY - MINY) / M;
    struct Komplex C, Z, Zuj;
    int iteracio;
    for (i = 0; i < M; i++)</pre>
        for (j = 0; j < N; j++)
            C.re = MINX + j * dx;
            C.im = MAXY - i * dy;
            Z.re = 0;
            Z.im = 0;
            iteracio = 0;
            while(Z.re * Z.re + Z.im * Z.im < 4 && iteracio++ < 255)</pre>
                 Zuj.re = Z.re * Z.re - Z.im * Z.im + C.re;
                Zuj.im = 2 * Z.re * Z.im + C.im;
                 Z.re = Zuj.re;
                Z.im = Zuj.im;
            }
            tomb[i][j] = 256 - iteracio;
       }
    }
    GeneratePNG(tomb);
   return 0;
}
```

Make file

```
all: mandelbrot clean
mandelbrot.o: mandelbrot.cpp
  @g++ -c mandelbrot.cpp 'libpng-config --cflags'
```

```
mandelbrot: mandelbrot.o
  @g++ -o mandelbrot mandelbrot.o 'libpng-config --ldflags'

clean:
  @rm -rf *.o
  @./mandelbrot
  @rm -rf mandelbrot
```

A Mandelbrot halmaz egy olyan komplex halmaz, amely illeszkedik a $f_c(z) = z^2 + c$ függvény képére, s nullától iterálva nem divergál, tehát a $f_c(0), f_c(f_c(0)), \ldots$ abszolútértekben korlátos. A program alapjául a png++ könyvtár szolgál. Ebben a feladatban nem használjuk az std::complex osztályt, hanem magunknak hozunk létre egy struktúrát, ami tartalmazza az imaginárius és képzetes egységet, amiket double változókban tárolunk. Ezután megadunk egy halmazt, amire az egyenletünk illeszkedik és az ennek megfelelő pixeleket kiszínezzük.

GeneratePNG függvény felelős a kimeneti png létrehozásáért.

A kimenet ezen a linken található: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/mandelbrot.png

5.2. A Mandelbrot halmaz a std::complex osztállyal

```
#include <png++/png.hpp>
#include <complex>
const int N = 500;
const int M = 500;
const double MAXX = 0.7;
const double MINX = -2.0;
const double MAXY = 1.35;
const double MINY = -1.35;
void GeneratePNG(const int tomb[N][M])
{
    png::image< png::rgb_pixel > image(N, M);
    for (int x = 0; x < N; x++)
        for (int y = 0; y < M; y++)
            image[x][y] = png::rgb_pixel(tomb[x][y], tomb[x][y], tomb[x][y] \leftrightarrow
                ]);
    image.write("kimenet.png");
int main()
```

```
int tomb[N][M];
    double dx = ((MAXX - MINX) / N);
    double dy = ((MAXY - MINY) / M);
    std::complex<double> C, Z, Zuj;
    int iteracio;
    for (int i = 0; i < M; i++)
        for (int j = 0; j < N; j++)
      C = \{MINX + j * dx , MAXY - i * dy\};
            Z = 0;
            iteracio = 0;
            while (abs(Z) < 2 && iteracio++ < 255)
                Zuj = Z*Z+C;
                Z = Zuj;
            }
            tomb[i][j] = 256 - iteracio;
        }
    }
    GeneratePNG(tomb);
    return 0;
}
```

A program az előző feladatnak egy elegánsabb megoldása. Itt használjuk az std::complex osztályt, ami ad némi előnyt, de a végeredmény ugyanaz a kimenet lesz. Működési elve szintén annyi, hogy a Mandelbrot halmaznak megfeleő pixeleket kiszínezi.

Az std::complex osztállyal könnyedén reprezentálhatunk számokat a komplex számok halmazáról. Az osztályon belül sok előre deklarált változónak adhatunk értéket. PL: real - valós rész, imag - imaginárius rész, abs - komplex szám abszolút értéke, conj komplex szám konjugáltja. Az osztály használata a végeredményen nem változtat, csupán egy eszköz, ami megkönnyíti a programírást.

5.3. Biomorfok

Megoldás videó: https://youtu.be/IJMbgRzY76E

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

A biomorfok szoros kapcsolatban állnak a Mandelbrot halmazzal. Itt is létrehozunk egy make file-t és futtatjuk a programot, ami létrehoz egy bmorf.png képet az előzőhöz hasonló módon, de mivel az egyenletünk más ebből egyértelműen következik, hogy a kapott ábra is másogy fog kinézni. A formán kívül azonban az is szembeötlik, hogy ez az ábra már színes. Ezt úgy kapjuk meg, hogy az iteráció számát elosztjuk 255-tel, így RGB színezést kapunk.

Kimenet: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/bmorf.png

5.4. A Mandelbrot halmaz CUDA megvalósítása

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

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 iteréció bejárta z_n komplex számokat!

```
// frakablak.cpp
// Mandelbrot halmaz nagyító
#include "frakablak.h"
FrakAblak::FrakAblak(double a, double b, double c, double d,
                     int szelesseg, int iteraciosHatar, QWidget *parent)
                          : QMainWindow(parent)
{
    setWindowTitle("Mandelbrot halmaz");
    szamitasFut = true;
    x = y = mx = my = 0;
    this->a = a;
    this->b = b;
    this->c = c;
    this -> d = d;
    this->szelesseg = szelesseg;
    this->iteraciosHatar = iteraciosHatar;
    magassag = (int)(szelesseg * ((d-c)/(b-a)));
    setFixedSize(QSize(szelesseg, magassag));
    fraktal= new QImage(szelesseg, magassag, QImage::Format_RGB32);
```

```
mandelbrot = new FrakSzal(a, b, c, d, szelesseg, magassag, \leftrightarrow
       iteraciosHatar, this);
    mandelbrot->start();
FrakAblak::~FrakAblak()
   delete fraktal;
    delete mandelbrot;
void FrakAblak::paintEvent(QPaintEvent*) {
    QPainter qpainter(this);
    qpainter.drawImage(0, 0, *fraktal);
    if(!szamitasFut) {
        qpainter.setPen(QPen(Qt::white, 1));
        qpainter.drawRect(x, y, mx, my);
    qpainter.end();
void FrakAblak::mousePressEvent(QMouseEvent* event) {
    // A nagyítandó kijelölt területet bal felső sarka:
    x = event -> x();
    y = event->y();
    mx = 0;
    my = 0;
    update();
void FrakAblak::mouseMoveEvent(QMouseEvent* event) {
    // A nagyítandó kijelölt terület szélessége és magassága:
    mx = event -> x() - x;
    my = mx; // négyzet alakú
    update();
void FrakAblak::mouseReleaseEvent(QMouseEvent* event) {
    if(szamitasFut)
        return;
    szamitasFut = true;
   double dx = (b-a)/szelesseg;
```

```
double dy = (d-c)/magassag;
    double a = this -> a + x * dx;
    double b = this->a+x*dx+mx*dx;
    double c = this -> d - y * dy - my * dy;
    double d = this -> d - y * dy;
    this->a = a_i
    this->b = b;
    this->c = c;
    this->d = d;
    delete mandelbrot;
    \texttt{mandelbrot} = \texttt{new} \ \texttt{FrakSzal}(\texttt{a, b, c, d, szelesseg, magassag,} \quad \hookleftarrow
       iteraciosHatar, this);
    mandelbrot->start();
    update();
void FrakAblak::keyPressEvent(QKeyEvent *event)
    if(szamitasFut)
        return;
    if (event->key() == Qt::Key_N)
        iteraciosHatar *= 2;
    szamitasFut = true;
    delete mandelbrot;
    mandelbrot = new FrakSzal(a, b, c, d, szelesseg, magassag, \leftarrow
       iteraciosHatar, this);
    mandelbrot->start();
}
void FrakAblak::vissza(int magassag, int *sor, int meret)
   for(int i=0; i<meret; ++i) {</pre>
        QRgb szin = qRgb(0, 255-sor[i], 0);
        fraktal->setPixel(i, magassag, szin);
    update();
}
void FrakAblak::vissza(void)
  szamitasFut = false;
```

```
x = y = mx = my = 0;
```

Ehhez a feladathoz a QT Creator nevű progamot használjuk, mely egy multiplatform GUI építő szoftver.

A már meglévő Mandelbrot-halmaz kódhoz építünk felhasználói felületet. Használatához kijelöljük az újragenerálandó területet, ezzel érjük el a nagyítást.

A szükséges kiegészítő kódok itt találhatóak: https://sourceforge.net/p/udprog/code/ci/master/tree/source/labor/Qt/Frak/

5.6. Mandelbrot nagyító és utazó Java nyelven

Ehhez a feladathoz az OpenJFX 11 nevű szoftvert használni, ami a QT-hoz hasonló GUI építő szoftver.

A Mandelbrot nagyító és utazó JAVA nyelvű megvalósítása itt található: https://sourceforge.net/p/udprog/code/ci/master/tree/source/labor/Qt/Frak/



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:

A kód JAVA nyelven

```
#include <stdio.h>
        public class PolarGenerator {
   boolean nincsTarolt = true;
    double tarolt;
    public PolarGenerator() {
        nincsTarolt = true;
    public double kovetkezo() {
        if(nincsTarolt) {
            double u1, u2, v1, v2, w;
            do {
                u1 = Math.random();
                u2 = Math.random();
                v1 = 2 * u1 - 1;
                v2 = 2 * u2 - 1;
                w = v1*v1 + v2*v2;
            } while (w > 1);
```

```
double r = Math.sqrt((-2*Math.log(w))/w);

tarolt = r*v2;
nincsTarolt = !nincsTarolt;

return r*v1;

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

public static void main(String[] args) {
    PolarGenerator g = new PolarGenerator();
    for(int i=0; i<10; ++i)
        System.out.println(g.kovetkezo());
}</pre>
```

A kód C++-ban

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <cmath>
#include <ctime>
class PolarGen
public:
  PolarGen ()
   nincsTarolt = true;
   std::srand (std::time (NULL));
   ~PolarGen ()
  {
  }
  double 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;
  }
private:
 bool nincsTarolt;
  double tarolt;
};
int
main (int argc, char **argv)
 PolarGen pg;
  for (int i = 0; i < 10; ++i)
    std::cout << pg.kovetkezo () << std::endl;</pre>
  return 0;
```

Kezdetben deklarálunk a Polargen osztályt. A random szám generátort beállítjuk, hogy a legenerált számok ne legyenek nagyobbak 100-nál, a konstruktorban pedig a nincsTarolt boolean típusú változóval megadjuk, hogy még nincs eltárolt szám. A kovetkezo függvény vizsgálja meg, hogy van-e már eltárolt szám a konstruktorban, amennyiben ez hamis, legenerál kettőt, ebből ez egyiket eltárolja, és a nincsTarolt változót hamisra állítja, a másikkal pedig visszalép. Páratlanadik számú meghívás esetén az előző lépés másik számát adjuk vissza. Azt, hogy éppen milyen lépésnél járunk (páros/páratlan), a nincsTarolt logikai függvénnyel tartjuk számon.

A program futása után láthatjuk, hogy a program 10 véletlenszerű számot ad vissza normalizálva. A matematiaki háttér el van rejtve, de ez számunkra teljesen lényegtelen.

```
$ /java/bin/java polargen.java
-0.7353431820414118
-0.33784190028284766
0.7750031835316805
0.5524713543467192
-0.5380423283211784
1.512849268596637
2.7148874695500966
-0.23688836801277952
-0.3238588036816322
-0.7963150809415576
$ /java/bin/java polargen.java
-0.6566325405553158
```

```
0.40465899229436114

0.08634239512228409

-0.9470321445590416

0.1926238606249351

0.7705517022243931

0.9084531239664848

-1.4472688950554047

-1.6250659297425345

-0.7791586500972545
```

6.2. LZW

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

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/binfa.c

A LZWBinfa algoritmus a megadott bemenetifájlt alakítja át bináris formára, majd ebből egy fát épít. Ez egy igencsak elterjedt tömörítési eljárás. A működési elve a következő:

- ha 0-át kell beírni a fába, akkor megvizsgáljuk, hogy a csomópont tartalmaz-e 0 elemet * ha igen, akkor készítünk egy új csomópontot és az ő gyermekeként illesztjük be a nullát; * ha nem akkor betesszük a 0 gyermekének a nullát;
- 1-es esetén a lépések megegyeznek;

Használata a következőképpen néz ki, de hibás futtatás esetén ezt a programunk is kiírja: ./(fordított program neve) -bemenetifájl.kiterjesztés -o -kimenetifájl.kiterjesztés

A programot úgy kezdjük, mint bármelyik másikat, csatoljuk a használni kívánt függvénykönyvtárakat. Ezután létrehozzuk a binfa struktúrát. A struktúra tagjait a bal_nulla és jobb_egy mutatók alkotják. Ez követően jön létre az uj_elem, ami hibával tér vissza, ha nem foglal le elegendő helyet a binfánk számára. Itt deklaráljuk a függvényeket, amiket majd a main után definiálunk. A beolvasott bite-ok a b változóba kerülnek, majd létrejön gyoker, mint új elem, aminek rögtön értéket is adunk. Az építés rész, a fentebb említett bruteforce algoritmus alapján ezután következik. Ha a fenti szabályok értelmében új elemet kell létrehozni, akkor az uj_elem függvény hívódik meg és a létrehozott elemnek rögtön értéket is adunk, szabálynak megfelelően 0-át vagy 1-et. Ezt követően matematikai számítások történnek, a program itt számolja ki a fa szórását, átlahgát és íratja ki ezeket.

Mivel C nyelven írt programról van szó, nem hagyhatjuk ki a memóriakezelést. Ehhez tulajdonképpen 2 parancsot kell megfelelően használni: malloc - lefoglalja a helyet a binári fánknak és hogy elkerüljük a memóriaszivárgást, használnunk kell a free parancsot. Ezt a szabadit függvényben tesszük meg, itt szabadítjuk fel az elem változót.

6.3. Fabejárás

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

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Inorder bejárás

```
if(bejar == 0) {
   if (elem != NULL) {
        ++melyseg;
        kiir(elem->nullasGyermek(), os);
        for (int i = 0; i < melyseg; ++i)
            os << "---";
        os << elem->getBetu() << "(" << melyseg << ")" << std::endl;
        kiir(elem->egyesGyermek(), os);
        --melyseg;
   }
}
```

Postorder bejárás

```
else if(bejar == 1) {
   if (elem != NULL) {
        ++melyseg;
        kiir(elem->egyesGyermek(), os);
        for (int i = 0; i < melyseg; ++i)
            os << "---";
        os << elem->getBetu() << "(" << melyseg << ")" << std::endl;
        kiir(elem->nullasGyermek(), os);
        --melyseg;
   }
}
```

A z3a7.cpp alapból inorder járja be a binárif fánkat, ami azt jelenti, hogy először a bal oldali részt, aztán a gyökeret, majd a jobb oldali részt vizsgálja meg. A preorder bejárás során a gyökérrel kezdünk, majd a bal és a jobb oldali részt járjuk be. Postorder bejárásnál a bal-jobb-gyökér sorrendet követi a program. Amint látható a különböző bejárások során csak a gyökér bejárását toljuk jobbra vagy balra, a bal-jobb sorrend mindig megmarad.

Ahhoz, hogy a bejárás módját mi adjuk meg növelni kell az argumentumok számát, majd a futtatáskor megadott argumentumok alapján bejárni a fát. (1 = Inorder; 0 = Postorder).

