# Politechnika Poznańska

# Wydział Elektryczny Informatyka



# TEORIA INFORMACJI I KODOWANIE DOKUMENTACJA PROJEKTU

Autorzy: Prowadzący: Michał Majka dr inż. Ewa Idzikowska

Nr albumu: 112679 Piotr Parysek

Nr albumu: 106100

24listopada2015

1	Wstęp		1
2	Algory	tm	1
	2.1	Historia	1
	2.2	Zasada działania	1
3	Opis in	nplementacji	2
	3.1	Kodowanie	2
	3.2	Dekodowanie	5
4	Użytko	wanie programu	6
5	Testy.		C
	5.1	Przedstawienie wyników:	1
6	Wniosk	si	3
Liter	atura .		3

# 1 Wstęp

Zadaniem projektowym była implementacja algorytmu kompresji bezstratnej  $Run-Length\ Encoding\ (RLE).$ 

Zadanie zrealizowano w środowisku programistycznym Qt Creator 5.5.1[4] korzystając z kompilatora GCC 4.9.1[5].

Do kontroli wersji oraz plików źródłowych wykorzystano oprogramowanie Git[6], projekt hostowano w repozytorium GitHub[7].

Dokumentację wykonano w L<sup>A</sup>TEX[1] w programie Texmaker 4.5 [2] oraz w edytorze online: ShareLaTeX[3].

# 2 Algorytm

### 2.1 Historia

Run-Length Encodings, również znane jako Golomb Codings, swoje "podwaliny" powstania wiąże z pracami, XVII-wiecznego francuskiego matematyka *Blaise'a Pascal'a*, związanymi z probabilistyką[9]. Koncepcja kodowania powtarzających się znaków była używana od początków istnienia teorii informacji (Shannon 1949, Laemmel 1951), jednakże metodę oraz sposób kodowania wynalazł i opracował *Solomon Wolf Golomb*[8][9].

#### 2.2 Zasada działania

Algorytm jest relatywnie prosty  $\rightarrow$  przedstawia powtarzające się wartości jako dany znak i licznik powtórzeń. Na przykład ciąg znaków:

pppppppuuuuutttt.....ppppoooooozzzzznnnnannnn...pppppplllll

Zostaje przedstawiony w postaci ciągu:

p7u5t5.6p4o6z5n4an5.4p6l5

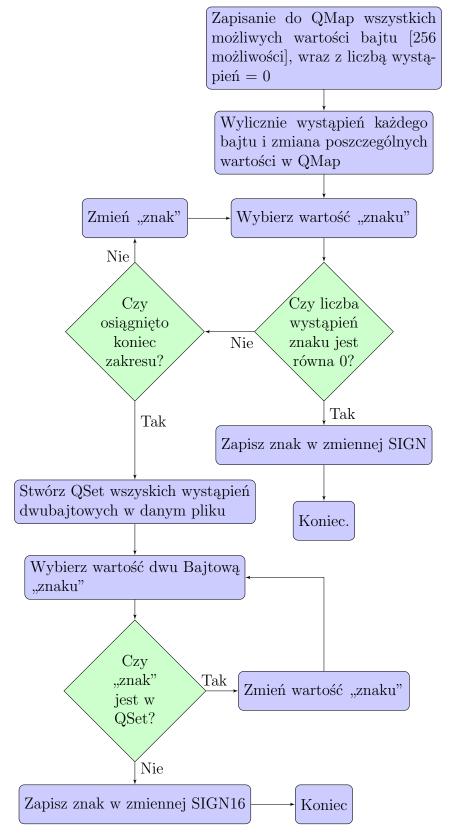
Ciąg znaków	Liczba
pppppppuuuuuttttppppoooooozzzzznnnnannnnpppppplllll	64
p7u5t5.6p4o6z5n4an5.4p6l5	26
	$26/64 \approx 0.41$

Tabela 1: Przykładowa kompresja znakowa

## 3 Opis implementacji

### 3.1 Kodowanie

Ustalenie znaku kodowania



Rysunek 1: Schemat blokowy wyszukiwania "znaku".

