VILNIAUS UNIVERSITETAS MATEMATIKOS IR INFORMATIKOS FAKULTETAS PROGRAMŲ SISTEMŲ KATEDRA

A11 Užduotis

Ataskaita

Atliko: 3 kurso 2 grupės studentas:

Audrius Kumpis

Darbo vadovas: dr. Gintaras Skersys

Turinys

1.	Realizuotos dalys	3
2.	Trečiųjų šalių naudotos bibliotekos	3
3.	Užtrukęs laikas	3
	Programos paleidimas	
	Tekstiniai failai ir kas juose realizuota	
	Vartotojo sąsajos aprašymas su naudojimo pavyzdžiais:	
	Padaryti programiniai sprendimai	
	Atliktų eksperimentų aprašymas:	
	Naudotos literatūros sąrašas	

1. Realizuotos dalys

Visi trys scenarijai yra realizuoti.

2. Trečiųjų šalių naudotos bibliotekos

Nėra trečiųjų šalių bibliotekų.

3. Užtrukęs laikas

Sritis	Literatūros	Kodo	Projektavimas	Programavimas	Klaidų	Klaidų	Ataskaitos
	skaitymas	veikimo			ieškojimas	taisymas	ruošimas
		aiškinimasis					
Valandos	5	8	2	18	5	2	5
						Išviso	45
						(h)	

4. Programos paleidimas

Galima paleisti programą per IDE (buvo kuriama su IntelliJ), arba susikompiliuoti per komandinę eilutę. Visą kodą dar galima atrasti <u>GitHub</u> repositorijoje. Lokaliai galima pasileisti, turint Java savo kompiuteryje, pradinėje direktorijoje paleidus "task.jar" aplikaciją su komanda "java -jar task.jar".

5. Tekstiniai failai ir kas juose realizuota

Failo pavadinimas	Aprašymas			
Channel.java	Klasė, skirta pranešimo iškraipymui su duota tikimybe.			
CodingUtils.java	Pagalbinė klasė, susijusi su kodavimo teorijos metodais, tokiais kaip generuojančios matricos sukūrimas, visų įmanomų <i>n</i> ilgio vektorių generavimas.			
Decoder.java	Klasė, skirta užkoduoto pranešimo dekodavimui. Joje taip pat yra apskaičiuojama poaibių lentelė, bei poaibių lyderių žemėlapis (<i>Map</i>).			
Encoder.java	Klasė, skirta pranešimo užkodavimui pagal duotą generuojančią matricą.			
MatrixCalculationUtils.java	Klasė, atsakinga už visas reikalingas operacijas su matricomis, pvz. transponavimas, matricų daugyba, vienetinės matricos generavimas.			

Main.ja	ıva

Pagrindinė klasė, kuri yra programos pradinis taškas. Joje yra konsolinė vartotojo sąsaja. Čia taip pat surenkama visa pradinė informacija, kaip generuojančios matricos dimensijos, klaidos tikimybė.

6. Vartotojo sąsajos aprašymas su naudojimo pavyzdžiais:

Paleidus programą, vartotojo yra paprašoma suvesti pradinius duomenis: pranešimo ilgį k ir dimensiją n.

```
Iveskite dimensija n: 6
Iveskite kodo ilgi k: 3
```

Tuomet vartotojas gali pasirinkti, ar pats nori suvesti generuojančią matricą, ar leisti tai atlikti programai. Jei pasirenkama, jog vartotojas ją suves pats, programa paprašo įvesti *k* eilučių ir *n* stulpelių. Įvedus, programa atspausdina gautą matricą.

```
Ar patys ivesite generuojancia matrica? (t/n)

Suveskite savo generuojancia matrica.

1 eilute, 6 skaiciai:

100001

2 eilute, 6 skaiciai:

010010

3 eilute, 6 skaiciai:

001000

G matrica:

1 0 0 0 0 1

0 1 0 0 1 1

0 0 1 0 0 0
```

Jei vartotojas nori leisti programai sugeneruoti matricą, jam nieko daryti nereikia. Pagal gautus parametrus, programa pati sukuria G matricą, pavidalu (I | A), kur I - vienetinė matrica, A – bet kokia matrica.

