



UNIVERSITÀ
DEGLI STUDI
FIRENZE

UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DI FIRENZE
Scuola di Scienze Matematiche, Fisiche e Naturali
Corso di Laurea Magistrale in Informatica

Corso di Tecniche Avanzate di Programmazione

CIPHERS: IMPLEMENTAZIONE DI ALCUNI CIFRARI STORICI

MARCO BURACCHI

Prof. Lorenzo Bettini

Anno Accademico 2016-2017

INDICE

1	Cenni preliminari	3
1.1	Introduzione	3
1.2	Struttura progetto	3
2	Testing	4
2.1	Unit testing	4
2.1.1	Shift cipher	4
2.1.2	Affine cipher	4
2.1.3	Vigenere cipher	5
2.1.4	OneTimePad cipher	5
2.1.5	Substitution cipher	6
2.1.6	Mocking	6
2.2	Mutation testing	6
2.3	Integration testing	6
2.4	Test sull'interfaccia	6
3	Plug-in utilizzati	7
3.1	Maven	7
3.2	Travis	7
3.3	Coveralls	7
3.4	Sonarqube	7
4	Conclusioni	8
A	Svolgimento completo esercizio 5.4	9

CENNI PRELIMINARI

INTRODUZIONE

In questo progetto sono stati implementati cinque storici cifrari a chiave simmetrica. I cifrari implementati sono:

- Shift cipher (altrimenti noto come cifrario "Giulio Cesare")
- Vigenere cipher (l'evoluzione del cifrario di Giulio Cesare)
- Substitution cipher
- Affine cipher
- OneTimePad cipher (il cifrario perfetto)

STRUTTURA PROGETTO

Le cinque classi principali che implementano i cinque cifrari sono *Shift*, *Vigenere*, *Substitution*, *Affine* e *OneTimePad*.

L'interfaccia *Parser* definisce i metodi che deve implementare la classe che si occuperà di gestire le stringhe rappresentanti i messaggi, le chiavi e quant'altro all'interno del progetto.

La classe *InputManager* fornisce un'implementazione di tale interfaccia mentre la classe *Constants* contiene delle variabili condivise.

Infine la classe *Main* contiene un piccolo main utile a spiegare le varie funzionalità del programma.

Per quanto riguarda i test, sono presenti nove classi di unit-testing (una per ogni suddetta classe) e cinque classi di integration-testing per controllare l'effettivo funzionamento dell'interazione tra ognuna delle cinque classi che implementano i cifrari e il parser *InputManager*.

TESTING

UNIT TESTING

Per tutti i test viene supposto che le stringhe da cifrare siano state processate dal parser e quindi che contengano solamente caratteri effettivamente cifrabili. Per eliminare tale dipendenza da classi concrete, nei vari unit-test un'istanza del parser viene simulata tramite *mocking* e *stubbing* dei metodi. Tale metodo verrà approfondito più avanti.

Andiamo a vedere nel dettaglio i test con i quali sono state implementate le varie classi.

Shift cipher

Lo *shift cipher* è il cifrario più semplice. L'unica cosa che fa è spostare la lettere da cifrare di un certo numero di posizioni avanti nell'alfabeto. Tale numero di posizioni è la chiave del cifrario. Per decifrare il messaggio basterà semplicemente tornare indietro del numero di posizioni indicato dalla chiave. Se per esempio il messaggio è *ciao* e la chiave è 3, il messaggio cifrato sarà *fldr*.

Le uniche due funzionalità richieste a questo cifrario sono quelle di cifratura e decifratura. Tali funzionalità sono state testate nel caso di uno spostamento di zero posizioni (non ottenendo una cifratura), di una posizione, di ventisei posizioni, di ventisette posizioni e di un numero negativo di posizioni(-1). Come caso limite è stata testata anche la cifratura della stringa vuota (il numero di posizioni è ininfluente dato che la cifratura terminerà immediatamente).

Testando anche la decifratura di tutti questi casi sono state coperte le possibili modalità di cifratura/decifratura di una stringa.

Affine cipher

L'*Affine cipher* è una generalizzazione dello *shift cipher*. Questo cifrario ha come chiave due parametri a e b opportunamente scelti secondo principi di algebra modulare. La i -esima lettera $P[i]$ del messaggio in chiaro verrà cifrata in $(P[i] * a + b)$ modulo 26. Se viene scelto il parametro $a = 1$ otteniamo in tutto e per tutto uno *shift cipher*.