Do wyszukania "znaków" wykorzystano kontener QMap<quint, int>, gdzie zmienna quint8 (unsigned byte) wskazuje na poszczególne możliwe wartości bajta, a zmienna int wskazuje ilość wystąpień danego bajta w opracowywanym pliku.

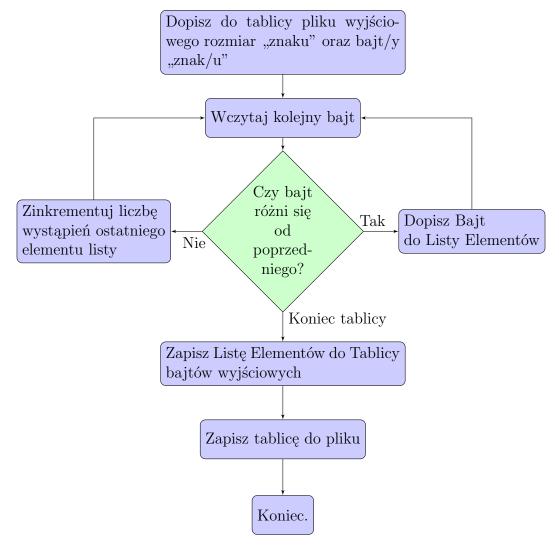
### Kod 1: Deklaracja wraz z inicjalizacją kontenera QMap;quint8, int¿

W przypadku zdarzenia, że w pliku występują wszystkie możliwe kombinacje bajta, zamiast jedno bajtowego "znaku" zostaje wprowadzony znak dwu bajtowy:

#### Kod 2: Deklaracja dwu bajtowej zmiennej znakowej

```
QPair<quint8, quint8> SIGN16;
```

#### Kodowanie



Rysunek 2: Schemat blokowy kodowania pliku.

Do sprawnego wczytania, zliczenia i zakodowania poszczególnych bajtów stworzono kontener QList struktury Element. Struktura Element posiada dwa pola: quint8 item  $\rightarrow$  oznaczające dany

bajt oraz quint32 value  $\rightarrow$  oznaczające ilość wystąpień (Założono, że dany bajt nie powtórzy się więcej jak 4294967295 razy).

### Kod 3: Główne struktury danych kodowania

```
1 struct Element {
2    quint8 item;
3    quint32 value;
4 };
5 QList<Element> Elements;
6 quint8 CurrentByte;
```

Zapisanie danych do pliku odbywa się za pośrednictwem tablicy bajtów QByteArray. Analiza zapisanych znaków odbywa się poprzez przejście przez wcześniej wspomnianą listę: QList<Element> i odpowiednią interpretację wartości wystąpień danego znaku.

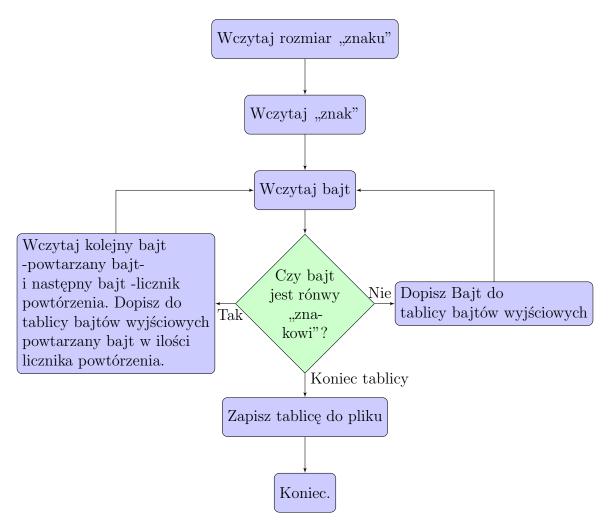
Jeżeli wartość powtórzenia danego znaku nie jest większa niż minimalna długość jego zastąpienia, który ma postać "znak" inicjujący, bajt powtarzany, ilość powtórzeń, to wpisywana jest "pierwotna postać".

