

CODICI SEGRETI

Agostino Dovier

Dip di Matematica e Informatica, Univ. di Udine

Ringrazio l'amico e maestro Andrea Sgarro per il materiale tratto dal suo meraviglioso quanto introvabile testo

- ▶ MENE TEKEL PERES (mina, siclo, mezza mina: tre monete)
- ▶ Spiegazione nel V Libro del profeta Daniele:
 - ✓ Mene \approx mnh (misurare)
 - ✓ Tekel \approx tqI (pesare)
 - ✓ Peres \approx prs (dividere).
- ▶ Dio ha misurato il regno di Baldassarre e gli ha posto un termine, l'ha pesato sulla bilancia trovandolo mancante, il regno sta per essere diviso e consegnato ai Medi e ai Persiani.



- ▶ MENE TEKEL PERES (mina, siclo, mezza mina: tre monete)
- ▶ Spiegazione nel V Libro del profeta Daniele:
 - ✓ Mene \approx mnh (misurare)
 - ✓ Tekel \approx tqI (pesare)
 - ✓ Peres \approx prs (dividere).
- ▶ Dio ha misurato il regno di Baldassarre e gli ha posto un termine, l'ha pesato sulla bilancia trovandolo mancante, il regno sta per essere diviso e consegnato ai Medi e ai Persiani.



CODICI SEGRETI

ATBASH EBRAICO (LIBRO DI GEREMIA) — SOSTITUZIONE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA

| | | | | | | | | | | |
|-------|-------------|-------|--------|-------|-----|-------|--------|------|-----|-------|
| aleph | beth | gimel | daleth | he | waw | zayin | heth | teth | yod | kaph |
| א | ב | ג | ד | ה | ו | ז | ח | ט | י | כ |
| taw | sin shin | resh | qoph | sadhe | pe | ayin | samkeh | nun | mem | lamed |
| ת | ש | ר | ק | צ | פ | ע | ס | נ | מ | ל |



Babel/Babilonia



Sheschach



CODICI SEGRETI

GIULIO CESARE (100–44 AC) — SOSTITUZIONE



| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| A | B | C | D | E | F | G | H | I | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | V | X |
| D | E | F | G | H | I | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | V | X | A | B | C |

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

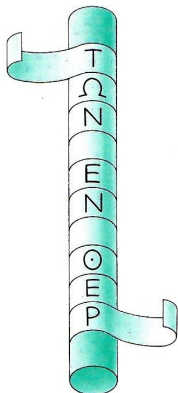
INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA

CODICI SEGRETI

SCITALA SPARTANA (≈ 400 AC) — TRASPOSIZIONE



| | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|
| ⌘ | Τ | Μ | Α | Κ | Α |
| ⌘ | Ω | Ο | Ν | Λ | |
| ⌘ | Ν | Π | Ο | Ε | Τ |
| ⌘ | | Υ | Ν | Η | Υ |
| ⌘ | Ε | Λ | Τ | Ξ | Χ |
| ⌘ | Ν | Α | Ω | | Α |
| ⌘ | | Ι | Ν | Μ | |
| ⌘ | Ο | Ξ | | Ε | |
| ⌘ | Ε | | Ε | Ν | |
| ⌘ | Ρ | Ο | Υ | | |

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA

CODICI SEGRETI

ALTRO CODICE A TRASPOSIZIONE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA

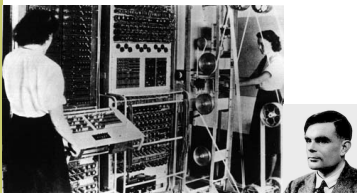
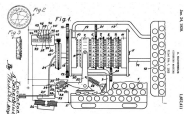


I servizi segreti inglesi intercettano un telegramma cifrato del ministro tedesco Zimmermann all'ambasciatore tedesco a Washington

- ▶ Il telegramma ripartì da Washington per il Messico
- ▶ Grave errore: usarono diverso cifrario
- ▶ Fu decrittato.
- ▶ Si proponeva alleanza con Messico offrendo in cambio territori del Texas, New Mexico e Arizona.
- ▶ Gli USA entrarono nella I guerra mondiale.