I comportamenti da testare sono la cifratura, la decifratura e la giusta scelta del parametro a che deve essere coprimo con 26.

Questo ultimo comportamento viene testato dando in input 2 come coefficiente a e aspettandosi una *IllegalArgumentException*.

La cifratura e la decifratura vengono testate con stringhe di lunghezza variabile per cercare di coprire il maggior numero di combinazioni possibili.

Vigenere cipher

Il *cifrario di Vigenère* è un'altra variante dello shift cipher che invece di utilizzare come chiave un numero fisso, utilizza una parola che viene ripetuta tante volte fino al raggiungimento della lunghezza del messaggio che si vuole cifrare. Ogni lettera verrà poi traslata del numero di posizioni corrispondenti alla posizione nell'alfabeto della corrispondente lettera della chiave.

Se per esempio abbiamo un certo messaggio P da cifrare con una chiave K , allora come prima cosa verrà ripetuta K tante volte fino a che la sua lunghezza non raggiunge quella di P e poi ogni i -esima lettera $P[i]$ del messaggio sarà cifrata in $P[i]+K[i]$ modulo 26.

Cifrare il messaggio *testmessage* con la chiave *test* comporterà tre ripetizioni della chiave (che quindi diventerà *testtesttest*). Conseguentemente la prima lettera del messaggio (t) verrà spostata di venti posizioni (verrà cifrata con la prima lettera della chiave che è t ed è la ventesima lettera dell'alfabeto), la seconda di cinque e così via.

I comportamenti da testare sono la cifratura, la decifratura e il prolungamento della chiave.

Cifratura e decifratura sono testati con stringhe di lunghezze diverse, sempre per coprire il maggior numero di combinazioni possibili.

L'estensione della chiave viene testata fornendo la stringa *test* come chiave, facendo cifrare il messaggio *testmessage* e verificando che sia stata trasformata in *testtesttest*.

Sono presenti anche tre test che controllano l'inserimento di una chiave illegale. Questi test sono stati inseriti per chiarire meglio il comportamento di questa classe ma sarebbero inutili in quanto questo controllo viene in realtà fatto dal parser.

OneTimePad cipher

Il *cifrario OneTimePad* è una specializzazione del *cifrario di Vigenère* che richiede come chiave una stringa binaria della lunghezza almeno pari alla conversione in stringa binaria del messaggio da cifrare. Questo *cifrario* viene anche chiamato *cifrario perfetto* ed è l'unico sistema crittografico la cui sicurezza sia comprovata da una dimostrazione matematica nel 1949 da *Claude Shannon*.

Questo *cifrario* è un po' più complesso dei precedenti in quanto prevede una conversione del messaggio da cifrare in una stringa binaria. Una volta convertita il messaggio cifrato si otterrà semplicemente operando uno XOR tra le due stringhe binarie.

I comportamenti da testare sono quindi molteplici.

Il primo comportamento testato è quello di creazione della chiave (che avviene con un generatore casuale). Questo comportamento viene testato confrontando la lunghezza della stringa data in input e la lunghezza della chiave restituita.

Successivamente viene testata la capacità di convertire un messaggio nella relativa stringa binaria. Per questa conversione viene utilizzata la codifica di Huffman dell'alfabeto inglese.

Viene testata anche l'operazione inversa, cioè quella di riconvertire una stringa binaria ottenuta dalla codifica precedente in una stringa di testo. Questo permetterà di ottenere un messaggio decifrato leggibile.

Come ultima cosa, vengono testate la cifratura e la decifratura.

Tutti questi controlli, come per i casi precedenti, vengono ripetuti su stringhe di lunghezza differente per coprire ogni caso possibile.

Substitution cipher

Anche il substitution cipher è un cifrario abbastanza semplice che utilizza come chiave di cifratura una permutazione dell'alfabeto. Se per esempio la permutazione utilizzata è *qwertyuio pasdfghjklzxcvbnm* la lettera *a* verrà sostituita con la *q*, la *b* con la *w* e così via fino a scambiare la *z* con la *m*.

I comportamenti importanti da testare per questo cifrario sono ovviamente la cifratura e la decifratura ma anche il corretto settaggio della permutazione dell'alfabeto da utilizzare come chiave.