W przypadku, gdy wartość ilości powtórzeń bajtu jest większa niż maksymalna wartość jaką może osiągnąć bajt - 255 - to postać zastąpienia przybiera postać: czterech bajtów "znaku", bajt powtarzany i cztery bajty licznika.

Kod 4: Zapisanie i zakodowania danych skompresowanych do pliku

```
1
   if (e.value < 256) {
2
       OutByteArray.append(SIGN);
3
       OutByteArray.append(e.item);
4
       OutByteArray.append(e.value);
5
     else {
6
       OutByteArray.append(SIGN);
7
       OutByteArray.append(SIGN);
8
       OutByteArray.append(SIGN);
9
       OutByteArray.append(SIGN);
       OutByteArray.append(e.item);
10
       QByteArray TempArray;
11
       TempArray = RLE::IntToHex(e.value);
12
13
       OutByteArray.append(TempArray);
14
```

### 3.2 Dekodowanie



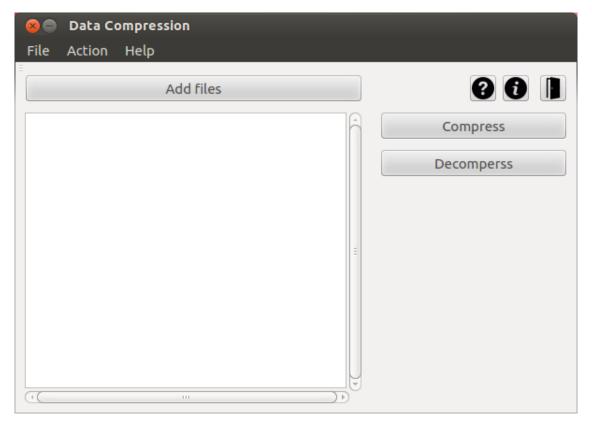
Rysunek 3: Schemat blokowy dekodowania pliku.

Dekodowanie odbywa się z pomocą analogicznych struktur / zasad / metod co zostały użyte podczas kodowania.

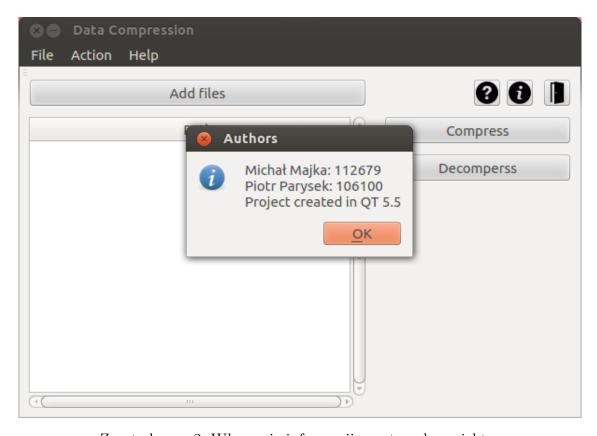
W celu ułatwienia kontroli nad plikami po kodowaniu mają one dodawany przyrostek .rlemama, a podczas dekodowania dodawany przed znacznikiem formatu pliku przyrostek  $_{\it -}2$ 

# 4 Użytkowanie programu

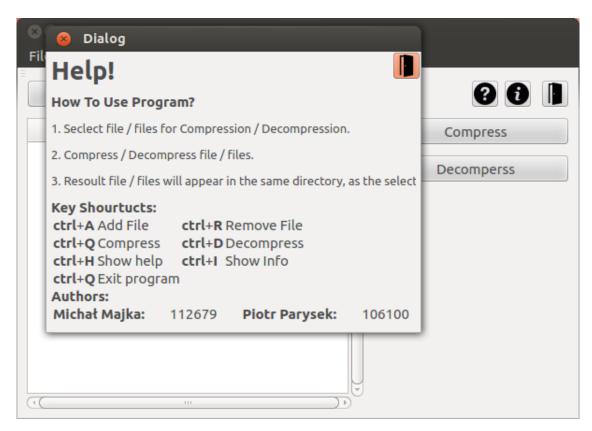
Ikony umieszczone w programie zostały pobrane z strony: http://www.flaticon.com/[10].



