```
hashfunc.py ×
                                                                                                A1 ±6 ^
       print(f"Berlin wikipedia length:{len(berlin)}")
       tadeusz = file.read()
       print(f"Whole pan tadeusz book length:{len(tadeusz)}")
       for algorithm in algorithms:
           start = time.time()
           hash_value = generate_hash(kotek, algorithm.lower())
           end = time.time()
           print(f"{algorithm}, kotek\n length of output: {len(hash_value)} time consumed: {end-start}")
           hash_value = generate_hash(berlin, algorithm.lower())
           end = time.time()
           print(f"{algorithm}, berlin\n length of output: {len(hash_value)} time consumed: {end - start}")
           start = time.time()
           hash_value = generate_hash(tadeusz, algorithm.lower())
           end = time.time()
           print(f"{algorithm}, tadeusz\n length of output: {len(hash_value)} time consumed: {end - start}")
       exercise3 = generate_hash( text: "1234", algorithm: "md5")
       print("\n1234 in md5:", exercise3)
Run
       phashfunc ×
      tength of output. So time consumed. O.
     SHA224, berlin
     length of output: 56 time consumed: 0.0
    SHA224, tadeusz
     length of output: 56 time consumed: 0.0
     SHA256, kotek
      length of output: 64 time consumed: 0.0
     SHA256, berlin
      length of output: 64 time consumed: 0.0
     SHA256 tadeusz
pto > 🦆 hashfunc.py
```

2.uzyłem biblioteki hashlib w pythonie do wygenerowania funkcji skrótu

3. "1234" w md5: 81dc9bdb52d04dc20036dbd8313ed055

poniżej przesyłam link do strony w której możemy znaleźć dane wartości pod danymi hashami https://md5.gromweb.com/?md5=81dc9bdb52d04dc20036dbd8313ed055

Jak widać nie jest ciężko znaleźć pierwotne hasło, wystarczy jedno wyszukanie w Google.

Użycie soli pozwala uniknąć takiej sytuacji. Przed wygenerowaniem hasha dla naszego hasła dodawane są do niego losowe bity dzięki czemu te same hasła nie wygenerują tego samego hasha!

4. Niestety znalezione zostały całościowe kolizje w MD5 co sprawia, że nie jest to bezpieczna funkcja skrótu. SHA1 też nie jest odpowiednim zastępnikiem bo też ma małą liczbę bitów na wyjsciu, co w połączeniu ze zjawiskiem birthday paradoxu jest całkiem niebezpieczne.

5.

```
Wlazl kotek na plotek length:315
Berlin wikipedia length:1351
Whole pan tadeusz book length:44469
```

← Długość danych wejściowych w ilości znaków

```
print("\nHash results:")
for algorithm in algorithms:
    start = time.time()
    hash_value = generate_hash(kotek, algorithm.lower())
    end = time.time()
    print(f"{algorithm}, kotek\n length of output: {len(hash_value)} time consumed: {end-start}")
    start = time.time()
    hash_value = generate_hash(berlin, algorithm.lower())
    end = time.time()
    print(f"{algorithm}, berlin\n length of output: {len(hash_value)} time consumed: {end - start}")
    start = time.time()
    hash_value = generate_hash(tadeusz, algorithm.lower())
    end = time.time()
    print(f"{algorithm}, tadeusz\n length of output: {len(hash_value)} time consumed: {end - start}")
```

Każdy dany algorytm hashujący zwraca ciąg tylu samu bitów(na screenie widać ilość znaków kodu

szestnastkowego) niezależnie od długości ciągu bitów na wejsciu.

Każdy z nich bardzo dobrze sobie radzi pod względem prędkości dla podanej wielkości plików.

```
MD5, kotek
length of output: 32 time consumed: 0.0
MD5, berlin
length of output: 32 time consumed: 0.0
MD5, tadeusz
length of output: 32 time consumed: 0.0
SHA1, kotek
length of output: 40 time consumed: 0.0
SHA1, berlin
length of output: 40 time consumed: 0.0
SHA1, tadeusz
length of output: 40 time consumed: 0.0
SHA224, kotek
length of output: 56 time consumed: 0.0
SHA224, berlin
length of output: 56 time consumed: 0.0
length of output: 56 time consumed: 0.0
SHA256, kotek
length of output: 64 time consumed: 0.0
SHA256, berlin
length of output: 64 time consumed: 0.0
SHA256, tadeusz
length of output: 64 time consumed: 0.0
SHA384, kotek
```

Partial collision found! 45f1a4b4a2f6bdfa31838a823064389f 45fb9b76950ea7ac85e5e489dab1c654 nepal conduct

Szansa na częściową kolizje jest bardzo duża ponieważ 12 bitów a więc 3 znaki hexadecymalne to tylko 2 ^ 12 możliwości więc 4096. Gdyby pobrać cały słownik języka angielskiego nie trudno o te kolizje. Na dole przykład słów dla których występuje częściowa kolizja w MD5

Zmienienie jednego bita w wiadomosci przed zhashowaniem sprawia, że połowa bitów się zmienia.

Przykład dla "give me 1 dollar" I "çive me 1 dollar" zastosowany dla funkcji skrótu SHA1.