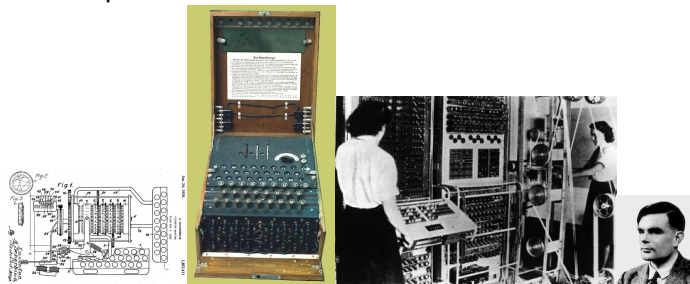


Durante la seconda guerra mondiale la macchina da cifra denominata ENIGMA (Arthur Scherbius 1878–1929) fu uno dei punti di forza dell'esercito tedesco.



Sfruttando dei risultati dei matematici polacchi e progettando le “bombe” (ed in seguito il primo calcolatore elettronico a valvole termoioniche COLOSSUS) un team coordinato da Alan M. Turing (1912–1954) riuscì a forzare l'ENIGMA invertendo le sorti del conflitto.

Durante la seconda guerra mondiale la macchina da cifra denominata ENIGMA (Arthur Scherbius 1878–1929) fu uno dei punti di forza dell'esercito tedesco.



Sfruttando dei risultati dei matematici polacchi e progettando le “bombe” (ed in seguito il primo calcolatore elettronico a valvole termoioniche COLOSSUS) un team coordinato da Alan M. Turing (1912–1954) riuscì a forzare l'ENIGMA invertendo le sorti del conflitto.

Negli anni '70 viene pubblicato il DES come standard per la crittografia. Per la prima volta viene fornita liberamente al crittografo la “macchina” da cifra.



Nel 1996 il DES è violato, nel 1997 (progetto DESCHALL) è violato in pubblico, nel 1998 Il DES cracker dell'EFF (Deep Crack—250K\$) viola una chiave DES in 56 ore.

Negli anni '70 viene pubblicato il DES come standard per la crittografia. Per la prima volta viene fornita liberamente al crittografo la “macchina” da cifra.



Nel 1996 il DES è violato, nel 1997 (progetto DESCHALL) è violato in pubblico, nel 1998 Il DES cracker dell'EFF (Deep Crack—250K\$) viola una chiave DES in 56 ore.

Novembre 2010. Wikileaks dichiara di avere milioni di file riservati e inizia la loro pubblicazione in rete.



Scopriamo che i festini di Baldassarre continuano 2500 anni dopo.

Novembre 2010. Wikileaks dichiara di avere milioni di file riservati e inizia la loro pubblicazione in rete.



Scopriamo che i festini di Baldassarre continuano 2500 anni dopo.

- ▶ Il **testo in chiaro** o **messaggio** viene trasformato in un
- ▶ **testo in cifra** o **crittogramma**
- ▶ Tale operazione si dice **cifratura**
- ▶ La **decifrazione** o **decifratura** è l'operazione legittima, facile per il destinatario desiderato.
- ▶ La spia che intercetta il crittogramma e vuole decifrarlo opera (se ci riesce) una **decrittazione**
- ▶ Similmente ci sono termini diversi per la **crittografia** (parte costruttiva), per la **crittanalisi** (parte distruttiva), e per la **crittologia** (disciplina complessiva).
- ▶ Spesso si usa comunque crittografia come sinonimo di crittologia.

- ▶ Il **testo in chiaro** o **messaggio** viene trasformato in un
- ▶ **testo in cifra** o **crittogramma**
- ▶ Tale operazione si dice **cifratura**
- ▶ La **decifrazione** o **decifratura** è l'operazione legittima, facile per il destinatario desiderato.
- ▶ La spia che intercetta il crittogramma e vuole decifrarlo opera (se ci riesce) una **decrittazione**
- ▶ Similmente ci sono termini diversi per la **crittografia** (parte costruttiva), per la **crittanalisi** (parte distruttiva), e per la **crittologia** (disciplina complessiva).
- ▶ Spesso si usa comunque crittografia come sinonimo di crittologia.