A futtatás már a következő képen néz ki: ./binfa bemeneti_file -o kimeneti_file [0/1]

6.4. Tag a gyökér

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

Megoldás videó:

```
// z3a7.cpp
#include <iostream> // mert olvassuk a std::cin, írjuk a std::cout ←
   csatornákat
                 // mert vonunk gyököt a szóráshoz: std::sqrt
#include <cmath>
#include <fstream> // fájlból olvasunk, írunk majd
class LZWBinFa
{
public:
   LZWBinFa ():fa (&gyoker)
    }
    ~LZWBinFa ()
        szabadit (gyoker.egyesGyermek ());
        szabadit (gyoker.nullasGyermek ());
    void operator<< (char b)</pre>
        if (b == '0')
            if (!fa->nullasGyermek ())
            {
                Csomopont *uj = new Csomopont ('0');
                fa->ujNullasGyermek (uj);
                fa = &gyoker;
            }
            else
            {
                fa = fa->nullasGyermek ();
        // Mit kell betenni éppen, vagy '1'-et?
        else
        {
            if (!fa->egyesGyermek ())
            {
                Csomopont *uj = new Csomopont ('1');
                fa->ujEgyesGyermek (uj);
                fa = &gyoker;
            }
            else
            {
                fa = fa->egyesGyermek ();
```

```
}
    }
    void kiir (void)
       melyseg = 0;
        kiir (&gyoker, std::cout);
    int getMelyseg (void);
    double getAtlag (void);
    double getSzoras (void);
    friend std::ostream & operator<< (std::ostream & os, LZWBinFa & bf)</pre>
       bf.kiir (os);
        return os;
    void kiir (std::ostream & os)
       melyseg = 0;
       kiir (&gyoker, os);
    }
private:
    class Csomopont
    public:
        Csomopont (char b = '/'):betu (b), balNulla (0), jobbEgy (0)
        {
        };
        ~Csomopont ()
        {
        };
        Csomopont *nullasGyermek () const
           return balNulla;
        Csomopont *egyesGyermek () const
           return jobbEgy;
        void ujNullasGyermek (Csomopont * gy)
           balNulla = gy;
        void ujEgyesGyermek (Csomopont * gy)
            jobbEgy = gy;
```

```
char getBetu () const
           return betu;
    private:
        char betu;
        Csomopont *balNulla;
        Csomopont *jobbEgy;
        Csomopont (const Csomopont &); //másoló konstruktor
        Csomopont & operator= (const Csomopont &);
    };
   Csomopont *fa;
   int melyseg, atlagosszeg, atlagdb;
   double szorasosszeg;
  //nocopy
  LZWBinFa (const LZWBinFa &);
   LZWBinFa & operator= (const LZWBinFa &);
   void kiir (Csomopont * elem, std::ostream & os)
        if (elem != NULL)
        {
            ++melyseg;
            kiir (elem->egyesGyermek (), os);
            for (int i = 0; i < melyseg; ++i)</pre>
                os << "---";
            os << elem->getBetu () << "(" << melyseg - 1 << ")" << std:: \leftarrow
            kiir (elem->nullasGyermek (), os);
            --melyseg;
        }
    }
    void szabadit (Csomopont * elem)
        if (elem != NULL)
            szabadit (elem->egyesGyermek ());
            szabadit (elem->nullasGyermek ());
            delete elem;
        }
    }
protected:
   Csomopont gyoker;
   int maxMelyseg;
   double atlag, szoras;
```

```
void rmelyseg (Csomopont * elem);
    void ratlag (Csomopont * elem);
    void rszoras (Csomopont * elem);
};
int
LZWBinFa::getMelyseg (void)
    melyseg = maxMelyseg = 0;
   rmelyseg (&gyoker);
   return maxMelyseg - 1;
}
double
LZWBinFa::getAtlag (void)
    melyseg = atlagosszeg = atlagdb = 0;
   ratlag (&gyoker);
   atlag = ((double) atlagosszeg) / atlagdb;
   return atlag;
double
LZWBinFa::getSzoras (void)
   atlag = getAtlag ();
   szorasosszeq = 0.0;
    melyseg = atlagdb = 0;
    rszoras (&gyoker);
    if (atlagdb - 1 > 0)
        szoras = std::sqrt (szorasosszeg / (atlagdb - 1));
    else
        szoras = std::sqrt (szorasosszeg);
   return szoras;
void
LZWBinFa::rmelyseg (Csomopont * elem)
{
    if (elem != NULL)
        ++melyseg;
        if (melyseg > maxMelyseg)
           maxMelyseg = melyseg;
        rmelyseg (elem->egyesGyermek ());
```

```
rmelyseg (elem->nullasGyermek ());
        --melyseg;
    }
void
LZWBinFa::ratlag (Csomopont * elem)
    if (elem != NULL)
    {
        ++melyseg;
        ratlag (elem->egyesGyermek ());
        ratlag (elem->nullasGyermek ());
        --melyseg;
        if (elem->egyesGyermek () == NULL && elem->nullasGyermek () == NULL \leftrightarrow
         {
            ++atlagdb;
            atlagosszeg += melyseg;
        }
   }
}
void
LZWBinFa::rszoras (Csomopont * elem)
    if (elem != NULL)
        ++melyseg;
        rszoras (elem->egyesGyermek ());
        rszoras (elem->nullasGyermek ());
        --melyseg;
        if (elem->egyesGyermek () == NULL && elem->nullasGyermek () == NULL \leftrightarrow
         {
            ++atlagdb;
            szorasosszeg += ((melyseg - atlag) * (melyseg - atlag));
        }
   }
}
void
usage (void)
    std::cout << "Usage: lzwtree in_file -o out_file" << std::endl;</pre>
}
int
main (int argc, char *argv[])
```

```
if (argc != 4)
  usage ();
   return -1;
}
char *inFile = *++argv;
if (*((*++argv) + 1) != 'o')
{
   usage ();
   return -2;
}
std::fstream beFile (inFile, std::ios_base::in);
if (!beFile)
    std::cout << inFile << " nem letezik..." << std::endl;</pre>
   usage ();
   return -3;
}
std::fstream kiFile (*++argv, std::ios_base::out);
unsigned char b;
LZWBinFa binFa;
while (beFile.read ((char *) &b, sizeof (unsigned char)))
   if (b == 0x0a)
       break;
bool kommentben = false;
while (beFile.read ((char *) &b, sizeof (unsigned char)))
{
    if (b == 0x3e)
       // > karakter
       kommentben = true;
       continue;
    }
    if (b == 0x0a)
         // újsor
       kommentben = false;
       continue;
    }
   if (kommentben)
```

```
continue;
                          // N betű
        if (b == 0x4e)
            continue;
        for (int i = 0; i < 8; ++i)
            if (b & 0x80)
                binFa << '1';
            else
                binFa << '0';
            b <<= 1;
        }
    }
   kiFile << binFa;
    kiFile << "depth = " << binFa.getMelyseg () << std::endl;</pre>
   kiFile << "mean = " << binFa.getAtlag () << std::endl;</pre>
    kiFile << "var = " << binFa.getSzoras () << std::endl;</pre>
   kiFile.close ();
   beFile.close ();
   return 0;
}
```

Ehhez a feladathoz az alap z3a7.cpp programot használjuk, mely alapból úgy van megírva, hogy a tag a gyökér. Ez az imént használt C programunk továbbfejlesztett, C++-ra átírt változata. A két nyelv közötti legnagyobb eltérés, hogy míg a C egy eljárásorientált programozási nyelv, addig a C++ objektumorientált. Hogy ez mit is jelent?

Egyszerű struktúra helyett itt élünk a C++ nyújtotta lehetőségekkel és a bináris fánk kialakításához LZWBinFa osztályt használunk, aminek a konstruktor, valamint a destruktor amiben a szabadit függvényünket hívjuk majd meg több ízben. Itt történik meg az imént említett függvény definiálása, << operátor túlterhelése is, amivel egyszerűbben tudjuk kiíratni a binfa adatait, valamint itt írjuk még meg a binfa építő algoritmust, ami csakúgy, mint a C-s verzió esetében itt is a bemenettől, illetve az eltárolt tagoktól függően épít majd bináris fát.

A kiírásról számszerint 2 függvény is gondoskodik, ezek neve változatlanul kiir, attól függetlenü, hogy a 2 függvény nem egyezik meg, egyikük jóval összetettebb.

Az LZWBinfa osztály privát részében található a beágyazott csomopont osztály, amiek a privát része tartalmazza a konstruktort, mellyel beállítjuk a gyökeret, destruktort, a binfa pillanatnyi állapotait kezelő, illetve a bemenő karaktereket olvasó függvényeket. A privát részben található a balNulla és jobbEgy mutatók.

A kódban megtaláljuk az ebben a verzióban még letiltásra kerülő másoló konstruktorunkat, a szabadit függvényt, melynek működése megegyezik a C-s verzióban használt szabadit függvénnyel. Valamint ez a program is számolja a fa szórását és átlagát, csakúgy, mint a C-s verzió.

A programban használt függvényeink bár már az LZWBinfa osztályban deklarálva lettek, definiálásukra csak a kód végén kerül sor.

6.5. Mutató a gyökér

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

```
#include <iostream>
#include <cmath>
#include <fstream>
class LZWBinFa
 public:
   LZWBinFa ():fa (gyoker = new Csomopont('/'))
  }
    ~LZWBinFa ()
      szabadit (gyoker->egyesGyermek());
      szabadit (gyoker->nullasGyermek());
      delete gyoker;
    }
    void operator<< (char b)</pre>
      if (b == '0')
        if (!fa->nullasGyermek())
          Csomopont *uj = new Csomopont ('0');
          fa->ujNullasGyermek (uj);
          fa = qyoker;
        }
        else
          fa = fa -> nullasGyermek ();
      }
      else
        if (!fa->egyesGyermek ())
```

```
Csomopont *uj = new Csomopont ('1');
        fa->ujEgyesGyermek (uj);
        fa = gyoker;
      else
       fa = fa -> egyesGyermek ();
    }
  }
  void kiir (void)
   melyseg = 0;
   kiir (gyoker, std::cout);
  int getMelyseg (void);
  double getAtlag (void);
 double getSzoras (void);
  friend std::ostream & operator<< (std::ostream & os, LZWBinFa & bf)</pre>
   bf.kiir (os);
   return os;
  }
  void kiir (std::ostream & os)
   melyseg = 0;
   kiir (gyoker, os);
  }
private:
 class Csomopont
  {
    public:
     Csomopont (char b = '/'):betu (b), balNulla (0), jobbEgy (0)
    {
    };
      ~Csomopont ()
      {
      } ;
      Csomopont *nullasGyermek () const
       return balNulla;
      Csomopont *egyesGyermek () const
```

```
return jobbEgy;
    void ujNullasGyermek (Csomopont * gy)
     balNulla = gy;
    void ujEgyesGyermek (Csomopont * gy)
      jobbEgy = gy;
    char getBetu () const
     return betu;
  private:
    char betu;
    Csomopont *balNulla;
    Csomopont *jobbEgy;
    Csomopont (const Csomopont &);
    Csomopont & operator= (const Csomopont &);
};
Csomopont *fa;
int melyseg, atlagosszeg, atlagdb;
double szorasosszeg;
LZWBinFa (const LZWBinFa &);
LZWBinFa & operator= (const LZWBinFa &);
void kiir (Csomopont * elem, std::ostream & os)
  if (elem != nullptr)
  {
    ++melyseg;
   kiir (elem->egyesGyermek (), os);
    for (int i = 0; i < melyseg; ++i)</pre>
      os << "---";
    os << elem->getBetu () << "(" << melyseg - 1 << ")" << std::endl;
    kiir (elem->nullasGyermek (), os);
    --melyseq;
  }
}
void szabadit (Csomopont * elem)
{
  if (elem != nullptr)
    szabadit (elem->egyesGyermek ());
    szabadit (elem->nullasGyermek ());
```

```
delete elem;
     }
    }
 protected:
    // A fában tagként benne van egy csomópont, ez erősen ki van tüntetve,
       ő a gyökér:
   Csomopont * gyoker = new Csomopont('/');
   int maxMelyseg;
   double atlag, szoras;
   void rmelyseg (Csomopont * elem);
   void ratlag (Csomopont * elem);
   void rszoras (Csomopont * elem);
};
 int
LZWBinFa::getMelyseg (void)
 melyseg = maxMelyseg = 0;
 rmelyseg (gyoker);
 return maxMelyseg - 1;
 double
LZWBinFa::getAtlag (void)
 melyseg = atlagosszeg = atlagdb = 0;
 ratlag (gyoker);
 atlag = ((double) atlagosszeg) / atlagdb;
 return atlag;
  double
LZWBinFa::getSzoras (void)
 atlag = getAtlag ();
 szorasosszeg = 0.0;
 melyseg = atlagdb = 0;
 rszoras (gyoker);
  if (atlagdb - 1 > 0)
   szoras = std::sqrt (szorasosszeg / (atlagdb - 1));
   szoras = std::sqrt (szorasosszeg);
 return szoras;
```

```
void
LZWBinFa::rmelyseg (Csomopont * elem)
 if (elem != nullptr)
   ++melyseg;
   if (melyseg > maxMelyseg)
     maxMelyseg = melyseg;
   rmelyseg (elem->egyesGyermek ());
   rmelyseg (elem->nullasGyermek ());
    --melyseq;
 }
  void
LZWBinFa::ratlag (Csomopont * elem)
  if (elem != nullptr)
   ++melyseg;
   ratlag (elem->egyesGyermek ());
    ratlag (elem->nullasGyermek ());
    if (elem->egyesGyermek () == nullptr && elem->nullasGyermek () == ←
      nullptr)
      ++atlagdb;
     atlagosszeg += melyseg;
  }
LZWBinFa::rszoras (Csomopont * elem)
  if (elem != nullptr)
  {
   ++melyseg;
   rszoras (elem->egyesGyermek ());
    rszoras (elem->nullasGyermek ());
    --melyseq;
    if (elem->egyesGyermek () == nullptr && elem->nullasGyermek () == \leftrightarrow
      nullptr)
      ++atlagdb;
      szorasosszeg += ((melyseg - atlag) * (melyseg - atlag));
    }
  }
```

```
void
usage (void)
 std::cout << "Usage: lzwtree in_file -o out_file" << std::endl;</pre>
 int
main (int argc, char *argv[])
 if (argc != 4)
  usage ();
   return -1;
  }
  char *inFile = *++argv;
 if (*((*++argv) + 1) != 'o')
  usage ();
   return -2;
  }
  std::fstream beFile (inFile, std::ios_base::in);
  if (!beFile)
   std::cout << inFile << " nem letezik..." << std::endl;</pre>
   usage ();
   return -3;
  std::fstream kiFile (*++argv, std::ios_base::out);
  unsigned char b;
  LZWBinFa binFa;
  while (beFile.read ((char *) &b, sizeof (unsigned char)))
   if (b == 0x0a)
     break;
 bool kommentben = false;
  while (beFile.read ((char *) &b, sizeof (unsigned char)))
  {
   if (b == 0x3e)
         // > karakter
   kommentben = true;
```

```
continue;
  }
  if (b == 0x0a)
  { // újsor
    kommentben = false;
    continue;
  }
  if (kommentben)
    continue;
  if (b == 0x4e) // N betű
    continue;
  for (int i = 0; i < 8; ++i)
    if (b & 0x80)
     binFa << '1';
    else
     binFa << '0';
    b <<= 1;
}
kiFile << binFa;
kiFile << "depth = " << binFa.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa.getAtlag () << std::endl;</pre>
kiFile << "var = " << binFa.getSzoras () << std::endl;</pre>
kiFile.close ();
beFile.close ();
return 0;
```

Az eltérés az előző programhoz képest az, hogy a Binfánk gyökere mutató. Azaz a Csomopont gyoker helyett Csomopont gyoker* szerepel, viszont ezután már hivatkozáskor át kell írnunk a gyoker-et gyoker*-ra, ezt követően pedig fel kell szabadítanunk a memóriát a ~LZWBinFa destruktorral.

6.6. Mozgató szemantika

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

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/Mozgat%C3%B3

A kód szinte teljes mértékben megegyezik az előzővel, a lényegi része a rekúrzív másoló és mozgató függvények.

A lényegi rész itt található:

```
kiFile << binFa;
kiFile << "depth = " << binFa.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa.getAtlag () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa.getSzoras () << std::endl;

LZWBinFa binFa3 =std::move(binFa);

kiFile << "depth = " << binFa3.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa3.getAtlag () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa3.getSzoras () << std::endl;
kiFile.close ();
beFile.close ();</pre>
```

A mozgató konstruktorban nullpointerre állítjuk annak a binfának a gyökerét amibe mozgatni szeretnénk a kiindulási binfánkat. Ezután használjuk a már előző feladatban is definiált, azonban ott még nem használt = operátort. (hiszen pont ennek az operátornak a túlterhelése történik lentebb) Meghívjuk move függvényt ami egy neki átadott bal értékből jobb értéket csinál.

Itt található a mozgató értékadás, melyre a mozgató konstruktor megvalósítása épül. Túlterheljükkerül az egyenlőségjel operátor amit a konstruktorban fel is tudunk használni. Az std függvénykönyvtár swap függvényét felhasználva felcseréljükó a kiindulási és az új binfa gyökerét. A *this egy úgynevezett visszahivatkozási mutató, a sima this-szel ellentétben nem egy mutatót, hanem egy "klónt" ad vissza az objektumról.

```
kiFile << "depth = " << binFa.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa.getAtlag () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa.getSzoras () << std::endl;

LZWBinFa binFa3 =std::move(binFa);

kiFile << "depth = " << binFa3.getMelyseg () << std::endl;
kiFile << "mean = " << binFa3.getAtlag () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa3.getSzoras () << std::endl;
kiFile << "var = " << binFa3.getSzoras () << std::endl;</pre>
```

A main-ben meghívjuk az std függvénykönyvtár move függvényét. A kimeneti fájlba bekerül az eredeti és az új Binfa példányunk is. Ezután bezárjuk a ki- és bemeneti fájlokat.

Fordítás és futtatás után a lentebb található eredményt kapjuk: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/mozgat%C3%B31.png https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/mozgat%C3%B32.png



Helló, Conway!

7.1. Hangyaszimulációk

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

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

Megoldás forrása: https://sourceforge.net/p/udprog/code/ci/master/tree/source/kozepes/Qt/sejtautomata/

Ez a program a hangyák viselkedését próbálja meg szimulálni, ahogyan nyomot hagynak maguk után a társaik számára.

A hangya tulajdonságát az Ant osztály tartalmazza:

- x és y változók a hangya oszlopa és sora;
- dir(direction) a hangya mozgásiránya

Ezek alapján egy hangyáról egyértelműen meghatározható, hogy hol van és merre halad.

Az AntWin osztály a cellák méretét(pixelekben), rács számát (int**) és a hangyák tulajdonságait tartalmazza. A hangyák tulajdonságai publikusak, tehát más osztályokból is elérhetőek. A keyPress() függvény célja, hogy a 'P' lenyomásakor a program, így a hangyák is megálljanak. Ezt egy a running() függvényben található boolean típusú változó értékének változtatásával éri el.

Osztálydiagramm: https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/diagramm.png

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

Erre a feladatra elhasználnám egy, az SMNIST-ért kapott passzolási lehetőségemet.