Tuomet, vartotojo paprašoma įvesti kanalo klaidos tikimybę, nuo 0-1 imtinai.

```
Iveskite klaidos tikimybe: 0.001
```

Įvedus klaidos tikimybę, visi reikalingi parametrai jau yra išsaugoti. Vartotojas gali pasirinkti:

- 1. Dvejetainj kodą
- 2. Tekstą
- 3. Paveiksliuką.

Pasirinkimai:

- 1. Dvejetainis kodas
- 2. Tekstas
- Paveiksliukas

Iveskite pasirinkima:

Pasirinkus dvejetainio kodo opciją, vartotojas įveda *k* ilgio dvejetainę seką. Programa parodo, kaip ji buvo užkoduota, ir kaip atrodo iškraipytas užkoduotas pranešimas. Jei norima, galima pakeisti užkoduotą iškraipytą pranešimą. Jei ne, toliau vyksta dekodavimas, ir parodomi rezultatai, kartu su neteisingai dekoduotų bitų skaičiumi, bet klaidų procentu.

Panaši eiga vyksta pasirinkus teksto pasirinkimą:

```
Iveskite dimensija n: 10
Iveskite kodo ilgi k: 4
Ar patys ivesite generuojancia matrica? (t/n)
G matrica:
1000101101
0100011010
0010100111
0001011101
Iveskite klaidos tikimybe: 0.00
Pasirinkimai:
   1. Dvejetainis kodas
   2. Tekstas
   3. Paveiksliukas
Iveskite pasirinkima: 2
Iveskite teksta:
Iskraipytas tekstas:
Kodavym;(tdorija. Øuèku, rudØ|abaé4idgmu. RekOMe~duoju%
Dekoduotas tekstas:
Kedavimo teorija. Su`ku, bet <abai idomu. Rekomenduoju!
Nesutampantys bitai po dekodavimo: 3, is viso bitu: 55
Klaidu procentas: 5%
```

Pasirinkus paveikslėlio pasirinkimą, vartotojas įveda pilną kelią iki paveikslėlio. Tuomet programa ji užkoduoja, iškraipo, ir dekoduoja. Iškraipytas bei dekoduotas paveikslėliai turėtų atsirasti programos lokacijoje, tačiau ši dalis nėra įgyvendinta. Parodomas dekodavimo klaidų procentas.

```
Iveskite dimensija n: 10
Iveskite kodo ilgi k:
Ar patys ivesite generuojancia matrica? (t/n)
G matrica:
1000000011
0100000100
0010000101
0001000011
0000100101
0000010010
0000001110
Iveskite klaidos tikimybe: 0.5
Pasirinkimai:

    Dvejetainis kodas

   2. Tekstas
   Paveiksliukas
Iveskite pasirinkima:
Iveskite pilna kelia iki paveikslelio .bpm formatu, pvz (C:/Images/pic.bpm):
Nesutampantys bitai po dekodavimo: 488707, is viso bitu: 978352
Klaidu procentas: 49%
```

7. Padaryti programiniai sprendimai

- 1. Teksto ir paveikslėlių kodavimas/dekodavimas. Kadangi šie elementai turi labai daug bitų, tai algoritmas negali vienu metu jų visų imti ir dekoduoti. Kad ši problema būtų išspręsta, visi bitai yra išskaidomi į *k* ilgio masyvus, ir su visais jais atskirai vykdomi visi veiksmai. Tai labai pagreitino programos veikimą.
- 2. Nuskaitant paveikslėlio baitus ir konvertuojant juos į dvejetainį pavidalą, dažnai jie tapdavo trumpesni nei 8 bitų. Šiai problemai išspręsti, nuskaitoma teksto eilutė, kurioje yra visi bitai, kas 8 pozicijas, ir pridedama tiek nulių priekyje, kiek jų trūksta.
- 3. Po bitų skaidymo masyvais, kai kurie bitai tampa "nukąsti" ir su jais paskiau negalima atlikti matricų operacijų. Mano sprendimas: prie jų galo pridedu tiek 0, kiek trūkstą.
- 4. Standartinės poaibių lentelės kūrimas. Tai buvo dalis, prie kurios užtrukau ilgiausiai. Mano sprendimas: sugeneruoju visus įmanomus *x* ilgio poaibius, ir apskaičiuoju jų sindromą bei