- ▶ Il **testo in chiaro** o **messaggio** viene trasformato in un
- ▶ **testo in cifra** o **crittogramma**
- ▶ Tale operazione si dice **cifratura**
- ▶ La **decifrazione** o **decifratura** è l'operazione legittima, facile per il destinatario desiderato.
- ▶ La spia che intercetta il crittogramma e vuole decifrarlo opera (se ci riesce) una **decrittazione**
- ▶ Similmente ci sono termini diversi per la **crittografia** (parte costruttiva), per la **crittanalisi** (parte distruttiva), e per la **crittologia** (disciplina complessiva).
- ▶ Spesso si usa comunque crittografia come sinonimo di crittologia.

- ▶ Auguste Kerchoffs von Nieuvenhof (1835–1903)
- ▶ Scrive **La cryptographie militaire** (1883)
- ▶ Illustra differenza tra crittografia di tipo **tattico** (basta che il segreto duri qualche ora o giorno) e **strategico** (meglio se per sempre)
- ▶ Enuncia il principio: *La sicurezza di un sistema strategico è affidata interamente o comunque essenzialmente alla segretezza della chiave*
- ▶ Dobbiamo assumere che il nemico conosca il tipo di cifrario impiegato (se non lo sa, meglio).
- ▶ La crittografia moderna (da DES in poi) l'ha preso come dogma.

CIFRARI A SOSTITUZIONE MONOALFABETICA

GIULIO CESARE (100–44 AC)



| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| A | B | C | D | E | F | G | H | I | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | V | X |
| D | E | F | G | H | I | K | L | M | N | O | P | Q | R | S | T | V | X | A | B | C |

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA

- ▶ L'operazione di cifratura avviene mediante l'applicazione di una **sostituzione** di lettere.
- ▶ Vi è dunque una funzione biiettiva

$$f : \{A, \dots, Z\} \longrightarrow \{A, \dots, Z\}$$

- ▶ Essendo biiettiva, è invertibile, ovvero esiste f^{-1} tale che $f^{-1}(f(x)) = x$ per ogni $x \in \{A, \dots, Z\}$.
- ▶ Per la cifratura si usa f .
- ▶ Per la decifratura si usa f^{-1} , nota al legittimo destinatario ma non alla spia.
- ▶ La spia, **ammettendo conosca il sistema di cifratura usato** deve "indovinare" f^{-1} (in questo caso va bene anche f).
- ▶ Nel caso del cifrario di Cesare, ci sono solo 21 (anzi 20) funzioni possibili (**chiave**: lettera iniziale).

- ▶ L'operazione di cifratura avviene mediante l'applicazione di una **sostituzione** di lettere.
- ▶ Vi è dunque una funzione biiettiva

$$f : \{A, \dots, Z\} \longrightarrow \{A, \dots, Z\}$$

- ▶ Essendo biiettiva, è invertibile, ovvero esiste f^{-1} tale che $f^{-1}(f(x)) = x$ per ogni $x \in \{A, \dots, Z\}$.
- ▶ Per la cifratura si usa f .
- ▶ Per la decifratura si usa f^{-1} , nota al legittimo destinatario ma non alla spia.
- ▶ La spia, **ammettendo conosca il sistema di cifratura usato** deve "indovinare" f^{-1} (in questo caso va bene anche f).
- ▶ Nel caso del cifrario di Cesare, ci sono solo 21 (anzi 20) funzioni possibili (**chiave**: lettera iniziale).