Cifratura e decifratura vengono testate con stringhe lunghe zero (stringa vuota), uno e quattro caratteri (questa scelta è dovuta solamente per cercare la cifratura di una stringa di senso compiuto, in questo caso *test*). La permutazione utilizzata è appunto quella specificata nell'esempio iniziale.

Come prima, i test riguardanti il controllo della permutazione di cifratura in realtà non sarebbero necessari in quanto già presenti nei test del parser (che è quello che si occupa di questo controllo) ma sono stati aggiunti per specificare meglio il comportamento che deve avere la classe in caso di inserimento di una permutazione scorretta (troppo corta, troppo lunga o con caratteri non alfabetici).

MOCKING

MUTATION TESTING

INTEGRATION TESTING

TEST SULL'INTERFACCIA

PLUG-IN UTILIZZATI

MAVEN

TRAVIS

COVERALLS

SONARQUBE

CONCLUSIONI



SVOLGIMENTO COMPLETO ESERCIZIO 5.4

$$\begin{aligned} \text{SSSSSSS} &= (\lambda x y z. xz(yz)) \text{SSSSSS} \\ &= (\lambda y z. Sz(yz)) \text{SSSSS} \\ &= (\lambda z. Sz(Sz)) \text{SSSS} \\ &= \text{SS}(\text{SS}) \text{SSS} \\ &= (\lambda y z. Sz(yz))(\text{SS}) \text{SSS} \\ &= (\lambda z. Sz(\text{SS})z) \text{SSS} \\ &= \text{SS}(\text{SSS}) \text{SS} \\ &= (\lambda y z. Sz(yz))(\text{SSS}) \text{SS} \\ &= (\lambda z. Sz(\text{SSS}z)) \text{SS} \\ &= \text{SS}(\text{SSSS}) \text{S} \\ &= (\lambda y z. Sz(yz))(\text{SSSS}) \text{S} \\ &= (\lambda z. Sz(\text{SSSS}z)) \text{S} \\ &= \text{SS}(\text{SSSSS}) \\ &= (\lambda y z. Sz(yz))(\text{SSSSS}) \\ &= \lambda z. Sz(\text{SSSSS}z) \\ &= \lambda z. (\lambda y a. a(ya))(\text{SSSSS}z) \\ &= \lambda z a. aa(\text{SSSSS}aa) \\ &= \lambda z a. aa((\lambda y b. Sb(yb)) \text{SSS}zz) \\ &= \lambda z a. aa((\lambda b. Sb(Sb)) \text{SS}zz) \\ &= \lambda z a. aa(\text{SS}(\text{SS}) \text{S}aa) \\ &= \lambda z a. aa((\lambda y b. Sb(yb)) \text{SSS}zz) \\ &= \lambda z a. aa((\lambda b. Sb(Sb)) \text{SS}zz) \\ &= \lambda z a. aa(\text{SS}(\text{SS}) \text{S}aa) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \lambda z a. a a ((\lambda y b. S b (y b)) (S S) S z z) \\
&= \lambda z a. a a ((\lambda b. S b (S S b)) S z z) \\
&= \lambda z a. a a (S S (S S S) a a) \\
&= \lambda z a. a a ((\lambda y b. S b (y b)) (S S S) z z) \\
&= \lambda z a. a a ((\lambda b. S b (S S S b)) z z) \\
&= \lambda z a. a a (S a (S S S a) a) \\
&= \lambda z a. a a ((\lambda y b. b b (y b)) (S S S z)) \\
&= \lambda z a. a a ((\lambda b. b b (S S S b b)) z) \\
&= \lambda z a. a a (a a (S S S a)) \\
&= \lambda z a. a a (a a ((\lambda y b. S b (y b)) S z z)) \\
&= \lambda z a. a a (a a (S a (S a) a)) \\
&= \lambda z a. a a (a ((\lambda y b. b b (y b)) (S z) z)) \\
&= \lambda z a. a a (a a ((\lambda b. b b (S b b)) z)) \\
&= \lambda z a. a a (a a (a a (S a a))) \\
&= \lambda z a. a a (a a (a a ((\lambda y b. b b (y b)) z))) \\
&= \lambda z a. a a (a a (a a (\lambda b. b b (b b))))
\end{aligned}$$