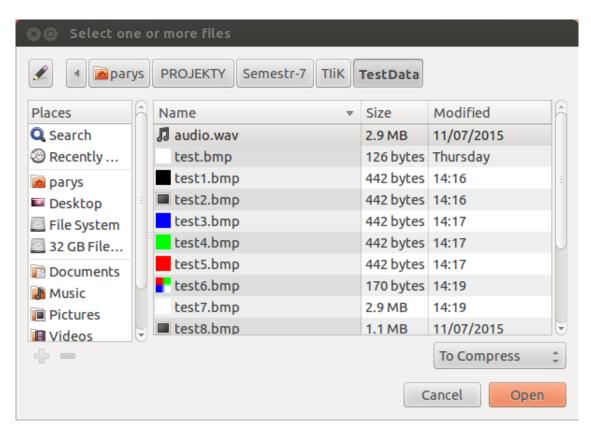
Zrzut ekranu 1: Wygląd po "starcie" programu.



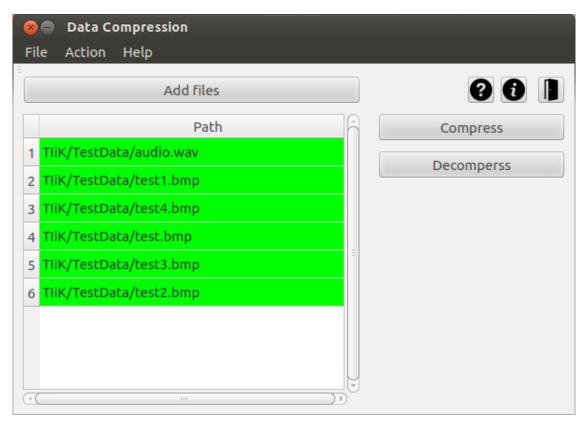
Zrzut ekranu 2: Włączenie informacji o autorach projektu.



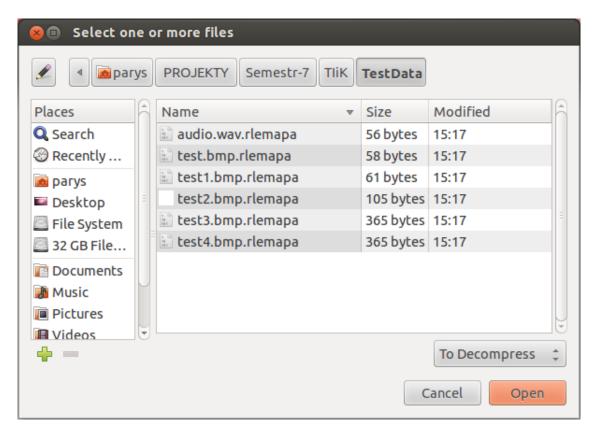
Zrzut ekranu 3: Włączenie okna pomocy.



Zrzut ekranu 4: Przestawienie okna dialogowego wyboru plików, które program może skompresować.



Zrzut ekranu 5: Przedstawienie plików gotowych do kompresji.



Zrzut ekranu 6: Przestawienie okna dialogowego wyboru plików, które program może zdekompresować.

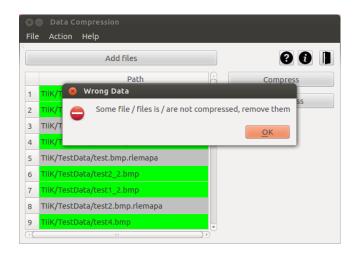


Zrzut ekranu 7: Przedstawienie plików gotowych do dekompresji.