- sindromo svorį. Tada rezultatus sugrupuoju pagal sindromus. Iš kiekvienos sindromo grupės paimu tokį poaibį, kurio svoris yra mažiausias. Jį priskiriu poaibio lyderiu, ir su *java.util.Map* pagalba, susieju jį su sindromu bei jo svoriu.
- 5. Skaidant bitus gabalais, kiekvienas gabalas yra prasiunčiamas pro iškraipymo kanalą.

8. Atliktų eksperimentų aprašymas:

1. Teksto siuntimas kanalu užkodavus ir dekodavus bei teksto siuntimas kanalu, kai klaidos tikimybė yra 0.9.

Originalas:



Iškreiptas:



Dekoduotas:



Algoritmas geriausiai ištaiso klaidas, kai k=1.

- 2. Teksto siuntimas kanalu užkodavus ir dekodavus bei teksto siuntimas kanalu, kai klaidos tikimybė yra 0.05.
- Kai k = 5, n = 1, o generuojanti matrica yra (1 1 1 1 1)

Pradinis tekstas: Kodavimo teorija yra labai sunkus, bet idomus modulis.

Rekomenduoju!

Tik pro kanalą prasiųstas tekstas: KodavéíO teoò)j! y²ã lafai sufkus, bdt idG)u{ mo\$ullq& ReiomEndugju!

Užkoduotas ir dekoduotas tekstas: Kodavimo teorija yra labai sunkus, bet idomus modulis. Rekomendugju!

```
G matrica:

1 1 1 1 1

Iveskite klaidos tikimybe: 0.05

Pasirinkimai:

1. Dvejetainis kodas

2. Tekstas

3. Paveiksliukas

Iveskite pasirinkima: 2

Iveskite teksta:

Kodavimo teorija yra labai sunkus, bet idomus modulis. Rekomenduoju!

Iskraipytas tekstas:

Kodavéi0 teoò)j! y²ã lafai sufkus, bdt idG)u{ mo$ulIq& ReiomEndugju!

Dekoduotas tekstas:

Kodavimo teorija yra labai sunkus, bet idomus modulis. Rekomendugju!

Nesutampantys bitai po dekodavimo: 1, is viso bitu: 68

Klaidu procentas: 1%
```

• Kai k = 10, n = 8

Pradinis tekstas: Kodavimo teorija yra labai sunkus, bet idomus modulis. Rekomenduoju!

Tik pro kanalą prasiųstas tekstas: k⊡dAvimo tåoriJa ýpa larai(senkuw, *Et iäoíus0mofulmc. RejomanduojU!

Užkoduotas ir dekoduotas tekstas: KīdAvloo tåorija Ýra larai senkuW "et iäoíus0modulMc. RebomAnduoju!

```
Iveskite dimensija n: 10
Iveskite kodo ilgi k: 8
Ar patys ivesite generuojancia matrica? (t/n)
G matrica:
1000000000
0100000000
0010000001
0001000000
0000100011
0000010001
0000001010
0000000111
Iveskite klaidos tikimybe: 0.05
Pasirinkimai:
   1. Dvejetainis kodas
   2. Tekstas
   Paveiksliukas
Iveskite pasirinkima: 2
Iveskite teksta:
Iskraipytas tekstas:
k@dAvimo taoriJa ýpa@larai(senkuw, *Et iäoiusOmofulmc. RejomanduojU!
Dekoduotas tekstas:
K⊠dAvIoo tåorija Yra larai senkuWØ "et iäoius0modulMc. RebomAnduoju!
Nesutampantys bitai po dekodavimo: 18, is viso bitu: 68
Klaidu procentas: 26%
```