Most Qt C++-ban!

Megoldás videó:

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <unistd.h>
#include <fstream>
#include <string>
#include <sstream>
using namespace std;
const int gridSize = 25;
void printGrid(bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1]);
void determineState(bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1]);
void clearScreen(void);
int main() {
    system( "color A" );
    bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1] = {};
    int x, y, n;
    string nc;
    string start;
    string filename;
    cout << "
                                         THE GAME OF life - Implementation in \leftrightarrow
       C++" << endl;
    cout << endl;
    cout << endl;
    cout << endl;
    cout << "Also known simply as life, " << endl;</pre>
    cout << "is a cellular automaton devised by the British mathematician \ \hookleftarrow
       John Horton Conway in 1970." << endl;
    cout << endl;
    cout << "Rules" << endl;</pre>
    cout << "The universe of the Game of life is an infinite two- \leftrightarrow
       dimensional orthogonal grid of square cells, " << endl;
    cout << "each of which is in one of two possible states, life or dead.</pre>
       Every" << endl;</pre>
    cout << "cell interacts with its eight neighbours, which are the cells</pre>
       that are horizontally, vertically, or diagonally adjacent." << endl;
    cout << "At each step in time, the following transitions occur:" << \hookleftarrow
       endl;
    cout << "1. Any live cell with fewer than two live neighbours dies, as</pre>
       if caused by under-population." << endl;
```

```
cout << "2. Any live cell with two or three live neighbours lives on to \leftrightarrow
      the next generation." << endl;
  cout << "3. Any live cell with more than three live neighbours dies, as \leftrightarrow
      if by over-population." << endl;</pre>
  cout << "4. Any dead cell with exactly three live neighbours becomes a \leftrightarrow
     live cell, as if by reproduction." << endl;
  cout << endl;</pre>
  cout << "0 - living cell" << endl;</pre>
  cout << ". - dead cell" << endl;</pre>
  cout << endl;</pre>
  cout << "Enter the number of cells, or 'r' to read cells from file: ";</pre>
  cin >> nc;
  cout << endl;
  if ( nc == "r" )
   {
while (true)
  {
    cout << "Enter name of file to read from: "<<endl;</pre>
    cin >> filename;
    ifstream readfile(filename);
    if ( readfile.is_open() )
      {
  string fileline, xx, yy;
  while (getline(readfile, fileline))
      stringstream ss(fileline);
      getline(ss,xx,' ');
      getline(ss,yy,' ');
      x = stoi(xx);
      y = stoi(yy);
      gridOne[x][y] = true;
    }
  break;
     } else {
      cout << "No such file, try again." << endl;</pre>
    }
  }
    }
  else
    {
for(int i=0;i<stoi(nc);i++)</pre>
```

```
cout <<stoi(nc)<< "Enter the coordinates of cell " << i+1 << " : ";</pre>
      cin >> x >> y;
      gridOne[x][y] = true;
      printGrid(gridOne);
    }
    cout << "Grid setup is done. Start the game ? (y/n)" << endl;
    printGrid(gridOne);
    cin >> start;
    if( start == "y" || start == "Y" )
        while (true)
            printGrid(gridOne);
            determineState(gridOne);
            usleep(200000);
            clearScreen();
      }
    else
      {
        return 0;
void clearScreen(void) {
    // Tested and working on Ubuntu and Cygwin
    \#if defined(\_WIN32) \mid | defined(WIN32) \mid | defined(\_MINGW32\__) \mid | \leftarrow
       defined(__BORLANDC___)
        #define OS_WIN
    #endif
    #ifdef OS WIN
        system("CLS");
    #endif
    #if defined(linux) || defined(__CYGWIN__)
        system("clear");
    #endif
void printGrid(bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1]) {
    for(int a = 1; a < gridSize; a++)</pre>
        for(int b = 1; b < gridSize; b++)</pre>
             if (gridOne[a][b] == true)
                 cout << " 0 ";
```

```
else
                 cout << " . ";
             if (b == gridSize-1)
                 cout << endl;</pre>
        }
   }
void compareGrid (bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1], bool gridTwo[ ←
   gridSize+1][gridSize+1]){
    for(int a =0; a < gridSize; a++)</pre>
        for(int b = 0; b < gridSize; b++)</pre>
                 gridTwo[a][b] = gridOne[a][b];
    }
void determineState(bool gridOne[gridSize+1][gridSize+1]) {
    bool gridTwo[gridSize+1][gridSize+1] = {};
    compareGrid(gridOne, gridTwo);
    for(int a = 1; a < gridSize; a++)</pre>
        for(int b = 1; b < gridSize; b++)</pre>
             int alive = 0;
             for (int c = -1; c < 2; c++)
                 for (int d = -1; d < 2; d++)
                     if(!(c == 0 && d == 0))
                         if(gridTwo[a+c][b+d])
         {
           ++alive;
                     }
                 }
             if(alive < 2)</pre>
                 gridOne[a][b] = false;
             else if(alive == 3)
```

```
{
        gridOne[a][b] = true;
}
else if(alive > 3)
{
        gridOne[a][b] = false;
}
}
```

Conway életjátékának szabályai:

- minden cella, amelyiknek nincs szomszédja vagy csak 1 szomszédja van meghal (magányában)
- minden 4 vagy több szomszéddal rendelkező cella meghal (túlnépesedésben)
- a 2 vagy 3 szomszéddal rendelkező cellák életben maradnak

Ez a játék, nem egy tipikus számítógépes játék. Kitalálója a Cambridge-i egyetem matematikusa, John Conway. 1970-ben vált ismertté, amikor a Scientific America című újság publikált egy cikket róla. Matematikai szempontból a selytautómaták közé tartozik. A játékos feladata csupán annyi, hogy megad egy kezdőalakzatot, a végkimenetel ettől az alakzattól függ.

https://github.com/mesterakos963/Prog1/blob/master/lifegame.png

7.4. BrainB Benchmark

Ezért a feladatért kaptam egy behúzást, nem volt kész határidőre.

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://github.com/nbatfai/esport-talent-search

A program céja, hogy a felhasználóról megmondja, hogy mennyire lehet sikeres Esportoló. A futáshoz szükséges OpenCV szükséges.

Helló, Schwarzenegger!

8.1. Szoftmax Py MNIST

aa Python

Megoldás videó:

Megoldás forrása: https://github.com/tensorflow/tensorflow/blob/r1.4/tensorflow/examples/tutorials/mnist/mnist_deep.py?fbclid=IwAR3vlodRRcrLj5qK_LdJQfHijVNyW8HYOgru-NLEajGSONkPBRcP5JCL6-E

A TensorFlow egy nyílt szoftver könyvtár, amit gépi tanuláshoz és neurális hálókhoz használnak. A Google Brain fejleszti, 2015. november 9-én jelent meg.

8.2. Szoftmax R MNIST

R

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

8.3. Mély MNIST

Python

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

8.4. Deep dream

Keras

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

8.5. Robotpszichológia

Megoldás videó:

Megoldás forrása:



Helló, Chaitin!

9.1. Iteratív és rekurzív faktoriális Lisp-ben

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

9.2. Weizenbaum Eliza programja

Éleszd fel Weizenbaum Eliza programját!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

9.3. 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...

9.4. 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...

9.5. Lambda

Hasonlítsd össze a következő programokat!

Megoldás videó:

Megoldás forrása:

Tanulságok, tapasztalatok, magyarázat...

9.6. Omega

Megoldás videó:



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.



Helló, Berner-Lee!

10.1. Java és C++ összehasonlítás

A Java nyelv teljesen objektumorientált. Egy osztály két dologból tevődik össze: mezők(adatok tárolása), metódusok(adatokon végezhető műveletek kódja.

Futtatáshoz szükségünk van egy Java nevű fordítóprogramra. Ez egy bájtkódnak nevezett formátumra fordítja le a forráskódot, amelyet majd a Java Virtuális Gép önálló interpreterként fog értelmezni. Ez lassabb futást eredményez. A legnagyobb különbség a Java illetve a C++ között itt mutatkozik. A C++ kézenfekvőbb, ha olyan programokat szeretnénk írni, amelyeknél a futás sebessége elsődleges szempont. A Java inkább a web-es téren elterjedt.

A Java nyelvnek vannak egyszerű típusai is, melyeket az adatok egyszerű reprezentálására lehet használni. Ezeknek értéket adni az '=' operátorral lehet. Ilyenkor ez valódi értékadást jelent, összetett típusok esetében csak egy referencia átmásolását jelenti.

Eltérés még a C++ és a Java között, hogy Java-ban már 16 bites Unicode karaktereket is lehet használni változók vagy konstansok deklarálásához, tehát használhatunk ékezetes karaktereket, görög ábécé betűit, stb.

Megjegyzéseket ugyanúgy adhatunk hozzá a kódhoz, mint a C++ esetében.

A Java nyelveben semmilyen explicit eszköz nincs egy objektum megszüntetésére, egyszerűen nem kell hivatkozni rá és magától meg fog szűnni. Hivatkozás megszüntetéséhez az eddigi referencia helyett a null referenciát adjuk neki értékül.

A Java nyelvben tömböket a [] jelöléssel lehet megadni. A C++-tól eltérően ez egy igazi típus lesz és nem csak a mutató típus egy másik megjelenítési formája. A tömb típusok nem primitív típusok, a tömb típusú változók objektumhivatkozást tartalmaznak. Eltérés még a C++ és a Java között, hogy a Java-ban nincsenek többdimenziós tömbök, erre a tömb a tömbben megoldást használja.

További eltérés még a Goto utasítás teljes hiánya, ez a Java nyelvből kimaradt.

Java-ban egy objektumot a következő képen példányosítunk.

```
#Adott egy objektum
public class Alkalmazott {
String nev; int fiztes;
void fizetesemeles (int novekmeny) {
```

```
fizetes += novekmeny
}

#Példányosítás
Alkalmazott a = new Alkalmazott();
```

A new operátor mögött adjuk meg, h melyik osztályt példányosítjuk. A zárójelek közék közé az adott esetben a konstruktornak szánt paramétereket írjuk. Csakúgy, mint a C++-ban, itt is vannak nyilvános (public) és privát (private) tagok. A private tagokhoz az adott osztályon kívül nem férhet hozzá semmi.

Java megkülönbözteti a referenciát és az imperatív programozási nyelvekben használt mutatót aképpen, hogy a kifejezésekben automatikusan a mutatott objektumot jelenti, nem pedig a címet.

Az öröklődés legegyszerűbb esete, amikor egy létező osztályt egy másik osztállyal bővítünk ki. Ez jelentheti új műveletek vagy változók bevezetését. A már létező osztály lesz a szülő osztály, amivel kibővítettük pedig a gyermek. A gyermek a benne megadott tagokok kívül a szülő tagjaival is rendelkezni fog. Ezt nevezzük öröklődésnek. Azonban a gyermek csak azokhoz a tagokhoz fér hozzá, amelyikhez a szülő engedi, viszont a gyermek példányai rendelkeznek a szülő összes tagjával.

Mivel a gyermek őseinek minden változójával és metódusával a bír, minden olyan környezetben használható, ahol ősei használhatók. Ezt nevezzül polimorfizmusnak.

Az osztályok rokonsági viszonyainak összességét osztályhierarchiának hívjuk. Az Object osztályból származtatva fentről lefelé növő fa ként lehet elképzelni.

Absztrakt osztályok - megvalósítás(törzs) nélküli metódusokat megvalósító osztályok. A Java nyelvben az abstract módosító jelöli az absztrakt osztályokat valamint metódusokat. Ezek az osztályok nem példányosíthatók, nem lehet private, final, static vagy native módosítóval ellátottak.

Final módosító - megakadályozza az előtaggal ellátott osztály felüldefiniálását.

Interfészeknek az olyan osztályokat nevezzük, amelyek tartalmazhatnak absztrakt (törzs nélküli) függvényeket. Az interfészek, mint egy külső felület engedik, hogy belőlük származtatott osztályokból példányosított objektumokat egységesen kezeljük. Szintén abstract kulcsszóval adjuk meg az absztrakt metódusokat. Az absztrakt osztályokat példányosítani nem lehet. Helyette azt mondjuk, hogy megvalósít vagy implementál egy absztrakt metódust, ha szülőjének egy absztrakt metódusát felüldefiniálja, azaz más implementációt ad rá.

Az ÚML az egyetlen szabványos modellező nyelve az általános szoftverfejlesztésnek. Leggyakoribb felhasználási területe az UML osztálydiagram. Nagyon jól szemlélteti a programban található osztályokat, interfészeket és egyéb típusokat és köztük fennálló kapcsolatot.

A java programok forráskódjában tetszőleges unicode karakterek használhatóak, mivel ez több biten tárolja a karaktereket, mint például az ASCII és az EBCDIC, amelyek 8 biten tárolják őket. Ezeket használva nem lehetne alkalmazni a magyar ű és ő betűket. Megfelelő alternatíva lehetne még a Latin-2 karakterkészlet, azonban az unicode sokkal célszerűbb.

Tokenek - lexikális egységek, amelyekből utasítások és kifejezések állíthatók össze.

Tokenek lehetnek:

- fehér-karakterek
- azonosítók betűvel kezdődnek és betűvel vagy számmal folytatódnak;

- operátorok szimbólumok, amelyek értékeken végeznek műveletet;
- literálok egyszerű típusok inicializálásához használatosak;
- kulcsszavak a rendszer által lefoglalt szavak, azonosítók nem lehetnek;
- punctuatorok (C++ esetén).

Utasítás lehet:

- deklaráció-utasítás lokális változó létrehozását és tetszés szerinti inicializálást jelent;
- kifejezés-utasítás ez lehet értékadás, metódushívás, ++ vagy -- operátorokkal képzett kifejezések, példányosítás.

Közös bennük, hogy pontosvessző zárja le őket. Tetszés szerint válthatják egymást.

Java-ban jelentős az eltérés primitív típusú változók és egyéb változók között. A nem primitív változók objektumhivatkozásokat tartalmaznak, osztályként kell rájuk tekinteni.

Java nyelv primitív típusai:

- byte
- short
- int
- boolean
- char
- long
- float
- double

Konstans változó - bármilyen típus lehet, létrehozáskor kezdőértékkel kell ellátni. Egy fordítási egységen belül szabadon hivatkozhatunk más változókra. Ha nincs körkörös hivatkozás, akkor a fordító biztosítja a helyes sorrendet.

Minden osztálynak van konstruktora, amik példányosítás során hajtódnak végre automatikusan. Neve megegyezik az osztály nevével. Ez a metódus adja meg az objektum kezdeti állapotát. A destruktor a konstruktor ellentéte. Az erőforrások felszabadításához van rá szükség.

Operátor túlterhelés - az operátorok segítségével műveleteket lehet végezni az egyszerű változókon. Ezeket az osztályok túl tudják tehelni, így saját működést társítanak hozzá.

Indexer (indexelő) - ezek segítségével úgy indexelhetünk osztályokat, mint tömböket.

Beágyazott osztályok - két osztály között lévő szoros kapcsolat kifejezésére használjuk őket. Egy osztályt megadhatunk egy másik osztályon belül (beágyazás). A beágyazott osztály a tartalmazó osztályon kívül nem létezhet.

Gyűjtemények - olyan eszközök, amelyek egy vagy több típusba tartozó objektumok példányait a memóriában tárolja, manipulálja vagy lekérdezi. Ezek minden programnyelveben megtalálhatóak (van néhány kivétel). Legjellemzőbb fajtája a tömb és az objektum referenciák vagy mutatók segítségével történő összekapcsolás. Java 2-vel került be a nyelvbe.

Funkcionális nyelvek - dekleratív nyelvek, a program végrehajtását egy függvény kiértékelésének tekinti. Egy kezdetleges funkcionális nyelv esetén nem lehet változókról sem értékadásról beszélni. A függvénye csupán a bemeneti értékek alapján számítják ki a megfelelő kimenetet.

Lambda kifejezés - az imperatív nyelvekbe átemelt legnépszerűbb funkcionális elem. Lehetőséget ad inline függvények létrehozására. Rövid kódrészletek, általában "egyszerhasználatosakt", tehát nincs értelme elnevezni őket. Ott írjuk meg őket, ahol használni szeretnénk.

Java-ban minden adatfolyam típusnak egy osztály fog megfeleni.

Három féle képen lehet osztályozni őket:

- adatfolyam típusa alapján bájtfolyam, karakterfolyam;
- adatfolyam iránya alapján bemeneti és kimeneti;
- feladatuk alapján adatfolyam forrása valamint meglévő adatot kiegészítő.

A fájlok manipulásához Java-ban nem az adatfolyamok alkalmatlanok sok esetben, mivel nincs biztosítva egyidőben a fájlok olvasása és írása. A probléma megoldásáoz egy közvetlen elérésű fáj (random acces file) segít. Legkönnyebben egy fájlrendszerben tárolt bájttömbként képzelhető el, amelynek bármelyik pozíciójához olvashatunk és írhatunk adatot. Minden ilyen objektumhoz tartozk egy fájlmutató. Ez egy pozíciót jelöl a fájlban. Ettől a mutatótól kezdődnek a kiíró és beolvasó műveletek.

Szerializáció - az objektumok byte-sorozattá alakítását jelenti. Az adatok külső tárolásában játszik fontos szerepet. Csak az az osztály szerilizálható, amelyik megvalósítja a serilizable interfészt. Ha egy szerializálható, akkor a leszármazottai is.

Kivételkezelés - mechanizmus, amely biztosítja, hogy hiba esetén a futás a hibakezelő ágon folytatódjon. Bármilyen kivételes helyzet esetén használható.

Java exception - olyan kivételes esemény, amely hatására az utasítások normál végrehajtási sorrendje megszakad. A Java kivételkezelés - ahogy minden más is - osztályokon alapszik. Amikor egy kivétel keletkezik egy metódus futása közben, akkor egy hiba objektum jön létre, ami tartalmazza a hiba tulajdonságait. A hiba kezelése után a vezérlés nem tér vissza a hibát kiváltó részhez.

Annotációk és metaadatok - információt biztosítanak a programról, de nem részei annak, nem befolyásolják a kód működését, amelyet annotálnak. Annotációval adhatunk információt a fordítóprogram számára, amit például hibakeresésnél hasznosíthat. A Java 5-tel kerültek be a nyelvbe. Egy annotációs típus lényegében egy speciális interfésztípus. Nevét egy '@' jel előzi meg.

Egy paradigma jellemzi egy nyelv stíulást, fogalmait, eszközeit, képességeit. A paradigmák általában egy adott területen használhatók, viszont kombinált feladatot megoldására ezeket kombinálni kell. Az ilyen feladatokhoz használjuk a multiparadigmás nyelveket.

Multiparadigmás programozási nyelv - olyan nyelv, amely kettő vagy több programozási paradigmát támogat. Biztosítja, hogy a programozó különböző stílusokban tudjon dolgozni, a paradigma elemeit szabadon kombinálja valamint, hogy lehetővé tegye a programozó számára, hogy a legjobb eszközt használja egy probléma megoldására. Procedurális paradigmát követnek, tehát lépésről lépésre írják le a probléma megoldását.

10.2. Bevezetés a mobilprogramozásba

A Python egy általános célú programozási nyelv. Alkotója Guido van Rossum. Leginkább prototípus készítésre és tesztelésre szokás alkalmazni. Képes együttműködni más nyelveken íródott modulokkal. Elterjedtségét főként az imént említett tulajdonságának, valamint a rövid tanulási ciklusnak köszönheti. A Python-ban megírt programok terjedelmükben jóval rövidebbek, mint a C, C-ben, C++-ban vagy Java-ban készült, velük ekvivalens társaik. A kódok tömörek és könnyen olvashatóak. A kódcsoportosításhoz új sort és tabulátort használ (behúzásalapú), nincs szükség nyitó és zárójelekre, nincs szükség változó vagy argumentumdefiniálásra. Az utasítások a sorok végéig tartanak, nincs szükség ';'-re, ha egy adott utasítást a következő sorban szeretnénk folytatni, akkor ezt a '\' jellel tehetjük meg.

Példa:

```
if feltétel1 és feltétel2
    alapfeladat()
egyébfeladat()
```

Az értelmező a sorokat tokenekre bontja, amelyek közt tetszőleges üres (whitespace) karakter lehet. A tokenek lehetnek: azonosító(változó, osztály, függvénymodul), kulccszó, operátor, delimiter, literál.

Lefoglalt kulcsszavak: and, del, for, is, raise, assert, elif, from, lambda, return, break, else, global, not, try, class, except, if, or, while, continue, exec, import, pass, yield, def, finally, in, print.

Típusok

A Pythonban minden adatot típusok reprezentálna. Az adatokon végezhető műveleteket az objektum típusa határozza meg. A változók típusait a rendszer futási időben "kitalálja".

Számok lehetnek:egészek(decimális, oktális, hexadecimális), lebegőpontosak és komplex számok.

Sztringeket aposztrófok közé írva adhatunk meg, illetve a 'u' betű használatával Unicode szövegeket is felvehetünk.

Példa:

```
print u"Hello %s, kedves %s!"
```

Az ennesek (tuples) objektumok gyűjteményei vesszővel elválasztva.

Példa:

```
('a','b','c') #három elemű ennes
tuple('abc') #tuple generálás kulcsszóval (ugyanaz, mint az előző)
() #üres ennes
(1, "szia", 3,) #három elemű ennes, az utolsó vessző elhagyható
```

A lista különbőző típusú elemek rendezett szekvenciája, elemeit szögletes zárójelek közé írjuk, dinamikusan nyújtózkodik. Az elemeket az indexükkel azonosítjuk.

Példa:

```
[a','b','c'] #három elemű lista
list('abc') #lista generálás kulcsszóval (ugyanaz, mint az előző)
[] #üres ennes
[1, "szia", 3,] #három elemű lista, az utolsó vessző elhagyható
```

A szótár kulcsokkal azonosított elemek rendezetlen halmaza. Kulcs lehet: szám, sztring stb.

Példa:

```
{'a':1, 'b':5, 'e':1982}
{1:1, 2:1, } #az utolsó vessző elhagyható
{} #üres szótár
```

Változók Pythonban - egyes objektumokra mutató referenciák. Típusaik nincsenek. A hozzárendelést az '=' karakterrel végezzük. A del kulcsszóval törölhető a hozzárendelés, a mögöttes objektum törlését a garbage collector fogja elvégezni. Léteznek globális és lokális változók (akárcsak a C++-ban). A változók közötti típuskonverzió támogatott.

A szekvenciákon (sztringek, listák, ennesek) műveletek végezhetőek el (összefűzés, szélsőértékhelyek meghatározása stb).

Az elágazások és ciklusok működése megegyezik a többi programnyelvével.

Függvényeket a def kulccszóval definiálunk, tekinthetünk rájuk úgy, mint értékekre, mivel továbbadhatóak más függvényeknek illetve objektumkonstruktoroknak.

```
def hello();
   print "Hello world!"
   return
```

A Python támogatja a klasszikus, objektumorientált fejlesztési eljárásokat (osztályokat definiálunk, amelyek példányai az objektumok. Osztályoknak lehetnek attribútumaik(objektumok, függvények) illetve örökölhetnek más osztályokból.

A kivételkezelés:

Példa

```
try:
    utasítások
except [kifejezés]: #akkor fut le,ha az történik, amit a try után leírtunk
[else:
    utasítások]
```

Helló, Arroway!

11.1. OO szemlélet

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloPolarGenerator.java

Ez a feladat a polártranszformáció Java implementációja.

A program működése a következő: ha értéket kell odaadnia vagy visszatérítenie, akkor előbb megnézi, hogy van-e tárolt. Ha van, akkor azt adja oda, ha nincs, akkor generál kettőt. Az egyiket eltárolja, a másikat visszaadja, a logikai változó értékét pedig hamisra állítja.

Az OpenJDK Random.java forrásban is megtalálható ez a függvény.

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

Az egyik különbség a mi programunk és az OpenJDK Random.java forrásban található között az, hogy mi a StrictMath osztály helyett a Math osztályt használjuk. Ez csupán a pontosságban tér el, mivel a StrictMath osztály bitpontos eredményt biztosít. A Math osztály "kompromisszumot köt", azaz kevésbe pontos, viszont cserébe gyorsabb.

Ami a legobban szembeötlik, az metódus létrehozásánál használt synchronized előtag. Ez szinkronizálttá

teszi a metódust, ami az jelenti, hogy ha több szál hívja meg egy objektumra, akkor csak egy hajtódik végre és biztosítja, hogy az ugyanarra az objektumra meghívott metódusok előtt fusson le.

11.2. Homokozó

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloFLZWBinFa.java

A feladat a már elég jól ismert binfa algoritmus C++-ról Java-ra való átírása volt. A megoldás tulajdonképpen a pointerek elhagyása, valamint kisebb szintaktikai hibák kijavítása volt.

11.3. "Gagyi"

Megoldás forrása:

1)https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloArroway/Gagyi128.java

2)https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloArroway/Gagyi129.java

A (while (x <= t && x >= t && t != x) feltétel -128 esetén nem teljesül, azonban -129 esetén igen. Miért van ez?

Erre a kérdésre választ az Integer.java forrásban találunk, amit ha megnyitunk, akkor láthatjuk, hogy - 128 és az általunk beállítható "high" érték esetén előre elkészített Integer objektumok pool-jából kapjuk meg az értéknek megfelelő objektumot, így -128-ra kétszer adja vissza ugyanazt az objektumot, amíg -129 esetén már egy új integer-t fogunk kapni, azaz igazzá válik az x! = t kritérium, mivel két különböző című objektumot kapunk így meg.

11.4. Yoda

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloFyoda.java

A feladat lényege, hogy java.lang.NullPointerEx-el álljon le a program, ha nem követjük a Yoda conditionst. Ebben a kódban a string, amihez hasonlítanánk egy null pointer, tehát nem a program nem tudja összehasonlítani és hibával lép ki.

```
mester@MasterComputer: ~/Prog2/HelloArroway
Fájl Szerkesztés Nézet Keresés Terminál Súgó
      r-- 1 mester mester 972 szept 9 15:30 PolarGenerator.class
   rw-r-- 1 mester mester 532 szept 16 16:46 PolarGenerator.cpp
rw-rw-r-- 1 mester mester 186 szept 16 16:47 PolarGeneratorTest.cpp
rw-rw-r-- 1 mester mester 306 szept 16 16:46 polargen.h
rw-rw-r-- 1 mester mester 159 szept 23 01:56 yoda.java
ester@MasterComputer:~/Prog2/HelloArroway$ javac yoda.java
oda.java:1: error: class Yoda is public, should be declared in a file named Yod
oublic class Yoda
nester@MasterComputer:~/Prog2/HelloArroway$ javac Yoda.java
nester@MasterComputer:~/Prog2/HelloArroway$ java Yoda
Exception in thread "main" java.lang.NullPointerException at Yoda.main(Yoda.java:6)
nester@MasterComputer:~/Prog2/HelloArroway$ javac Yoda.java
nester@MasterComputer:~/Prog2/HelloArroway$ java Yoda
xception in thread "main" java.lang.NullPointerException at Yoda.main(Yoda.java:6)
ester@MasterComputer:~/Prog2/HelloArrowayS
```

11.5. Kódolás from scratch

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloPPiBBP.java

Ez a program a Bailey-Borwein-Plouffe formulát valósítja meg, ami a következő képen néz ki:

A programnak semmilyen különlegessége nincs, csupán egy érdekes és kihívást jelentő feladat kezdő Java programozók számára, mivel remekül bevezet az objektumorientált tervezésbe.

Futás után a következőt kapjuk:

```
mester@tenovo700:~/Prog2/HelloArroway$ java tzwbtnra ktmenet.txt -0 odtput.txt
mester@lenovo700:~/Prog2/HelloArroway$ java PiBBP
6C65E5308mester@lenovo700:~/Prog2/HelloArroway$
```

```
public class PiBBP {
    String d16PiHexaJegyek;
    public PiBBP(int d) {
        double d16Pi = 0.0d;
        double d16S1t = d16Sj(d, 1);
        double d16S4t = d16Si(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();
    public double d16Sj(int d, int j) {
        double d16Sj = 0.0d;
        for (int k=0; k \le d; ++k)
            d16Sj += (double)n16modk(d-k, 8*k + j) / (double)(8*k + j);
        return d16Sj - StrictMath.floor(d16Sj);
    public long n16modk(int n, int k) {
        int t = 1;
        while(t \leq n)
           t *= 2;
        long r = 1;
```

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

    t = t/2;

    if(t < 1)
        break;

    r = (r*r) % k;

}

return r;
}

public String toString() {
    return d16PiHexaJegyek;
}

public static void main(String args[]) {
        System.out.print(new PiBBP(1000000));
}
</pre>
```

A PiBBP függvény számítja ki a $\{16\&\#x2c6;dPi\} = \{4*\{16\&\#x2c6;dS1\} - 2*\{16\&\#x2c6;dS4\} - \{16\&\#x2c6;dS5\} - \{16\&\#x2c6;dS6\}\}\$ képletet és alakítja az eredményt hexadecimálisra és helyezi bele a bufferbe.

A d16Sj számítja ki a képletben szereplő S1, S2, S3, S4 értékeket.

Az n16modk végzi a bináris hatványozást, hogy az S értékeket ki lehessen számolni.

A main függvényben jön létre a PiBBP objektum és itt határozzuk meg a d értékét.

Helló, Liskov!

12.1. Liskov helyettesítés sértése

Megoldás forrása:

Java: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloLiskov/
Liskov.java

C++: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloLiskov/
Liskov.cpp

A feladat azt kérte tőlünk, hogy írjunk olyan leforduló Java ill. C++ kódot, ami sérti a Liskov elvet, ami a következőt jelenti: ha A altípusa B-nek, akkor minden olyan helyen ahol A-t felhasználjuk B-t is minden gond nélkül behelyettesíthetjük anélkül, hogy a programrész tulajdonságai megváltoznának.

A mi esetünkben A a Teglalap, míg B a Negyzet osztállyal egyezik meg, a Negyzet gyermeke a Teglalap osztálynak. A Teglalap osztály tartalmazza a magasság és szelesség értékeket és ez alapján könnyen kiszámolhatjuk a területet, ami adott esetben 5*10=50 lenne. A Negyzet osztály is tartalmazza a saját értékeit, de a négyzet tulajdonságát - miszerint minden oldala egyforma - szemelőtt tartva, a magasságot a szélességgel tesszük egyenlővé. A Liskov elv szerint ha A-t behelyettesíthetjük, akkor B-t is, mivel B gyermeke A-nak. Ebből kiindulva példányosításnál nem egy téglalapot példányosítunk, hanem egy négyzetet.

A programot futtatva nem a várt 5*10=50 értéket kapjuk, hanem 100-at. Ennek oka, hogy Negyzet objektumban a magasságot egyenlősítettük a szélességgel, ami egy téglalap esetében nem igaz. Ez a hiba könnyen kiküszöbölhető lenne, ha szem előtt tartanánk a Liskov elvet.

12.2. Szülő-gyerek

Megoldás forrása:

Java:https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloLiskov/
szulo.java

C++:https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloLiskov/
szulogyerek.cpp

Ebben a feladatban az volt a cél, hogy írjunk olyan Java ill. C++ kódot, ami rávilágít arra, hogy az ősön keresztül csak az ős üzenetei érhetők el. Tehát ha definiálunk egy függvényt az altípusban és az altípust szupertípusként használjuk, akkor a saját függvényei nem lesznek elérhetőek.

Futtatás után az alábbi hibaüzenetet kapjuk Java-ban:

```
Tremail

-/Prog/Deliantroway/Cap/Italjana - Subline Test (UNRECISTRED)

-/Prog/Deliantroway/C
```

És C++-ban:

Szülőn keresztül nem hívhatunk meg olyan metódust, amit a gyermek igen, a szülő viszont nem definiált. Ez a dinamikus kötésnek tudható be, ami azt jelenti, hogy futási időben rendeli hozzá a metódust az objektumhoz.

12.3. Ciklomatikus komplexitás

Feladat azt kérte tőlünk, hogy számoljuk ki egy tetszőleges program ciklomatikus komplexitását. Ezt megtehettük képlet alapján vagy valamilyen program segítségével.

De kezdjük ott, hogy mit is jelent a ciklmatikus komplexitás.

Egy szoftver metrika, másnéven McCabe-komplexitásnak is nevezik. A gráfelméletre alapul, a forráskódban az elágazó gráfok pontjai és a köztük lévő élek száma alapján számítható ki. A végeredmény egy pozitív egész szám lesz.

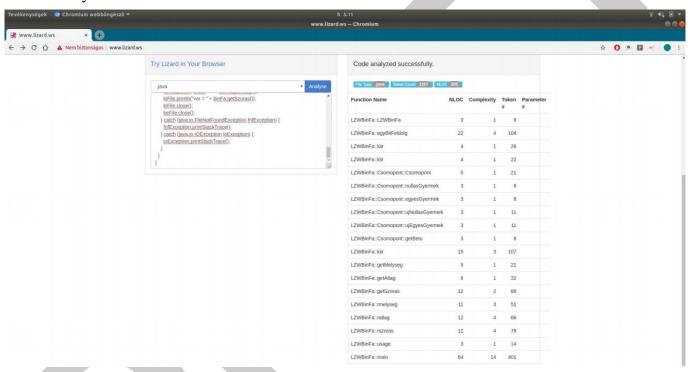
A képlet:

M=E-N+2P, ahol: M - ciklomatikus komplexitás, E-gráf éleinek száma, N-gráfban lévő csúcsok száma, P-összefüggő komponensek száma.

Az általam választott program, a már elég jól ismert binfa program, mivel ez egy elég összetett algoritmus, így a végeredménynek is egy elég nagy szám várható. Viszont egy ilyen kód esetében ezt képlettel kiszámolni elég hosszas lenne, valamint nagyon nagy a hibalehetőség, ezért én egy online kalkulátor segítségével számoltam ezt ki.

http://www.lizard.ws/

Az eredmény a következő lett:



Ahogy látszik ez az kalkulátor egy elég részletes eredményt ad vissza.

12.4. Anti 00

A feladat azt kérte tőlünk, hogy BBP algoritmussal 7 a Pi hexadecimális kifejtésének a 0. pozíciótól számított 10⁶, 107⁶, 10⁸ darab jegyét határozzuk meg C, C++, Java és C# nyelveken és hasonlítsuk össze a futási idejüket.