Zrzut ekranu 8: Przedstawienie plików zdekompresowanych i nie skompresowanych

Zrzut ekranu 9: Przedstawienie komunikatów błędów, gdy nakażemy zdekompresować / skompresować pliki "przemieszne".

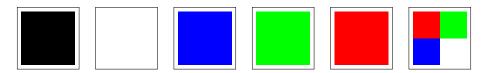




# 5 Testy

W celu przeprowadzenia testów wykonano kilka prostych obrazków formatu bmp oraz pobrano z Internetu inne, większe i bardziej skomplikowane obrazki. Dodatkowo do badań pobrano kilka plików dźwiękowych formatu wav z strony http://download.wavetlan.com/SVV/Media/HTTP/http-wav.htm[11].

Tabela 2: Przykładowe pliki graficzne (powiększone):



Kod 5: Przedstawienie plików przed kompresją. Kod 6: Przedstawienie plików po kompresji.

	Troa o. r rzeaste	wienie pinkow przed kompr	ော်မှု.	Trod 0: 1 Izedas	awienie pinkow po kompresji:
1	ROZMIAR	NAZWA	1	ROZMIAR	NAZWA
2	316002	audio2.wav	2	315928	audio2.wav.rlemapa
3	869028	audio3.wav	3	856106	audio3.wav.rlemapa
4	261262	audio4.wav	4	261239	audio4.wav.rlemapa
5	3009870	audio.wav	5	56	audio.wav.rlemapa
6	8533723	highway.wav	6	8447839	highway.wav.rlemapa
7	309464	${\hbox{\it test} 10}$ . ${\hbox{\it bmp}}$	7	85103	test10.bmp.rlemapa
8	16000138	an test 11.bmp	8	8440758	test11.bmp.rlemapa
9	131554	an test 12.bmp	9	76746	test12.bmp.rlemapa
10	693122	${\hbox{\it test} 13}$ . ${\hbox{\it bmp}}$	10	345212	test13.bmp.rlemapa
11	442	an test 1 . bmp	11	61	test1.bmp.rlemapa
12	442	an test 2 . bmp	12	105	test2.bmp.rlemapa
13	442	an test 3 . bmp	13	365	test3.bmp.rlemapa
14	442	${\hbox{\it test}} 4$ . bmp	14	365	test4.bmp.rlemapa
15	442	${ t test 5}$ . ${ t bmp}$	15	364	test5.bmp.rlemapa
16	170	test6.bmp	16	95	test6.bmp.rlemapa
17	3000122	test7.bmp	17	65	test7.bmp.rlemapa
18	1163198	test8.bmp	18	1163182	test8.bmp.rlemapa
19	44264	test9.bmp	19	5689	test9.bmp.rlemapa
20	126	test.bmp	20	58	test.bmp.rlemapa

Kod 7: Przedstawienie plików przed kompresją. Kod 8: Przedstawienie plików po dekompresji.

			_		
1	ROZMIAR	NAZWA	1	ROZMIAR	NAZWA
2	316002	audio2.wav	2	316001	$\mathrm{audio}2$ _2 . wav
3	869028	audio3.wav	3	869034	$audio 3_2$ . wav
4	261262	audio4.wav	4	261262	$audio4_2$ .wav
5	3009870	audio.wav	5	3009873	audio_2.wav
6	8533723	highway.wav	6	8533722	$highway_2$ .wav
7	309464	an test 10.bmp	7	309464	${\rm test}10{}_{\scriptscriptstyle -}2$ . bmp
8	16000138	an test 11.bmp	8	16000138	$test11_2$ .bmp
9	131554	an test 12.bmp	9	131599	$test12\_2$ .bmp
10	693122	an test 13.bmp	10	693121	${\rm test}13{}_{\scriptscriptstyle -}2$ . bmp
11	442	t e s t 1.bmp	11	445	$test1_2$ .bmp
12	442	t e s t 2.bmp	12	442	$test2\_2$ . bmp
13	442	test3.bmp	13	442	$test3\_2$ .bmp
14	442	t e s t 4.bmp	14	442	$test4_{-}2$ .bmp
15	442	test5.bmp	15	442	${\rm test} {\bf 5} \_2$ . bmp
16	170	test6.bmp	16	170	$test6\_2$ .bmp
17	3000122	test7.bmp	17	3000125	${\rm test7\_2}$ . bmp
18	1163198	test8.bmp	18	1163198	${\operatorname{test}} 8 {\scriptstyle \_} 2$ . bmp
19	44264	test9.bmp	19	44270	${\operatorname{test}}9{}_{\scriptscriptstyle{-}}2$ . bmp
20	126	test.bmp	20	126	$test_2$ .bmp