- ▶ L'operazione di cifratura avviene mediante l'applicazione di una **sostituzione** di lettere.
- ▶ Vi è dunque una funzione biiettiva

$$f : \{A, \dots, Z\} \longrightarrow \{A, \dots, Z\}$$

- ▶ Essendo biiettiva, è invertibile, ovvero esiste f^{-1} tale che $f^{-1}(f(x)) = x$ per ogni $x \in \{A, \dots, Z\}$.
- ▶ Per la cifratura si usa f .
- ▶ Per la decifratura si usa f^{-1} , nota al legittimo destinatario ma non alla spia.
- ▶ La spia, **ammettendo conosca il sistema di cifratura usato** deve "indovinare" f^{-1} (in questo caso va bene anche f).
- ▶ Nel caso del cifrario di Cesare, ci sono solo 21 (anzi 20) funzioni possibili (**chiave**: lettera iniziale).

CIFRARI A SOSTITUZIONE MONOALFABETICA

LEON BATTISTA ALBERTI (1404–1472)

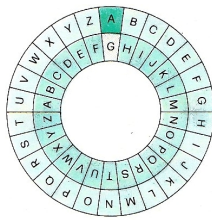
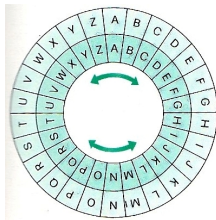
CODICI SEGRETI

A. DOVIER

INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA



CODICI SEGRETI

PAT METHENY (1997)

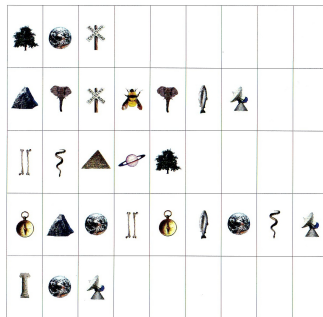
CODICI SEGRETI

A. DOVIER

INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA



CIFRARI A SOSTITUZIONE MONOALFABETICA

IL REGOLO DI SAINT CYR

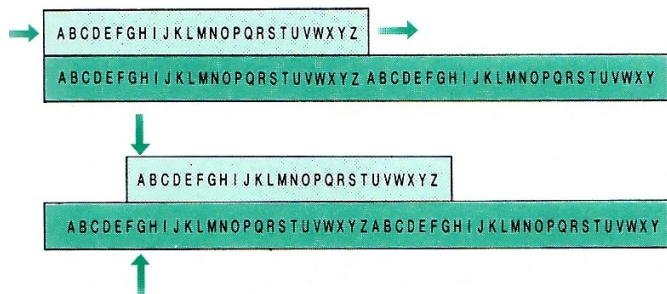
CODICI SEGRETI

A. DOVIER

INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA



- ▶ Con dischi e regoli possiamo rappresentare qualunque permutazione di $\{A, \dots, Z\}$.
- ▶ Le funzioni possibili diventano $21!$ (in realtà un po' meno ... non vogliamo troppe identità...)
- ▶ Ma cominciano a diventare numeri pesanti per la forza bruta.

- ▶ Con dischi e regoli possiamo rappresentare qualunque permutazione di $\{A, \dots, Z\}$.
- ▶ Le funzioni possibili diventano $21!$ (in realtà un po' meno ... non vogliamo troppe identità...)
- ▶ Ma cominciano a diventare numeri pesanti per la forza bruta.

CIFRARI A SOSTITUZIONE MONOALFABETICA

DECRIPTAZIONE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

INTRODUZIONE

CIFRARI
MONOALFABETICI

CONFONDERE LA
STATISTICA

Viene usata la statistica linguistica.

| Il carattere | 8 si | trova | 33 volte |
|--------------|------|-------|----------|
| " | ; | " | 26 |
| " | 4 | " | 19 |
| " |) | " | 16 |
| " | † | " | 16 |
| " | * | " | 13 |
| " | 5 | " | 12 |
| " | 6 | " | 11 |
| " | † | " | 8 |
| " | 1 | " | 8 |
| " | 0 | " | 6 |
| " | 9 | " | 5 |
| " | 2 | " | 5 |
| " | : | " | 4 |
| " | 3 | " | 4 |
| " | ? | " | 3 |
| " | ¶ | " | 2 |
| " | - | " | 1 |
| " | . | " | 1 |

Eccezioni: *Gadsby* (E. W. Wright), *La disparition* (G. Perec) tradotto in *A void* (G. Adair). Tutti senza lettera e.