Mivel az algoritmus a "Kódolás from scratch" nevű feladatunkból származik, ezért most nem ejtek szót a forrásról. Ebben a feladatban inkább a végeredmény a fonots, amit a lenti táblázatba foglaltam.

Forrásfájlok:

Java:https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloLiskov/ PiBBPBench.java C:https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloLiskov/pi_ bbp bench.c

C++:https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloLiskov/
pibbpbench.cpp

C#:https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloLiskov/
PiBBPBench.cs

Az eredményeket tartalmazó táblázat:

	Java	C	C++	C#
10^6	2,001	2.218048	2,54988	2,040878
10^7	23,5	26.349407	29,682	23,749305
10^8	268,231	303.937076	336,813	273,46592

12.1. táblázat.

Java:

```
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ java PiBBPBench

1.986
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ javac PiBBPBench.java
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ java PiBBPBench

7
23.276
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ javac PiBBPBench.java
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ javac PiBBPBench

8
268.231
```

C++:

```
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./pibbpcpp
6
2.54988
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ g++ pibbpbench.cpp -o pibbp
cpp
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./pibbpcpp
7
29.682
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ g++ pibbpbench.cpp -o pibbp
cpp
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./pibbpcpp
8
336.813
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ |
```

C#:

```
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ mcs PiBBPBench.cs
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./PiBBPBench.exe

2,040878
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ mcs PiBBPBench.cs
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./PiBBPBench.exe

7
23,749305
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ mcs PiBBPBench.cs
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ mcs PiBBPBench.cs
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./PiBBPBench.exe

8
273,46592
```

C:

```
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ mcs PiBBPBench.cs
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./PiBBPBench.exe
6
2,040878
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ mcs PiBBPBench.cs
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./PiBBPBench.exe
7
23,749305
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ mcs PiBBPBench.cs
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ mcs PiBBPBench.cs
mester@MasterComputer:~/Prog2/HelloLiskov/Becnhmark$ ./PiBBPBench.exe
8
273,46592
```



Helló, Mandelbrot!

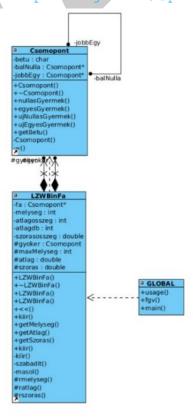
13.1. Reverse engineering UML osztálydiagram

A feladat azt kérte tőlünk, hogy generáljunk UML osztálydiagramot az első védési feladat, a Binfa C++ kódjához és mutassunk rá a kompozíció és az aggregáció kapcsolatára a forráskódban és a diagramon. A diagramot a forrásból generáljuk.

A program forrása: https://sourceforge.net/p/udprog/code/ci/master/tree/source/vedes/elso/z3a7.cpp

Az UML-t Visual Paradigm online változatában hoztam létre, amit lentebb linkeltem. Ez egy egyszerű program, könnyű használni, valamint online verzióról van szó, tehát nem kellett semmit sem letölteni.

VP online: https://diagrams.visual-paradigm.com/#proj=0%26type=ClassDiagram



Az aggregáció olyan asszociáció, amely tartalmazást jelöl, jele egy üres rombusz. Ha a rombusz nem üres, akkor az az asszociációt fogja jelölni. Kompozíció esetében a tartalmazott objektum nem osztható meg, a tartalmazó és a tartalmazott egyszerre jön létre és egyszerre is szűnik meg. A mi esetünkben ez a kódban ez a gyökér elem.

```
Csomopont gyoker;
```

13.2. Forward engineering UML osztálydiagram

Az előző feladattal ellentétben, ahol a kódból kellett létrehozni az osztálydiagramot, itt a diagramból kell generálni a kódot. Ez hasznos lehet, mivel így kigondlhatjuk az osztályok szerkezetét, jobban a szemünk elé tárul azok felépítése, ezalapján már könnyen lehet belőle forrást generálni.

Az előző feladatban létrehozott UML diagram segítéségével legeneráltam a Binfa program forrását és a következőt kaptam:

```
class LZWBinFa {
protected:
    Csomopont gyoker;
private:
    Csomopont* fa;
    int melyseg;
    int atlagosszeg;
    int atlagdb;
    double szorasosszeg;
protected:
    int maxMelyseg;
    double atlag;
    double szoras;
public:
    LZWBinFa();
    void ~LZWBinFa();
    LZWBinFa(const LZWBinFa& regi);
    LZWBinFa(LZWBinFa&& regi);
    void kiir();
    int getMelyseg();
    double getAtlag();
    double getSzoras();
    void kiir(std::ostream& os);
```

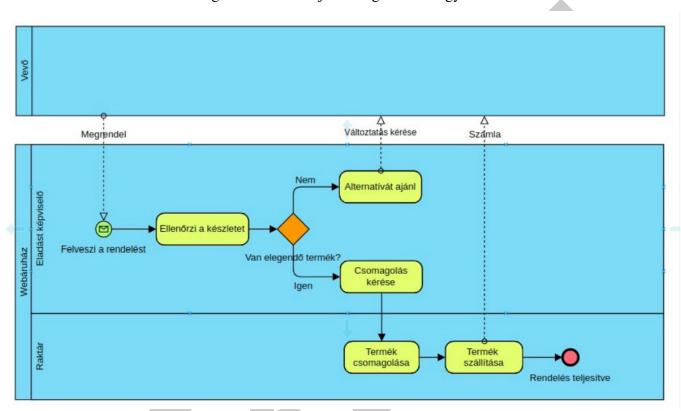
```
private:
    void kiir(Csomopont* elem, std::ostream& os);
    void szabadit (Csomopont* elem);
    Csomopont* masol(Csomopont* elem, Csomopont* regifa);
protected:
    void rmelyseg(Csomopont* elem);
    void ratlag(Csomopont* elem);
    void rszoras(Csomopont* elem);
};
class Csomopont {
private:
   char betu;
    Csomopont* balNulla;
    Csomopont* jobbEgy;
public:
    Csomopont (char b = '/');
    void ~Csomopont();
    Csomopont* nullasGyermek();
    Csomopont* egyesGyermek();
    void ujNullasGyermek(Csomopont* gy);
    void ujEgyesGyermek(Csomopont* gy);
    char getBetu();
private:
    Csomopont(const Csomopont& unnamed_1);
};
```

Ami legelőször szembeötlik az az, hogy ugyan a felépítése megvnan a programnak, az osztályok és metódusok fejrészei létrejöttek, azonban ezek teljesen üresek. Ez teljesen nyilvánvaló, hiszen az UML diagram nem tartalmazza a metódusok implementációját. Ez a 2 feladat csupán szemlélteti, hogy UML diagram nélkül is lehet programozni valamint annak, akinek szüksége van arra, hogy lássa a program felépítését, annak ez egy nagyon jó eszköz.

13.3. BPMN

A feladat azt kérte tőlünk, hogy egy hétköznapi tevékenységhez rajzoljunk BPMN ábrát. A BPMN(Business Process Model and Notation) egy grafikai reprezentáció üzleti folyamatok számára.

A feladatot ismét a Visual Paradigm online verziójában végeztem és egy online vásárlást modelleztem vele.

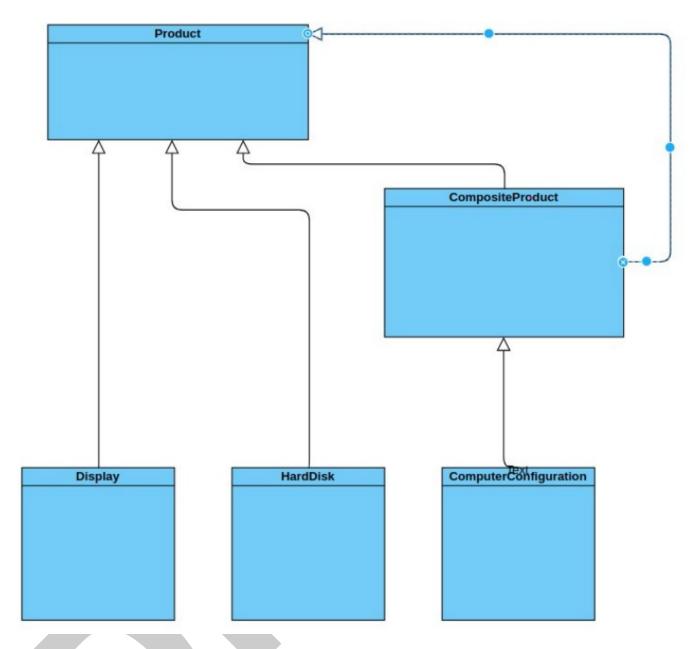


Az ábrán egy online rendelés folyamatát szemlélteti a webáruház szemszögéből. A beérkező rendelést rögzíti, aztán ellenőrzi, hogy van-e készleten az adott termék. Ha nincs, akkor alternatívát ajánl a vásárlónak, ha viszont van, akkor a kérést továbbítja a raktárnak, ahogy megkezdődik a termék csomagolása, majd kézbesítése. Ez egy nagyon egyszerű kis példa, amit lehetne tovább folytatni egészen az átvételig vagy kibővíteni vevő oldali résszel.

13.3.1. Egy esettan

Feladatunk BME C++ könyv 14. fejezetének feldolgozása volt.

Ez az esettanulámy az UML készítés előnyeire próbál rávilágítani. A feladatunk, hogy írjunk egy programot egy szamítógép alkatrészekkel foglalkozó cégnek. A programnak nyilván kell tartania az alkatrészeket és konfigurációkat, továbbá egyszerűen kiegészíthetőnek kell lennie a jövőben. A megoldást ebben az esetben egy C++ könyvtár jelentette, mivel így a forráskód kiadása nélkül is felhasználható. A termékeket reprezentáló osztályban van egy vektor, ami a terméket és annak alkatrészeit tárolja, amik szintén a termék osztály példányai. Az UML osztálydiagramot elkészítettem a már korábban is használt Visual Paradigm online veriójában.



Az ábra a könyvbeli példát reprezentálja.

A program egyszerű felépítésű szövegfájlokból képes beolvasni adatokat és ezeket a fenti keretrendszerben reprezentálja.

Helló, Chomsky!

14.1. Encoding

A feladatunk az volt, hogy fordítsuk le és futtassuk a Javát tanítok könyv MandelbrotHalmazNagyító.java forrását az ékezetes betűk meghagyásával a fájlnevekben és a forrásban. Ez a feladat a karakterkészlet gyakorlatbeli fontosságára világít rá.

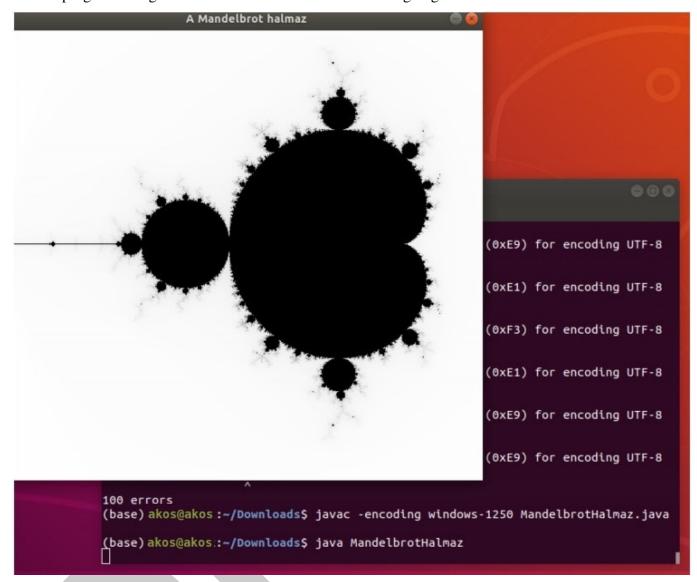
Fordításkor elég sok error-ba ütközünk.

A hibaüzenetek elég világossá teszik számunkra, hogy a kódolással van gond. A fordító azt mondja, hogy nem található karakter az UTF 8 kódolás számára. Ékezetes karaktereket a Latin1 és a Latin2 (ISO 8859-1 és ISO 8859-2) szabványok tartalmaznak. Viszont a fordítás ezeket használva sem ment.

Kis keresgélés után az alábbi oldalra akadtam:

https://docs.oracle.com/javase/9/intl/supported-encodings.htm#JSINT-GUID-18

Megoldást az windows-1250\u0000 jelentett, ami az ISO-8859-1 windowsbeli megfelelője. Ezzel a kódolással a program már gond nélkül lefordult. Ehhez a -encoding flaget kellett használnunk.



Most, hogy van egy futó programunk haladunk tovább a feladattal, azaz először a Mandelbrot iterációkat fordítjuk le.

Nagyítás:



14.2. OOCWC lexer

A feladat azt kérte tőlünk, hogy izzítsuk be az OOCWC-t és vázoljuk a https://github.com/nbatfai/robocar-emulator/blob/master/justine/rcemu/src/carlexer.ll lexert és kapcsolását a programunk OO struktúrájába! Ez a feladat a lexerekre világít rá, de jelen esetben nem a programozási nyelv lexikális egységeiről lesz szó, hanem tokenekről.

A lexert bemeneti sztringet feldolgozására szokás használni, ahogy jelen esetben is. Van néhány előre meghatározott és nevesített reguláris kifejezés.

```
INIT "<init"
INITG "<init guided"
WS [ \t]*
WORD [^-: \n \t()]{2,}
INT [0123456789]+
FLOAT [-.0123456789]+
ROUTE "<route"
CAR "<car"
POS "<pos"
GANGSTERS "<gangsters"
STAT "<stat"
DISP "<disp>"
```

A WS [\t]* a whitespace karakter előfordulását jelzi, a '*' azt jelenti, hogy bármennyiszer előfordulhat.

Az INT [0123456789]+ a természetes számokat jelenti, a '+' karakter jelentése, hogy a felsorolt számok bármennyiszer, de minimum egyszer szerepelnek. Float esetén ugyanígy működik, azonban ott ki kell egészítenünk egy tizedes vesszővel.

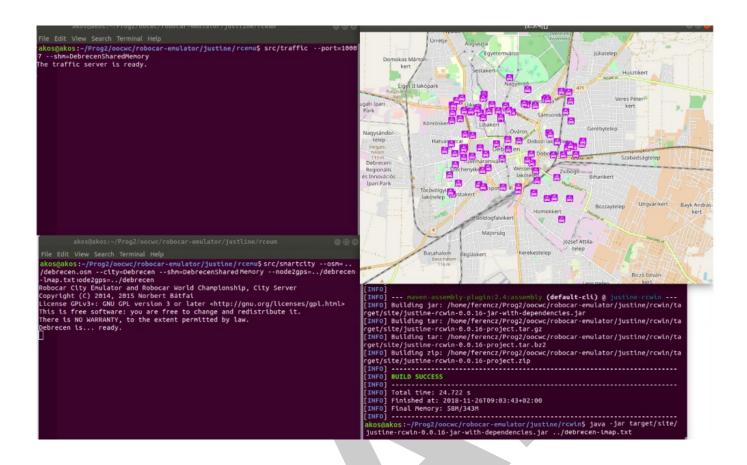
Ha ezek közül a karakterláncok közül valamelyik szerepel a bemenetben, akkor az annak megfelelő kód fog ledutni.

```
{DISP} {
m\_cmd = 0;
{POS}{WS}{INT}{WS}{INT}{WS}{INT} {
std::sscanf(yytext, "<pos %d %u %u", &m_id, &from, &to);
m_cmd = 10001;
}
{CAR}{WS}{INT} {
std::sscanf(yytext, "<car %d", &m_id);</pre>
m\_cmd = 1001;
}
{STAT} {WS} {INT} {
std::sscanf(yytext, "<stat %d", &m_id);</pre>
m_{cmd} = 1003;
{GANGSTERS}{WS}{INT} {
std::sscanf(yytext, "<gangsters %d", &m_id);</pre>
m_cmd = 1002;
}
{ROUTE} {WS} {INT} {WS} {INT} ({WS} {INT}) * {
int size{0};
int ss{0};
int sn\{0\};
std::sscanf(yytext, "<route %d %d%n", &size, &m_id, &sn);
ss += sn;
for(int i{0}; i<size; ++i)</pre>
{
unsigned int u{Ou};
std::sscanf(yytext+ss, "%u%n", &u, &sn);
route.push_back(u);
ss += sn;
m\_cmd = 101;
{INIT} {WS} {WORD} {WS} ("c" | "q") {
std::sscanf(yytext, "<init %s %c>", name, &role);
```

```
num = 1;
m\_cmd = 0;
}
{INIT}{WS}{WORD}{WS}{INT}{WS}("c"|"q") {
std::sscanf(yytext, "<init %s %d %c>", name, &num, &role);
if(num > 200)
m_{errnumber} = 1;
num = 200;
m\_cmd = 1;
{INITG}{WS}{WORD}{WS}("c"|"g") {
std::sscanf(yytext, "<init guided %s %c>", name, &role);
num = 1;
m_guided = true;
m\_cmd = 3;
}
{INITG}{WS}{WORD}{WS}{INT}{WS}("c"|"q") {
std::sscanf(yytext, "<init guided %s %d %c>", name, &num, &role);
if(num > 200)
m_{errnumber} = 1;
num = 200;
}
m_guided = true;
m_cmd = 2;
}
. {;}
```

Futás:





14.3. I334d1c4

A feladat az volt, hogy készítsünk olyan Java vagy C++ programot, ami leet chiperként működik. A "leet speak" kommunikáció során a betűket a rá hasonliító számokkal helyettesítjük.