# 5.1 Przedstawienie wyników:

Plik:	audio2.wav	audio3.wav	audio4.wav	audio.wav	highway.wav	test10.bmp
Przed:	316002	869028	261262	3009870	8533723	309464
Po:	315928	856106	261239	56	8447839	85103
Dekom.:	316001	869034	261262	3009873	8533722	309464
%	99	98	99	$1*10^{-5}$	98	27

Plik:	test11.bmp	test12.bmp	test13.bmp	test1.bmp	test2.bmp	test3.bmp
Przed:	16000138	131554	693122	442	442	442
Po:	8440758	76746	345212	61	105	365
Dekom.:	16000138	131599	693121	445	442	442
%	52	58	49	13	23	82

Plik:	test4.bmp	test5.bmp	test6.bmp	test7.bmp	test8.bmp	test9.bmp	test.bmp
Przed:	442	442	170	3000122	1163198	44264	126
Po:	365	364	95	65	1163182	5689	58
Dekom.:	442	442	170	3000125	1163198	44270	126
%	82	82	55	$2*10^{-5}$	99	12	46

Tabela 3: Porównanie plików graficznych przed i po kompresji (powiększone):

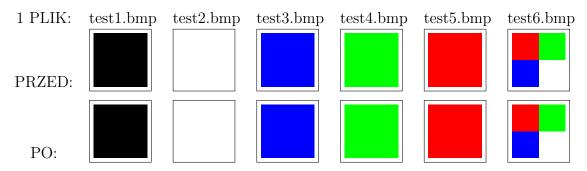
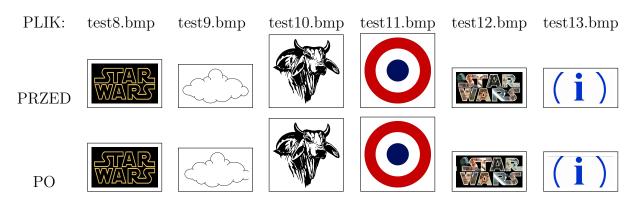
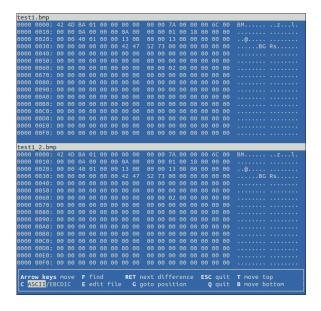


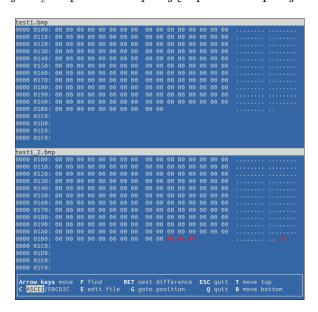
Tabela 4: Porównanie plików graficznych przed i po kompresji (pomniejszone):



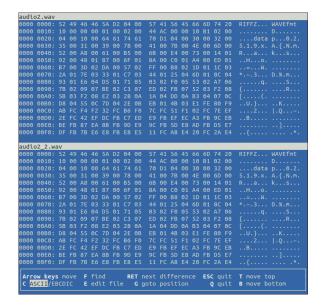
Porównania bajtowe wykonano programem vbindiff[12].