Viene usata la statistica linguistica.

| Il carattere | 8 si | trova | 33 | volte |
|--------------|------|-------|----|-------|
| " | : | " | 26 | " |
| " | 4 | " | 19 | " |
| " |) | " | 16 | " |
| " | † | " | 16 | " |
| " | * | " | 13 | " |
| " | 5 | " | 12 | " |
| " | 6 | " | 11 | " |
| " | † | " | 8 | " |
| " | 1 | " | 8 | " |
| " | 0 | " | 6 | " |
| " | 9 | " | 5 | " |
| " | 2 | " | 5 | " |
| " | : | " | 4 | " |
| " | 3 | " | 4 | " |
| " | ? | " | 3 | " |
| " | ¶ | " | 2 | " |
| " | - | " | 1 | " |
| " | . | " | 1 | " |

Eccezioni: *Gadsby* (E. W. Wright), *La disparition* (G. Perec) tradotto in *A void* (G. Adair). Tutti senza lettera e.



- ▶ Codifica binaria (5 bits dell'ASCII):

$A \mapsto 00001,$

$B \mapsto 00010,$

$C \mapsto 00011, \dots$

- ▶ Testo di copertura:
IO NON DICO PAROLACCE
QUANDO PARLO IN AULA

- ▶ Messaggio in chiaro: CRIBBIO

| C | R | I | B | B | I | O |
|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|
| 00011 | 10101 | 01001 | 00010 | 00010 | 01001 | 01111 |
| IONON | DICOP | AROLA | CCEQU | ANDOP | ARLOI | NAULA |

Crittogramma:

| | | | | | | |
|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|
| IONon | dIcOp | ArOLa | CCEqU | ANDoP | ArLOi | Naula |
|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|

- ▶ Per confondere la statistica si inseriscono nel testo in chiaro prima della codifica le “**nulle**” ovvero lettere a bassa probabilità in posti casuali (una ogni tanto, che non pregiudicano la comprensione)
- ▶ Ad ogni lettera molto probabile (p.es. le vocali) vengono associati più nomi, per esempio:

$$e \mapsto \{i, \clubsuit, \diamond, \heartsuit, \spadesuit\}$$

alternadole mediante lancio di monete.

- ▶ Il cifrario comincia ad essere robusto ...

| A | B | C | D | E | F | G | H | I | K | L |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|
| ϕ | Ϟ | π | ω | π | λ | - | ⊖ | † | # | 7 |
| δ | υ | Ϡ | μ | Ϡ | + | # | ζ | † | // | 7 |
| δ | Ϣ | Ϡ | Ϡ | Ϡ | ⊥ | # | | † | | 7 |
| | ∩ | | Σ | | ≠ | | ⊥ | | | |
| M | N | O | P | R | S | T | U | X | Y | Z |
| S | 6 | 4 | 3 | ○ | □ | △ | ⊙ | Ξ | λ | Ϙ |
| 5 | 8 | 4 | 3 | ∞ | □ | ∇ | ∪ | | ϕ | 30 |
| | 6 | 4 | 3 | φ | Ϡ | ∇ | ∪ | | | |
| | 4 | | ○ | P | | ∪ | | | | |

- A = Re di Francia
- D = Duca d'Angiò
- G = Regina di Navarra
- E = Principe di Orange
- L = Visdomino
- 2 = Regina di Scozia
- 3 = Regina (Madre)
- 7 = Cardinale di Lorena
- 8 = Duca di Montmorency
- 9 = Duca di Alençon
- 12 = Ambasciatore di...
- 16 = Re di Spagna
- 20 = Rochelle
- 23 = Spagna
- 26 = Venezia
- 27 = Fiandre
- 29 = Duca di Alva
- a = Ammiraglio
- ⊙ = Ribelli d'Inghilterra
- ⊙ = Irlanda
- ⊙ = Inghilterra
- Ϟ = Germania
- Ϟ = Regina d'Inghilterra

Poi potevano essere ulteriormente cifrati.