• Kai k = 10, n = 1

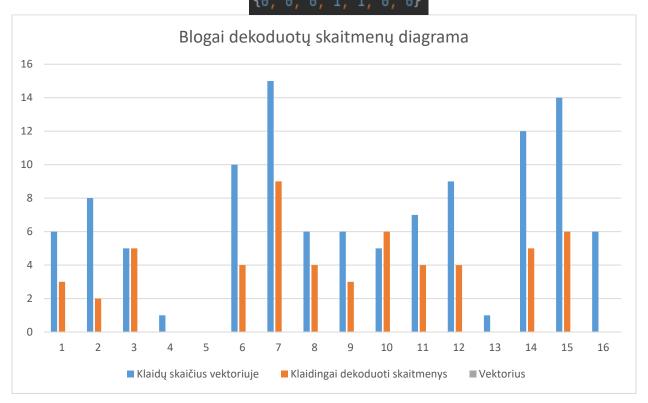
Pradinis tekstas: Kodavimo teorija yra labai sunkus, bet idomus modulis. Rekomenduoju!

Tik pro kanalą prasiystas tekstas:

oäavimo teNsIha {sa labqi'óunjuW,(Fe| mdoOtc mo%umHs.,Ra«gmunduo*u! **Užkoduotas ir dekoduotas tekstas:** Kodavimo teorija0yra labai sunkus, bet idomus modulis. RekOmenduoju!

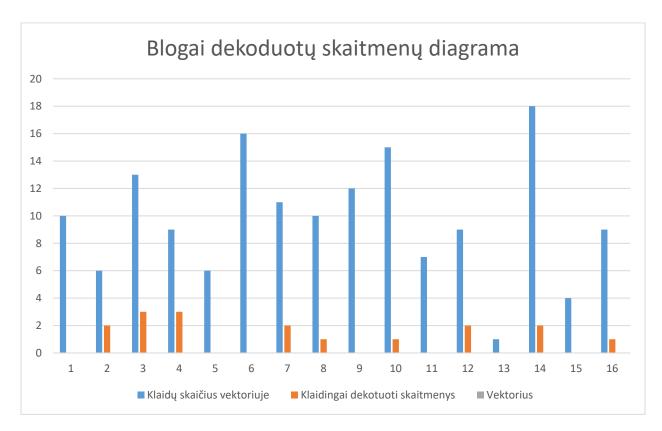
```
Iveskite dimensija n: 10
Iveskite kodo ilgi k: 1
Ar patys ivesite generuojancia matrica? (t/n)
G matrica:
1101010011
Iveskite klaidos tikimybe: 0.05
Pasirinkimai:
    1. Dvejetainis kodas
    2. Tekstas
    3. Paveiksliukas
Iveskite pasirinkima: 2
Iveskite teksta:
Iskraipytas tekstas:
Doäavimo teNsIha {sa Ìabqi`óunjuW,(Fe| mdoOtc mo%umHs.,Ra≪gmunduo*u!
Dekoduotas tekstas:
Kodavimo teorijaOyra labai sunkus, bet idomus modulis. RekOmenduoju!
Nesutampantys bitai po dekodavimo: 2, is viso bitu: 68
Klaidu procentas: 2%
```

3. Klaidų kiekio priklausomybė nuo klaidų skaičiaus vektoriuje, kai n = 7



Iš rezultatų galima pamatyti, jog kodas geriausiai taiso klaidas, jei jų yra nedaug. Kitu atveju, ištaisoma maždaug pusė klaidų. Kartais, ištaisomas didelis skaičius klaidų. Taigi, šis kodas geriausiai taiso nedidelį kiekį (3-4) klaidų, kitu atveju, jis tampa nepatikimas.

4. Klaidų kiekio priklausomybė nuo klaidų skaičiaus vektoriuje, kai n = 7 , k = 1, G matrica =



Kaip generuojanti matrica turi tik vieną stulpelį, klaidos ištaisomos yra daug efektyviau. Beveik kiekvieną vektorių ištaisė su iki 15% blogo dekodavimo skaičiumi. Išvada: šis kodavimo algoritmas geriausiai veikia, kai generuojanti matrica turi tik vieną stulpelį.

9. Naudotos literatūros sąrašas

S.A. Vanstone, P.C. van Oorschot. An introduction to error correcting codes with applications. Kluwer Academic Publishers, Boston, 1989.

Klaidas taisančių kodų teorija. Paskaitų konspektai. Gintaras Skersys, 2021.