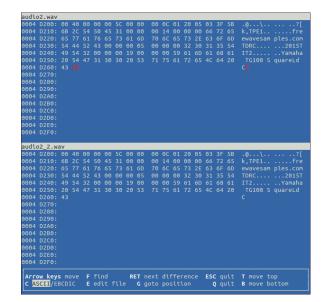
Zrzut ekranu 10: Porównanie różnic dwóch tablic bajtowych przed kompresją i po dekompresji.



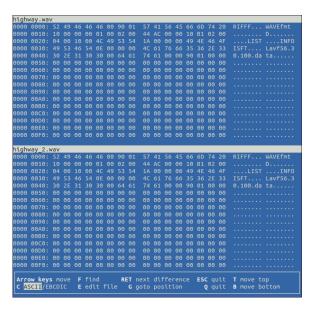


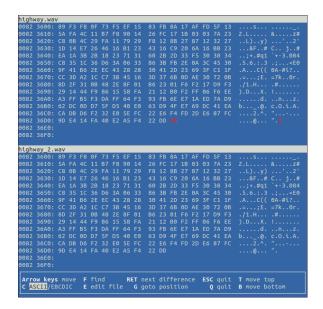
Zrzut ekranu 11: Porównanie różnic dwóch tablic bajtowych przed kompresją i po dekompresji.





Zrzut ekranu 12: Porównanie różnic dwóch tablic bajtowych przed kompresją i po dekompresji.





### 6 Wnioski

Algorytm **Run-Length Encoding** doskonale się sprawdza do kompresji plików graficznych monochromatycznych (jedno kolorowych) - kompresuje pliki na poziomie 20-50%. Przy bardziej złożonych - bardziej kolorowych - plikach graficznych kompresja spada do poziomu 80-99%. Pliki dźwiękowe, z racji swojej zawiłości również nie są podatne na kompresję tym algorytmem.

Algorytm jest prosty w implementacji i obsłudze oraz dla niektórych plików może dać "zachwycające" rezultaty - kompresja na poziomie tysięcznych części pliku wejściowego. Jednakże nie gwarantuje on "oszczędności" miejsca - kompresji.

W procesie kompresji / dekompresji nie powstały żadne znaczące błędy. "Przeinaczenia" bajtowe powstałe wskutek "wypełnienia" bajtami z dekompresowanych plików nie wpływają na obiekt końcowy.

Niewielkie uszkodzenia plików powstałe podczas testowania wystąpiły na skutek przeciążenia systemu innymi zadaniami.

### Literatura

- [1] Kurs  $\text{MT}_{E}Xw \pi^{e} \text{ minut http://www.fuw.edu.pl/~kostecki/kurs_latexa.pdf.}$
- [2] Program Texmaker 4.5 http://www.xm1math.net/texmaker/.
- [3] ShareLaTeX online LaTeX editor https://www.sharelatex.com/.
- [4] Qt Creator wieloplatformowe środowisko programistyczne http://www.qt.io/.
- [5] GCC, the GNU Compiler Collection https://gcc.gnu.org/.
- [6] Git rozproszony system kontroli wersji http://git-scm.com/.
- [7] GitHub Web-based Git repository https://github.com/.
- [8] Run-length encodings S. W. Golomb (1966); IEEE Trans Info Theory 12(3):399 http://urchin.earth.li/~twic/Golombs\_Original\_Paper/.
- [9] Variable-length codes for data compression / David Salomon, London : Springer, 2007.
- [10] The largest database of free vector icons flaticon http://www.flaticon.com/.
- [11] Sample WAV files http://download.wavetlan.com/SVV/Media/HTTP/http-wav.htm.
- [12] vbindiff hexadecimal file display and comparison http://manpages.ubuntu.com/manpages/hardy/man1/vbindiff.1.html.

Dokument wykonany w  $\LaTeX[1]$  w programie Texmaker 4.5 [2]