Például a leet-et ilyen formában a következő képen néz ki: 1337.

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloCL33tSpeak.java

A program elején csatoljuk a szükséges könyvtárakat.

```
import java.io.*;
import java.util.*;
```

A java.io rendszerbevitelt és -kimenetet biztosít adatfolyamokon, sorosításon és a fájlrendszeren keresztül. Ha a null argumentumot adunk neki, a csomag bármelyik osztályában vagy interfészében egy konstruktornak vagy metódusnak, akkor NullPointerException lép ki a program.

A java.util strig tokenizer, random szám generátor és bit tömb.

Következő lépésben létrehozzuk a L33tSpeak osztályt.

```
public class L33tSpeak {
  public static void main(String[] args) throws FileNotFoundException {
    Scanner input = new Scanner(new File("bemenet.txt"));
    PrintStream out = new PrintStream(new File("kimenet.txt"));
    leetSpeak(input, out);
```

```
}
```

Itt adjuk meg a be- és kimeneti állományt, valamint egy hibaüzenetet is létrehozunk arra az esetre, ha a bemeneti állomány nem létezik.

A következő részben vannak megadva a szabályok a leeteléshez, amiket bővíthetünk, módosíthatunk kedvünk szerint. Itt megy végbe a leetelés és a leetelt szöveg kimenet.txt állományba való kiírása.

```
public static void leetSpeak(Scanner input, PrintStream output) {
    while (input.hasNextLine()) {
      String sor = input.nextLine();
      Scanner tokens = new Scanner(sor);
      while (tokens.hasNext()) {
        String token = tokens.next();
        token = token.replace("a", "4");
        token = token.replace("o", "0");
                                   "1");
        token = token.replace("1",
        token = token.replace("e", "3");
        token = token.replace("t", "7");
        if (token.endsWith("s")) {
          token = token.substring(0, token.length() - 1) + "Z";
        output.print("(" + token + ") ");
      }
      output.println();
```

Futtatáskor fontos, hogy legyen létrehozva a bemenet.txt fájl a leetelni kívánt szöveggel.

```
mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloChomsky

Fájl Szerkesztés Nézet Keresés Terminál Súgó

mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloChomsky$ javac L33tSpeak.java

mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloChomsky$ touch bemenet.txt

mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloChomsky$ echo ezt kellene leetelni >> bemenet.txt

mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloChomsky$ java L33tSpeak

mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloChomsky$ cat kimenet.txt

(3z7) (k3113n3) (133731ni)

mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloChomsky$
```

14.4. Perceptron osztály

A feladat az volt, hogy dolgozzuk be egy külön projektbe a projekt Perceptron osztályát!

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/HelloCperceptron.cpp

A perceptron a mesterséges inteligenciában a neutron megfelelője. Tanulásra képes, a bemeneti 0-ák és 1-ek sorozatából mintákat tanul meg.

Ebben a feladatban a perceptron kap egy képet bemenetnek (a mandelbrot halmazt ábrázoló képet). Ez lesz a többrétegű neurális háló bemenete.

Mivel többrétegű perceptront akarunk létrehozni, ezért csatolnunk kell az mlp és a png++/png könyvtárakat, valamint utóbbi könyvtár a png-kel való munkát teszi lehetővé.

A main függvényben adjuk meg, hogy az első argumentumban szereplő állományt szeretnénk olvasni. Meghatározzuk a kép méretét valamint ezeket az értékeket el is tároljuk. Létrehozunk egy példányt a perceptron osztályból, melynek argumentumai a rétegek száma, az első és a második réteg neuronjai az inputrétegben. Ezután két for ciklussal végigmegyünk a képen vízszintesen és függőlegesen. A vörös színkomponenst az image-ben tároljuk. A value egy double típusú értéket tárol. Ezt az értéket a percetron image-re történő meghívása adja majd meg. Kiírjuk az értéket, majd a memória felszabadítása végett töröljük a már használni nem kívánt értékeket.

Fordítás, futtatás:

```
mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloChomsky
Fájl Szerkesztés Nézet Keresés Terminál Súgó
rw-rw-r-- 1 mester mester 72109 okt
                                                13 19:03 hibauzi.jpg
                                                13 20:14 iteraciokkal.jpg
        r-- 1 mester mester
             1 mester mester 1828 okt
                                                14 09:43 L33tSpeak.class
                                                14 09:43 L33tSpeak.java
    rw-r-- 1 mester mester
                                   890 okt
                                                14 09:40 leet.java
rw-r--- 1 mester mester 10 okt
rw-r--- 1 mester mester 7 okt
rw-rw-r-- 1 mester mester 50641 okt
                                                13 19:06 nagyiatas.jpg
nester@lenovo700:~/Prog2/HelloChomsky$ g++ mlp.hpp main.cpp perc2 -lpng -std=c++11
mester@lenovo700:~/Prog2/HelloChomsky$ ./perc2 mandelbrot.png
0.708905 mester@lenovo700:~/Prog2/HelloChomsky$
```



15. fejezet

Helló, Stroustrup!

15.1. JDK osztályok

A feladatunk az volt, hogy írjunk olyan Boost C++ programot a fénykart példából kiindulva, amely kilistázza a JDK összes osztályát (miután kicsomagoltuk az src.zip állományt, arra ráengedve)!

Ehhez először a sudo apt-get install libboost-all-dev paranccsal telepítenünk kell a boost könyvtárat. Ez a könyvtár több dologban is a segítségünkre lesz: ezzel határozzuk meg az src elérési útját és megyünk végig az összes fájlon és almappán, továbbá ezzel határozzuk meg a fájlok kiterjesztését és döntjük el, hogy a vizsgált elem almappa vagy fájl.

Fordtíás és futtatás után a következőt kapjuk:

```
mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloStroustrup/jdk

Fájl Szerkesztés Nézet Keresés Terminál Súgó
nester@lenovo700: ~/Prog2/HelloStroustrup/jdk$ g++ boost.cpp -o jdk
nester@lenovo700: ~/Prog2/HelloStroustrup/jdk$ ./jdk
17659
nester@lenovo700: ~/Prog2/HelloStroustrup/jdk$
```

A kapott szám az osztályok számát mutatja.

A kód elején csatoljuk a könyvtárakat.

```
#include <boost/filesystem.hpp>
Filesystem declarations
#include <iostream>
using namespace std;
```

Ami számunkra most érdekes, az a <boost/filesystem.hpp> könyvtár. Ez az a könyvtár, amit a feladat elején letöltöttünk. Az ott említett feladatokat látja el.

```
int main(int ac, char** av)
{
   string extension;
   int count = 0;
   boost::filesystem::recursive_directory_iterator iterator(string ←- ("/ ←
        Prog2/HelloStroustrup/src"));
   while(iterator != boost::filesystem:: ←- recursive_directory_iterator())
   {
```

Ezt a main függvény követi, ahol egy egyszerű while ciklussal addig vizsgáljuk át az elemeket, amíg a végére nem érünk, ezzel együtt növelünk egy számlálót, amit a végén kiiratunk std::cout-tal.

15.2. Hibásan működő

A feladatunk az volt, hogy készítsünk betű gyakoriság alapú törést egy hibásan implementált RSA kódoló: https://arato.inf.unideb.hu/batfai.norbert/UDPROG/deprecated/Prog2_3.pdf (71-73 fólia) által készített titkos szövegen.

Az elrontott RSA nem egyben kódolja a szöveget, hanem karakterenként. Ha betű gyakoriság alapján törünk egy szöveget, az azt jelenti, hogy a miután a törő program megvizsgálta a kódolt szöveget egy, a betűk gyakoriságát tartalmazó táblázat segítségével visszafejti azt.

RSA kódolás - nyílt kulcsú, azaz asszimetrikus titkosító algoritmus. Kitalálója Ron Rivest, Adi Shamir és Len Adleman (1976) (innen kapta a nevét). Napjaink leggyakrabban használt titkosítási eljárása. Kettő kulcs van: egy titkos és egy nyílvános. A nyílvános kulcsra a szöveg titkosításához van szükség, a titkos(privát) kulcsra pedig a dekódoláshoz. Helytelen kulcs használata esetén a kapott eredmény a dekódolás után hibás lesz.

A titkosító kód:

```
import java.math.BigInteger;
import java.security.SecureRandom;
import java.util.*;
```

A kód elején importáljuk a használni kívánt osztályokat: BigInteger - nagy számokkal való munkához szükéges (kulcsok); SecureRandom - előállít egy kódoláshoz használt biztonságos számot.

```
public class RSA {
private final static BigInteger one = new BigInteger("1");
private final static SecureRandom random = new SecureRandom();

private BigInteger privateKey;
private BigInteger publicKey;
private BigInteger modulus;
RSA(int N) {
```

```
BigInteger p = BigInteger.probablePrime(N/2, random);
BigInteger q = BigInteger.probablePrime(N/2, random);
BigInteger phi = (p.subtract(one)).multiply(q.subtract(one));
modulus = p.multiply(q);
publicKey = new BigInteger("65537");
privateKey = publicKey.modInverse(phi);
}
```

Az RSA eljárásban létrehozunk 2 probablePrime (valószínűleg prím számot), amit a 'p' és a 'q' változók fognak tárolni. Ezt követően kiszámoljuk a phi moduló értékét.

```
BigInteger encrypt(byte[] bytes) {
    BigInteger swap = new BigInteger(bytes);
    return swap.modPow(publicKey, modulus);
}
```

A fenti encrypt függvény végzi a titkosítást. A byte-ba átváltott karaktert kapja meg, amit majd swap-ban fog eltárolni, mivel a modPow csak BigInteger-en alkalmazható. A titkosítás a visszatérésnél megy végbe.

```
public static void main(String[] args) {
    int N = Integer.parseInt(args[0]);
    RSA key = new RSA(N);
    System.out.println("key = " + key);
    String s = "test";
    byte[] bytes = s.getBytes();
    List<BigInteger> result = new ArrayList<BigInteger>();
    byte[] atmenet = new byte[1];
    for(int i = 0; i < bytes.length; i++)
    {
        atmenet[0] = bytes[i];
        result.add(key.encrypt(atmenet));
    }
    System.out.println("message = " + s);
    System.out.println("encrypted = " + result);
}</pre>
```

A main függvényben parancssorból bekérjük az N-t, amivel majd legeneráljuk a kulcsot. Az 's'-be adjuk meg a titkosítani kívánt szöveget byte típusban. Az eredményt eltároljuk a result-ban. A for ciklus megy végig a byte tömbön és a kódolt szöveget folyamatosan fűzzük hozzá a result-hoz, amit majd a program végén kiiratunk.

```
Fájl Szerkesztés Nézet Keresés Terminál Súgó
mester@lenovo700:~/Prog2/HelloStroustrup/rsa$ javac RSA.java
mester@lenovo700:~/Prog2/HelloStroustrup/rsa$ javac RSA.java
mester@lenovo700:~/Prog2/HelloStroustrup/rsa$ java RSA 19
key = RSA@27973e9b
message = ezt kodoltuk
encrypted = [42743, 8695, 6739, 77261, 63157, <u>3</u>6757, 68977, 36757, 65086, 6739, 67840, 63157]
```

Dekódolás

Ehhez két kódot kell átnéznünk: Kulcspar.java és RsaTores.java

A Kulcspar.java 3 privát változót tartalmaz, valamint metódusokat, hogy ezeket a számokat kívülről is meg tudjuk nézni és felül tudjuk írni.

```
class KulcsPar{
    private String values;
   private char key = '_';
   private int freq = 0;
    public KulcsPar(String str) {
    this.values = str;
    public void setValue(String str) {
        this.values = str;
    public void setKey(char k){
        this.key = k;
    public String getValue(){
        return this.values;
    public char getKey(){
       return this.key;
    public void incFreq() {
       freq += 1;
    public int getFreq(){
       return freq;
```

Ami számunkra érdekesebb, az az RsaTores.java. Elsőként beolvassuk a dekódolandó szöveget a bemenet.txt állományból soronként, közben léptetünk egy számlálót.

Ezt követően létrehozzuk egy 'kp' tömböt, amibe az első beolvasott sort fogjuk tárolni, aztán létrehozunk egy 'db' változót 1 kezdőértékkel. Megyünk végig a sorokon és megszámoljuk, hogy melyik betűből hány van.

```
volt = true;
break;
}

if (volt == false) {
    kp[db] = new KulcsPar(line[i]);
    db++;
}
```

Miután megszámoltuk a karaktereket, ezeket csökkenő sorrendbe rendezzük. Rendezés után beolvassuk az "angol.txt" állományt és tároljuk a "key" tömbben. Ez az állomány tartalmazza, hogy a karakterek gyakoriságát a szövegben.

```
for(int i = 0; i < kdb && kp[i] != null; i++) {
    kp[i].setKey(key[i]);
    }
for(int i = 0; i < lines; i++) {
    for(int j = 0; j < db; j++) {
        if(line[i].equals(kp[j].getValue())) {
            System.out.print(kp[j].getKey());
        }
    }
}</pre>
```

A program végén párosítjuk a kódolt szöveget az angol.txt állománnyal. Itt történik a dekódolás, majd az eredményt kiíratjuk.

```
mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloStroustrup/rsa

Fájl Szerkesztés Nézet Keresés Terminál Súgó
mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloStroustrup/rsa$ javac Kulcspar.java RsaTores.java
mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloStroustrup/rsa$ java RsaTores
eo mester@lenovo700: ~/Prog2/HelloStroustrup/rsa$ [
```

15.3. String osztály és másoló-mozgató szemantika

A feladat egy egyszerű string osztály elkészítése volt, hogy ne a verembe tegyük a kockászárójel megvalósítását, mert az nyilván odacsap az osztály értelmezésének.

```
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <algorithm>
using namespace std;
```

A kód elején csatoljuk a könyvtárakat.

<iostream> - standard in- és output használatához szükséges.

<cstring> - karakterláncok kezeléséhez szükséges.

<algorithm> - olyan függvényeket tartalmaz, mint például: keresés, rendezés, számolás stb.

Ez egy string osztály definiálása, ami egy heap-en foglalt memóriaterületre mutató mutatót tartalmaz. A heap allokáció jelentése, hogy futás közben foglaljuk le a tárhelyet, ellentétben a stack allokációval.

```
class mystring
{
  char* data;
  public:
  char* Data() const {return data;}
  mystring(const char* p)
  {
    cout<<"konstruktor"<<endl;
    size_t size = strlen(p) + 1;
    data = new char[size];
    memcpy(data, p, size);
}</pre>
```

A string számára lefoglalt memóriaterület első karakterére mutató pointer.

```
class mystring
{
  char* data;
  public:
  char* Data() const {return data;}
```

A char típusú privát tag elérésére szolgáló függvény.

```
mystring(const char* p)
{
  cout<<"konstruktor"<<endl;
  size_t size = strlen(p) + 1;
  data = new char[size];
  memcpy(data, p, size);
}</pre>
```

Mi foglaljuk le a memóriát, ezért nekünk kell kiüríteni azt, hogy elkerüljük a memóriafolyást. A delete[]-tel jelezzük, hogy a tömböt szeretnénk felszabadítani.

```
~mystring()
{
delete[] data;
}
```

A másoló konstruktor adja meg, hogy mit jelent a mystring tipusú objektum. C++11-ben lehetőségünk van detektálni az rvalue(jobbérték) argumentumokat. Ez egy olyan ideiglenes objektum, ami az őket tartalmazó kifejezés végén megsemmisül.

Konstruktort csinálunk ilyen rvalue paraméterrel. Ha ilyen jobbértékről van szó a futás közben, akkor a konstruktor fog meghívódni.

```
mystring(const mystring& regi)
{
   cout<<"másoló konstruktor"<<endl;</pre>
```

```
size_t size = strlen(regi.data) + 1;
data = new char[size];
memcpy(data, regi.data, size);
}
```

A másoló értékadásnál túlterheljük az '=' operátort és a swap funkcióval felcseréljük a két pointert.

```
mystring& operator=(const mystring& regi)
{
  cout<<"másoló értékadás"<<endl;
  delete[] data;
  size_t size = strlen(regi.data) + 1;
  data = new char[size];
  memcpy(data, regi.data, size);
  return *this;
}</pre>
```

Az itt következő részben nem végzünk másolást, csupán mozgatást amódon, hogy a heap-en lévő adat másolása helyett csupán a pointert másoljuk és állítjuk az értékét null-ra. Így nem fog lefutni a destruktor.

```
mystring (mystring&& regi )
{
  cout<<"mozgató konstruktor"<<endl;
  data = regi.data;
  regi.data = nullptr;
}</pre>
```

Operátor túlterhelés segítségével érjük el, hogy ki tudjuk iratni az objektumunk tartalmát.

A "*this" az aktuális objektumra mutat rá. A move funkció kikényszerítve a mozgató szemantikát a bal értékből jobb értéket készít (lvalue --> rvalue)

```
mystring& operator=(mystring&& regi)
{
  cout<<"mozgató értékadás"<<endl;
  swap(data, regi.data);
  return *this;
}</pre>
```

Túlterheljük a [] operátort a const kulcsszó használata nélkül, így a funkció csak konstans objektumokra fog meghívódni.

```
char operator[](int i)
{
    size_t size = strlen(data) -1;
    if( i > size )
    {
       cout << "Out of range" <<endl;
    }
    return data [i];
}</pre>
```

A teljes forrás elérhető itt: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/Prog2/String%20class/string.cpp

15.4. ESSZÉ: RSA titkosító eljárás

Az RSA-eljárás, mint ahogy azt már egy korábbi feladatban is leírtam, egy nyílt kulcsú titkosító algoritmus, napjaink leggyakrabban használt titkosítási eljárása. Kitalálásának éve: 1976. Alkotói (egyben a nevét is innen kapta):Ron Rivest, Adi Shamir és Len Adleman. Alapját a moduláris és prímszámelmélet bizonyos tételei jelentik.

MATEMATIKAI HÁTTÉR:

Legyen:

- p, q --> nagy prímek;
- N = p * q;
- (t, phi(N)) = 1;
- T, M --> kulcspár;
- T(r) = r^t legkisebb pozitív maradéka;
- M(s) = s^m legkisebb pozitív maradéka;
- r,s = 1,2,...,N;
- m * t = 1+k * phi(N);
- N, t, T --> nyílvános;
- p, q, m, M --> titkos;
- M = T^(-1), M a T ismeretében sem határozható meg.

A'p' és 'q' számokat a tulajdonos kapja meg prímteszteléssel. Ezek segítségével határozza meg 'm'-et. Az "M(s)" függvényt csak a kulcsok tulajdonosa számolhatja ki, szemben a "T(r)" fügvénnyel, amit bárki.

MŰKÖDÉSE:

A titkosításhoz szükség van egy nyílt és egy titkos kulcsra. A nyílt kulcs mindenki számára ismert, így bárki tud kódolni, azonban a dekódoláshoz már szükség van a titkos kulcsra, amit már csak az birtokol, aki majd dekódolni fogja a az "üzenetet".

Ahhoz, hogy biztosra menjünk a kódolás biztonságát illetően, biztossá kell tennünk, hogy tényleg a feladatból kaptuk az üzenetet és nem valaki más küldte az ő nevében.

Ehhez nézzük meg az alábbi példát:

Buda Pest egy nyílvános kulcsát használja, hogy eljuttasson egy titkosított üzenetet, amiben bizonyítani próbálja, hogy ő valójában Buda, nem pedig valaki más. Mivel a nyílvános kulcsot bárki használhatja,

ezért Pest egyáltalán nem lehet biztos abban, hogy az üzenet Budától jött. Szerzői kilétünket RSA szintű biztonsággal tanúsíthatjuk, így az RSA már valódi nyilvános kulcsú titkosító eljárássá növi ki magát.

Tehát Buda titkosított üzenetet szeretne küldeni Pestnek. Az üzenetből Buda kivág egy részletet, aminek meghatározza az ASCII értékét, majd ez az értéket 'd'-edik hatványra emeli, ezután a kapott számot modulo 'N'. A végeredményt, mint egy aláírást csatolja az üzenethez. Így Pest számára már biztossá vált, hogy valóban Buda küldte az üzenetet.

DE HOGYAN DEKÓDOLJA PEST AZ ALÁÍRÁST?

Ehhez Pestnek az aláírást felemeli 'e' kitevőjére és veszi modulo 'N' értékét. Mivel ez a két művelet, amit Buda elvégzett az aláírás kódolásakor és amit Pest végez dekódoláskor egymás inverzei, ezért az eredményként megkapott üzenetet összeveti az üzenetben szereplő szövegrészlettel és ha egyezést talál, akkor Pest már 100%-ban biztos lehet abban, hogy az üzenet Budától származik, mivel a titkos kucsl az ő birtokában volt.

MÉGIS MENNYIRA BIZTONSÁGOS EZ AZ ELJÁRÁS?

A jelenlegi matematikai ismeretek szerint egy alaposan RSA kódolt üzenet nem fejthető vissza számelméleti okok miatt belátható időn belül, azonban nincs bizonyítva az, hogy lehetetlen olyan algoritmust kifejleszteni, amivel már kellőképen gyorsan lehetne dekódolni az üzenetet, hogy érdemes legyen megpróbálni.

Az eljárás alapját az adja, hogy egy kellően nagy prímszámról nehéz megállapítani a prímtényezőit, főleg ha ez a szám két nagy prímszám szorzásának eredménye.

1994-ben jelent meg Peter Shor publikációja, mely rámutat arra, hogy egy kvantumszámítógép elméletileg végre tudja hajtani a faktorizációt polinom időn belül. Ha ez tényleg megtörténne a gyakorlatban is, az az RSA kódolás teljes elavulásást jelentené.



16. fejezet

Helló, Gödel!

16.1. Gengszterek

Feladatunk a gengszterek rendezése lambdával a Robotautó világbajnokságban.

Ez a feladat a C++11-ben bevezetett std::sort() függvényt helyezi középpontba.

Lássuk a kódrészletet:

Ez az std::sort() függvénynek több verziója is van: 2 és 3 paraméteres. Az első kettőben a tartományt adjuk meg, amelyet rendezni szeretnénk. A mi esetünkben az összes gengsztert szeretnénk, tehát ez a gangsters.begin() és a gangsters.end() függvénnyel adjuk meg,ami megadja az első és utolsó elem indexét. A harmadik paraméter opcionális, egy rendezés alapjául szolgáló függvény. Ennek hiánya esetén a beépített függvény dönti el, hogy mi alapján megy majd végbe a rendezés.

A C++ 11 óta támogatott szintaxis a következő:

```
[](paraméter1, paraméter2, paraméter3)-> visszatérési \longleftrightarrow típusa {utasítások}
```

A [] jelek közé írt változókat a függvényen kívülről is el tudjuk érni. A mi esetünkben a cop objektumra, illetve az aktuális objektum mutatójára lesz szükség. Paraméterként megadunk két Gangster osztályú objektumot, melyek a sort által összehasonlított elemek lesznek. Azt vizsgáljuk, hogy melyik gengszter van közelebb a rendőrhöz és aszerint rendezzük növekvő sorrendbe őket, majd visszatérítünk egy bool értéket.

16.2. Custom allokátor

Megoldás forrása: https://github.com/mesterakos963/Prog2/blob/master/HelloG%C3%B6del/customalloc.cpp

Egy objektum példányosításakor a memóriában lefoglalódik a szükséges terület. C++-ban ezt a new operátor segítségével tehetjük meg. Ez meghívja az alapértelmezet allokátort. Tökéletesen ellát minden feladatot, azonban ha kicsit jobban bele szeretnénk avatkozni a memóriakezelésbe, akkor saját allokátort kell készítenünk.

Létrehozunk egy CustomAlloc osztályt. Ez egy template osztály lesz, tehát bármilyen típussal használható.

```
template<typename T>
struct CustomAlloc {
         ****
}
```

A using kulcsszóval megadjuk, hogy mit milyen néven szeretnénk használni ezután. Láthatjuk, hogy a T* pointert fogja jelenteni, a T& a referenciát stb.

```
using size_type = size_t;
using value_type = T;
using pointer = T*;
using const_pointer = const T*;
using reference = T&;
using const_reference = const T&;
using difference_type = ptrdiff_t;
```

Az allocate nevű funkció egy pointert ad vissza. Paramétere size_type típusú. Ez fogja a szükséges memóriaterületet lefoglalni.

```
pointer allocate ( size_type n ) {
   int s;
    char* p=abi::__cxa_demangle ( typeid ( T ).name(),0,0, &s);
    std::cout << "Allocating "</pre>
          << n << " objects of "
          << n+sizeof ( T )
          << " bytes. "
          << typeid ( T ).name() << "=" << p
          << std::endl;
    free ( p );
    return reinterpret_cast<T*> (
      new char[n*sizeof ( T )] );
    void deallocate ( pointer p, size_type n ) {
      delete[] reinterpret_cast<char *> ( p );
      std::cout << "Deallocating "</pre>
            << n << " objects of "
            << n+sizeof ( T )
            << " bytes. "
            << typeid ( T ).name() << "=" << p
            << std::endl;
```

Az újdonságnak számí a __cxa_demangle funkció. Ez a fordító által kódolt funkció és változónevek visszafejtéséhez szükséges. Első paramétere a visszafejtendő név, második az output buffer, aztán a hossz, majd a státusz. Ezt eltároljuk az integer típusú 's' változónkba.

Ezután kiiratjuk, hogy hány objektumnak foglalunk helyet és ezt hány bájton tesszük meg. A 'p'-ben tároljuk el a typeid(T).name() által visszafejtett típus típusazonosítóját. Ezután felszabadítjuk a 'p'-t és visszatérünk a lefogalt területre mutató T típusú mutatóval.

A deallocate szabadítja fel a lefoglalt memória területet.

Most jön a main() függvény:

```
int main(){
std::vector<int, CustomAlloc<int>> v;
v.push_back(1);
v.push_back(2);
v.push_back(3);
v.push_back(4);
v.push_back(5);
v.push_back(6);
v.push_back(7);
v.push_back(8);
v.push_back(9);
v.push_back(10);
v.push_back(11);
v.push_back(12);
v.push_back(13);
v.push_back(14);
v.push_back(15);
for (int x : v) {
  std::cout << x << std::endl;</pre>
  }
return 0;
```

Létrehozunk egy integer elemeket tartalmazó vektort és megadjuk, hogy memóriafoglalásnál a mi allokátorunkat szeretnénk használni. A v.push_back() függvénnyel hozzáfűzünk 15 db integert és végigmegyünk a vektoron egy for ciklussal.

Fordítás, futtatás:

16.3. STL map érték szerinti rendezése

A Standart Template Library (STL) egy tárolókat és algoritmusokat tartalmazó könyvtár. Ebben található meg például a vector, list, stack és a map, amiről ebben a feladatban szó lesz.

A map asszociatív tároló, a benne tárolt értéken kívül rendelkezik egy kulcs értékkel is, ami szerint a benne tárolt adatok növekvő sorrendben vannak rendezve.

Nézzük meg ennek a felhasználását a Tanár úr által csatolt példában, ami az alábbi linken érhető el:

https://github.com/nbatfai/future/blob/master/cs/F9F2/fenykard.cpp#L180

A kódcsipet:

A függvény neve sort_map, visszatérési értéke egy string-int párokat tartalmazó vektor. Ehhez az std::pair fogjuk használni, amiben különböző elemekből alkotott párokat lehet tárolni. Paraméterként a függvény megkapja az std::map referenciát.

Létrehozunk egy üres vektort, ami string párokat fog tartalmazni, ez lesz később a visszatérési érték. Ezután egy for ciklussal végigjárjuk a rank nevű map-et és ellenőrizzük, hogy van-e már második értékpár. Ha van, akkor létrehozunk egy std::pair adatstruktúrát és a létrehozott párokat tároljuk az ordered vektorba.

Meghívjuk az std::sort függvényt az ordered vektorra és rendezzük az elejétől a végéig. Az első feladatban használt lambda kifejezés segítségével megadjuk, hogy miképpen szeretnénk összehasonlítani az elemeket. Paraméterei kettő auto típusú jobbérték, visszatérési értéke bool, aminek értékét a p1.second és p2.second összehasonlítása adja meg.

A [=] jelentése, hogy a lambda kifejezés másolás útján fogja átvenni a változókat, nem referenciaként.

A végén visszaadjuk a rendezett vektort. (return ordered).

16.4. Alternatív Tabella rendezése

Feladatunk hogy mutassuk be a https://progpater.blog.hu/2011/03/11/alternativ_tabella a programban a java.lang Interface Comparable<T> szerepét!

Kezdjük ott, hogy mi az az alternatív tabella:

Az alternatív tabella a futball bajnokságoknál használt tabellával (tehát ahol a győzelemért 3, döntetlenért 1, vereségért pedig 0 pont jár) szemben azt veszi figyelembe sorbarendezésnél, hogy egy adott csapat melyik másik csapattal szemben érte el az adott eredményt. Normál tabellánál a leggyengébb csapat elleni győzelem úgyanúgy 3 pontot ér, mint a legerősebb elleni. Az alternatív tabella erre kínál alternatív megoldást.

A Java Comparable interfészt a felhasználó által megadott típusok rendezésére használjuk.

T --> az objektum típusa, amihez hasonlítani szeretnénk az interfészt implementáló objektumot. Ez a java.lang csomagban található meg és csupán a compareTo(Object) metódust tartalmazza.

Hozzunk létre egy osztályt egy csapatra és implementáljuk a Comparable interfészt rá.

```
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;
        }
    }
}
```

Az osztály konstruktora adja meg a név és érték változókat. Definiáljuk az interfész fentebb is említett compareTo() metódusát. Ha a paraméterként megadott objektumban szereplő érték változó kisebb, mint a hasonlítandó objektum érték változója, akkor visszatérési értéknek -1-et kapunk, ha nagyobb 1-et. Ha az értékek egyenlőek, akkor a visszatérési érték 0 lesz. Így határozzuk meg az osztályból példányosított objektumok sorbarendezési módját.



17. fejezet

Helló,!

17.1. OOCWC Boost ASIO hálózatkezelése

A feladatunk az volt, hogy mutassunk rá a scanf szerepére és használatára! https://github.com/nbatfai/robocar-emulator/blob/master/justine/rcemu/src/carlexer.ll

Ez a feladat egy input stream adatainak feldolgozását mutatja be, a mintaprogramunk pedig a már ismert OOCWC projekt, annak is a már korábban boncolgatott lexer része.

Megoldás forrása: https://github.com/nbatfai/robocar-emulator/blob/master/justinercemu/src/carlexer.ll

Az sscanf formázott karaktersorozatból olvas be. Beolvasáshoz szükség van egy feltételre a while ciklusban, mivel nem tudjuk, hogy hány gangster adatot olvasunk majd be, így ellenőrizni kell az adatok validságát.

A várt formula:

```
"<OK %d %u %u>%n"
```

Az validság ellenőrzésére az sscanf visszatérési értékét használjuk, ami a beolvasott paraméterek számát jelöli. Jelen esetben ez 4. A ciklus a következő képen néz ki:

Ha a visszatérési értékünk 4, az azt jelenti, hogy egy gengszter minden adatát beolvastuk, az adatok validak voltak és létrehoztunk egy új gangster objektumot, amit hozzáfűzünk a "gangsters" vektorhoz. Az 'nn' változó a beolvasott adatok számát tárolja. Erre azért van szükség, hogy a "data" karakter tömbből ne olvassuk be kétszer ugyanazt az adatot.

17.2. SamuCam

A feladat az volt, hogy mutassunk rá a webcam (pl. Androidos mobilod) kezelésére ebben a projektben: https://github.com/nbatfai/SamuCam.

A SamuCam webkameráról olvas le arcokat.

Letöltéshez a következő parancsra lesz szükség:

```
git clone https://github.com/nbatfai/SamuCam.git
```

A letöltött mappába a belépve:

```
\label{local_model} \begin{tabular}{l} wget $https://github.com/Itseez/opencv/raw/master/data/lbpcascades/ \leftarrow lbpcascade\_frontalface.xml \end{tabular}
```

Erre azért van szükség, mivel a program alapja az arcfelismerés, amit a cv::CascadeClassfier osztály tesz lehetővé. Ezen a fájlon keresztül adjuk meg neki, hogy milyen felismerést szeretnénk használni. Az emberi arcot a "faceClassifier" objektum segítségével ismeri fel a kamera képén, amit a képernyőn meg is jelenít.

Qt-s mappából:

```
~/Qt/5.9.8/gcc_64/bin/qmake SamuLife.pro
```

Ezután már csak a "make" parancsot kell használnunk és indítható is a program.

Ahhoz, hogy hozzá tudjunk férni a kameránk áltak biztosított adatokhoz, a cv::VideoCapture osztály van segítségünkre. Ahhoz, hogy megnyissuk a webkamera servere által biztosított felvételt, a SamuCam::openVfüggvényt használjuk.

A kameránk által biztosított adatok hozzáféréséhez a cv::VideoCapture osztályra lesz szükség. A Samu-Cam::openVideoStream() függvénnyel pedig a webkamera szervere által biztosított felvétel megnyitásához lesz szükség.

```
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 );
}
```

Az open függvény paraméterként megkaphatja a kameránk számát (alapértelmezett: 0), videó fájlt vagy (ahogy a mi példánkban is) IP címet is. A "videoCapture" objektum tulajdonságait a "set" függvénnyel adjuk meg. A mi példánkban a méret és az FPS szám van megadva.

Az arcfelismerés kezelését a "SamuCam" osztály "run" függvénye végzi.

```
void SamuCam::run()
{
    cv::CascadeClassifier faceClassifier;
    std::string faceXML = "lbpcascade_frontalface.xml"; // https://github. \( \to \)
        com/Itseez/opencv/tree/master/data/lbpcascades
    if (!faceClassifier.load (faceXML))
```

```
qDebug() << "error: cannot found" << faceXML.c_str();</pre>
    return;
cv::Mat frame;
while ( videoCapture.isOpened() )
    QThread::msleep (50);
    while ( videoCapture.read ( frame ) )
        if ( !frame.empty() )
            cv::resize ( frame, frame, cv::Size ( 176, 144 ), 0, 0, cv \leftarrow
                ::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, \leftarrow
                 0, 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 );
                 cv::Point x ( faces[0].x-1, faces[0].y-1 );
                 cv::Point y ( faces[0].x + faces[0].width+2, faces[0].y \leftrightarrow
                     + faces[0].height+2);
                 cv::rectangle (frame, x, y, cv::Scalar (240, 230, 200 \leftrightarrow
                     ) );
                 emit faceChanged ( face );
            QImage* webcam = new QImage ( frame.data,
                                              frame.cols,
                                              frame.rows,
                                              frame.step,
                                              QImage::Format_RGB888 );
            emit webcamChanged ( webcam );
        QThread::msleep ( 80 );
    }
    if ( ! videoCapture.isOpened() )
    {
        openVideoStream();
}
```

Számunkra a "while" ciklus a lényeg a fenti kódcsipetből, ami addig ismétlődik, amíg a kamera nyitva van. A cv::Mat osztályú objektum segítségével a képkockákat eltároljuk többdimenziós tömben. Beolvassuk a "frame" tartalmát. Ha ez üres, akkor beolvasunk a kamera képéről egy arcot. A "detectMultiScale" függvénnyel különböző méretű objektumokat tudunk felismerni, amik a mi esetünkben arcok lesznek. Az eredményt egy vektorban tárolja négyzetek formájában. Az első felismert objektumot kiolvassuk, képpé alakítjuk, majd jelezzük, hogy megváltozott a kamera képe.

17.3. **BrainB**

A feladatunk, hogy mutassuk be a Qt slot-signal mechanizmust ebben a projektben: https://github.com/nbatfai/esptalent-search

A BrainB egy már jól ismert projekt, aminek a célja a tehetségkutatás az esportban. Az játékokban előforduló karakter elvesztést szimulálja. A program 10 percig fut, ezidő alatt a feladatunk, hogy a bal egérgombot lenyomva Samu Entropyn tartsuk az egeret. A futás végeztével megtekinthetjük a statisztikákat.

A használathoz a következő parancsok szükségesek:

```
sudo apt-get install libqt4-dev
sudo apt-get install opencv-data
sudo apt-get install libopencv-dev
```

A forráskódot tartalmazó mappában kiadjuk a következő parancsot:

```
~/Qt/5.12.2/gcc_64/bin/qmake -project
```

Ez létrehozza a project fájlt, amire kiadjuk a következő parancsot:

```
~/Qt/5.12.2/gcc_64/bin/qmake BrainB.pro
```

Ezután ha kiadunk egy "make" parancsot, már csak a futtatni kell a programot.

```
./BrainB
```

Nézzük a slot-signal mechanizmust:

Qt-ben a slotokat és signalokat az objektumok közötti kommunikációra használjuk. GUI programozásnál ha egy elem megváltozik, akkor erről a többi elemnek értesülnie kell. Például ha megnyomjuk a bezár gombot, akkor hívódjon meg az ablak close() funkciója. A Qt ehhez használja a slot-signal mechanizmust. Egy adott esemény bekövetkeztekor egy signal hajtódik végre. Számos előre definiált signal van. A slot egy funkció, ami a megfelelő signal jelzésére hajtódik végre.

Signal - olyan függvény,ami csak deklarálva van, nincs definiálva, nincs visszatérési értéke, azonban vannak paraméterei.

Slot - függvényre hasonlítanak, definiáltak, vannak paramétereik, meghívhatóak, viszont nincs visszatérési értékük.

A kompatibilis signal-slot párok összekapcsolhatóak. Ahhoz, hogy kompatibilisek legyenek a paramétereik típusának kell megegyeznie vagy a slotnak kell paraméter nélkülinek lennie (ilyenkor a signal paraméterei átadhatóak).

A slot-signal mechanizmus a BrainB programban:

Ebből a példából számunkra a connect funkció lényeges. Ennek a segítségével kötjük össze a signalokat a slotokkal. A paraméterek sorrendben: signal-t küldő objektum; signal, amit kezelni szeretnénk; signal-t kezelő objektumra mutató pointer; slot, ami a kiváltott signal-t fogja kezelni.

A lenti példában láthatjuk, hogyha a "brainBThread" objektum "heroesChanged" signal-ja kiváltódik, akkor a "BrainBWin" objektum kezelje "updateHeroes" slottal.

```
connect ( brainBThread, SIGNAL ( heroesChanged ( QImage, int, int ) \leftarrow- ), this, SLOT ( updateHeroes ( QImage, int, int ) ) );
```

17.4. FUTURE tevékenység editor

A feladatunk az volt, hogy javítsunk valamit az ActivityEditor.java JavaFX programon.

Program forrása: https://github.com/nbatfai/future/tree/master/cs/F6

A programban alapból a jobb klikk lenyomásával új tevékenység vagy props fájl jön létre a könyvtárszer-kezetben. Ennek elkerülése érdekében erre a folyamatra egy új billentyűkombinációt implementáltam.

Új tevékenységet hozunk létre a CTR+N kombinációra. Ez egy új mappát hoz létre a könyvtárszerkezetben. Ezzel gyakolratilag megkapta a jobb klikk egyik funkcióját, amit a feladat elején is említettem, viszont a jobb klikkel új props fájlt is lehetett létrehozni. Ehhez szintén implementálunk egy billentyűkombinációt.

```
KeyCombination kc2 = new KeyCodeCombination(KeyCode.M, KeyCombination.
    CONTROL DOWN);
Runnable rn2 = () \rightarrow {
    System.out.println("Ctrl M");
    javafx.scene.control.TreeItem<java.io.File> item = FileTree.this.
        getSelectionModel().getSelectedItem();
    System.out.println(item.getValue());
    java.io.File file = getTreeItem().getValue();
    java.io.File f = new java.io.File(file.getPath() + System. ←
       getProperty("file \leftarrow-
        .separator") + "Új altevékenység tulajdonságok");
    try {
        f.createNewFile();
    } catch (java.io.IOException e) {
        System.err.println(e.getMessage());
    javafx.scene.control.TreeItem<java.io.File> newProps
        = new FileTreeItem(f, new javafx.scene.image.ImageView( \leftrightarrow
           actpropsIcon));
    item.getChildren().add(newProps);
};
scene.getAccelerators().put(kc2, rn2);
```

Ez a hot key a CTR+M lesz. Az eltérés csupán annyi, hogy könyvtár helyett egy új props fájlt adunk hozzá a faszerkezethez.

18. fejezet

Helló, Calvin!

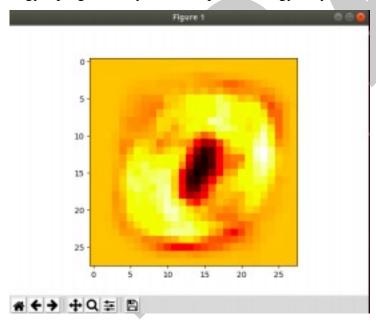
18.1. MNIST

Az alap feladat megoldása, +saját kézzel rajzolt képet is ismerjen fel,

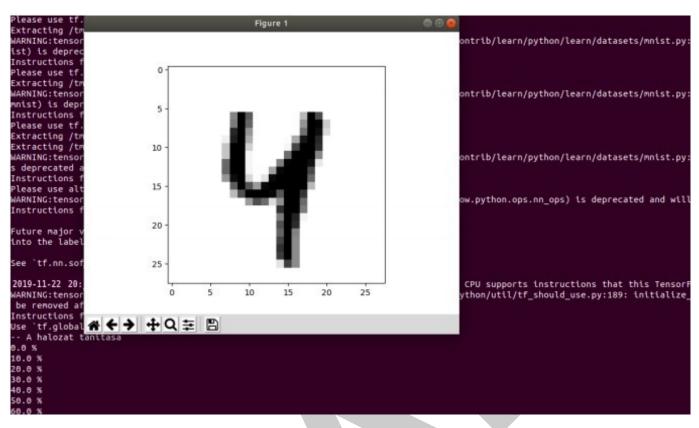
https://progpater.blog.hu/2016/11/13/hello_samu_a_tensorflow-bol Háttérként ezt vetítsük le:

https://prezi.com/0u8ncvvoabcr/no-programming-programming/

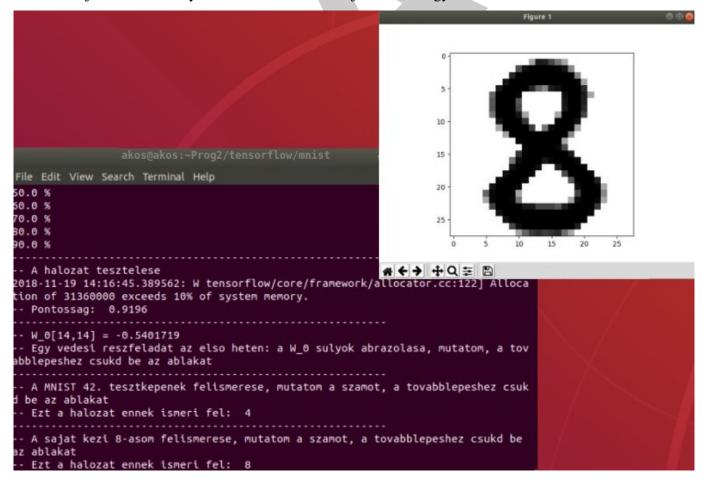
A program futtatásakor rengeteg error-ba ütközünk. Ezek javítása után a program gond nélkül fog futni. Tanítás után először a W_0 súlyokat ábrázolja. Ez adja meg 0 valószínűségét. A kapott ábra fogja mutatni, hogy a program milyennek "képzeli el" vagy milyennek "tanulta meg" a 0 számjegyet.



Ezután felismertetjük vele a tesztképeket:



Ezután a saját kézzel írott nyolcasunkat is felismertetjük vele, ahogy a feladat kérte.



Amint azt láthatjuk a program a helyesen ismerte fel a nyolcast.

18.2. Deep MNIST

A feladatunk ugyanaz, mint az előbb, csupán a mély változatot kell megcsinálnunk. Ez annyit tesz, hogy több köztes réteg, van, amivel megszűrjük az adatot. Lényegesen megnő a tanulási idő. Akár 8-10 órát is igénybevehet.

Csakúgy, mint az előző feladatban, itt is először meg kell nyitni a vizsgálandó képet, majd dekódolni. A kimeneti kép color channel-je grayscale lesz. Ezt a decode_png() függvénynél tudjuk beállítani az 1-es paraméter megadásával.

```
def readimg():
    file = tf.read_file("sajat8a.png")
    img = tf.image.decode_png(file, 1)
    return img
```

A hosszú tanítási folyamat után leteszteljük a képünket az előző feladatban látottak alapján.

Az előző példában használt 8-as képet használtam fel. Itt annyi történik, hogy az y_conv-ból kiválasztjuk a legnagyobb értékkel rendelkező indexet, tehát azt, amelyik a legnagyobb valószínűséggel illeszkedik a karakterünkre.

```
akos@akos:~Prog2/tensorflow/MNIST
File Edit View Search Terminal Help
step 18500, training accuracy 1
step 18600, training accuracy
step 18700, training accuracy
step 18800, training accuracy
step 18900, training accuracy
step 19000, training accuracy
step 19100, training accuracy
step 19200, training accuracy
step 19300, training accuracy
step 19400, training accuracy
step 19500, training accuracy
step 19600, training accuracy
step 19700, training accuracy
step 19800, training accuracy
step 19900, training accuracy 1
2019-11-22 11:21:15.555534: W tensorflow/core/framework/allocator.cc:122] Allocation of 1003520
000 exceeds 10% of system memory.
2019-11-22 11:21:16.661083: W tensorflow/core/framework/allocator.cc:122] Allocation of 5017600
00 exceeds 10% of system memory.
test accuracy 0.9917
   A sajat kezi 8-asom felismerese, mutatom a szamot, a tovabblepeshez csukd be az ablakat
  Ezt a halozat ennek ismeri fel:
```

A hosszú futásidő oka az iterációk számában keresendő. 1000 helyett most 20.000 iterációt használunk illetve bonyolultabb modellt. Hogy ne kelljen a tanítási időre várni a tanítási állapot kimenthető.

```
saver = tf.train.Saver()
saver.save(sess, "./model/model.ckpt")
```

Minden változó értékét kimentjük az adott fájlba (model.ckpt).

18.3. Androig telefonra a TF objektum detektálója

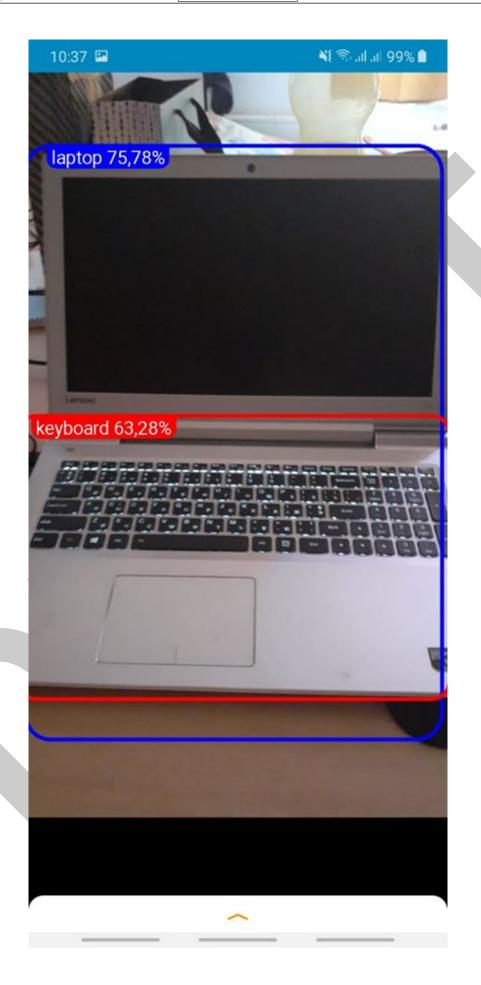
Talán ez volt a legkönnyebb feladat. Csupán annyi volt a dolgunk, hogy klónozzuk le az alábbi repót:

https://github.com/tensorflow/tensorflow/tree/master/tensorflow/examples/
android

Ebből android studióban csinálunk egy apk-t és telepítjük telefonra.

Itt van 2 kép használat közben:





Láthatjuk, hogy a technológia egészen jól működik. Felismeri a tárgyat és megmondja, hogy hány százalékban biztos abban, amit lát.

18.4. CIFAR-10

A feladatunk szinte megegyezik az első kettővel, csupán annyi a különbség, hogy számok helyett most tárgyakat, élőlényeket kell felismertetni a programunkkal. A képek mostmár RGB-sek illetve a felbontásuk 28x28-ról 32x32-re nő. Az adatbázisban alapból 10 dologról találhatóak képek.

```
train_X = train_X.reshape(-1,32,32,3)
test_X = test_X.reshape(-1,32,32,3)
```

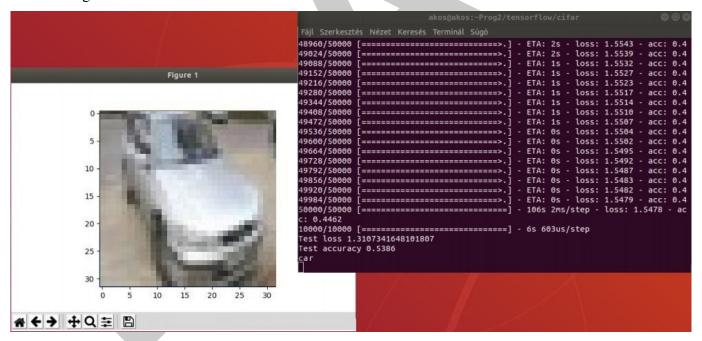
Amint láthatjuk az előző feladathoz képest a paraméterek megváltoztak: a képek mérete, amint azt az előb is írtam, az utolsó paraméter (3) pedig azt adja meg, hogy most RGB képekkel fogunk dolgozni.

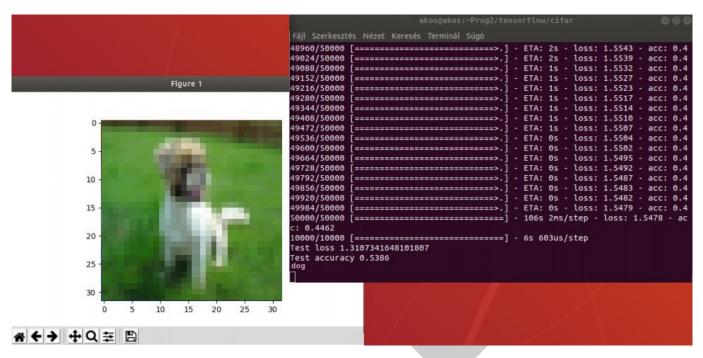
Több neuront használunk fel és változnak az input_shape függvény paraméterei is.

```
cifar_classes = ['airplane', 'automobile', 'bird', 'cat', 'deer', ' \Lambda-
dog', 'frog', 'horse', 'ship', 'truck']
```

Itt található az a 10 dolog, amit az adatbázis alapból tartalmaz (feladat elején említettem).

Nézzük meg futás közben:





Látható, hogy nem túl pontos a program, azonban képes volt minden általam kipróbált képet felismerni még így is.



IV. rész Irodalomjegyzék

18.5. Általános

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

18.6. C

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

18.7. C++

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

18.8. 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 UDPROG tanulószoba, https://www.facebook.com/groups/udprog, a DEAC-Hackers előszoba, https://www.facebook.com/groups/DEACHackers (illetve egyéb alkalmi szerveződésű szakmai csoportok) tagjait inspiráló érdeklődésükért és hasznos észrevételeikért.

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