IPE

Vinicius de Novaes

Fundamentos de Criptografia

Fundamentos de Criptografia

- Quando fazemos compras pela internet, temos que enviar o número do cartão de crédito para efetivar a compra.
- A internet é uma rede pública, e qualquer um pode acessar os pacotes de dados que são transmitidos através dela.

Fundamentos de Criptografia

- Quando fazemos compras pela internet, temos que enviar o número do cartão de crédito para efetivar a compra.
- A internet é uma rede pública, e qualquer um pode acessar os pacotes de dados que são transmitidos através dela.
- É mais seguro se você disfarçar os dados do seu cartão de alguma maneira.
- E é o que fazemos quando, por exemplo, usamos um site que começa com "https" ao invés de "http".

- Muitas informações podem ser roubadas em conexões pela internet.
- Informações enviadas de/para forças armadas, diplomáticas, cartão de crédito, etc...

- Muitas informações podem ser roubadas em conexões pela internet.
- Informações enviadas de/para forças armadas, diplomáticas, cartão de crédito, etc...
- Portanto além de precisarmos de formas de criptografar e decifrar informações, esse métodos precisam ser dificílimos de derrotar.

O que é criptografia?

O que é criptografia?

 O estudo das técnicas de fazer comunicação segura entre duas partes, onde existe uma terceira parte que não pode ter acesso à comunicação.

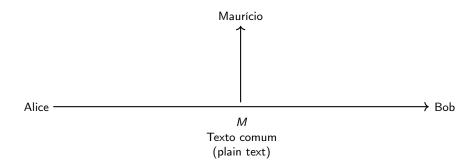
O que é criptografia?

- O estudo das técnicas de fazer comunicação segura entre duas partes, onde existe uma terceira parte que não pode ter acesso à comunicação.
- Imagine uma situação onde a pessoa A manda uma mensagem para a pessoa B, mas somente a pessoa A e a pessoa B podem *entender* a mensagem, apesar da imagem poder ser *acessada* por qualquer pessoa.

Alice \longrightarrow Bob

M

Texto comum
(plain text)



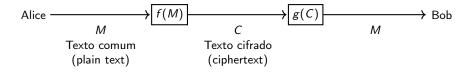
Exemplos

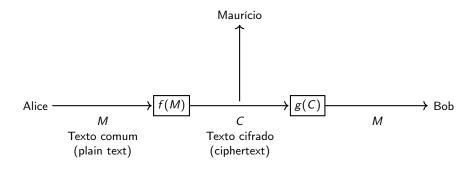
Exemplos

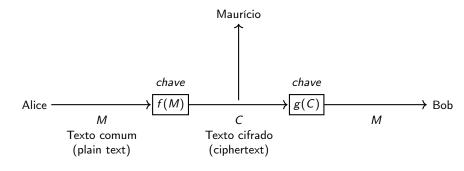
 cartas enviadas que poderiam ser interceptadas sem correr o risco do interceptador conseguir ler o conteúdo. Júlio César, o imperador romano, tinha uma técnica de criptografia para que as cartas fossem enviadas de forma segura.

Exemplos

- cartas enviadas que poderiam ser interceptadas sem correr o risco do interceptador conseguir ler o conteúdo. Júlio César, o imperador romano, tinha uma técnica de criptografia para que as cartas fossem enviadas de forma segura.
- mensagens de rádio que podem ser ouvidas por terceiros, sem que estes terceiros entendam a mensagem. Alan Turing, cientista da computação, ficou famoso por fazer um computador capaz de **quebrar a criptografia** da inteligência nazista durante a segunda guerra mundial.



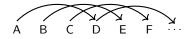




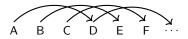
• Supostamente, Júlio César teria se comunicado com seus generais usando uma cifra de deslocamento.

- Supostamente, Júlio César teria se comunicado com seus generais usando uma cifra de deslocamento.
- Nessa cifra substitui-se cada letra pela que aparece 3 lugares adiante no alfabeto.

- Supostamente, Júlio César teria se comunicado com seus generais usando uma cifra de deslocamento.
- Nessa cifra substitui-se cada letra pela que aparece 3 lugares adiante no alfabeto.



- Supostamente, Júlio César teria se comunicado com seus generais usando uma cifra de deslocamento.
- Nessa cifra substitui-se cada letra pela que aparece 3 lugares adiante no alfabeto.



• Nesse caso a *chave* é 3 o que é muito óbvio, então se quisermos usar a cifra de deslocamento, o ideal seria escolher outra chave.

- 0: mnocaj ijikxvkj
- 1: lmnb izhihjwuji
- 2: klmazhyghgivtih
- 3: jkl ygxfgfhushg

- 0: mnocaj ijikxvkj 1: lmnb izhihjwuji
- 2: klmazhyghgivtih
- 3: jkl ygxfgfhushg
- 4: ijkzxfwefegtrgf
- 5: hijywevdedfsqfe
- 5. Illywevueursqre
- 6: ghixvducdcerped7: fghwuctbcbdgodc
- 8: efgvtbsabacpncb
- 9: defusar a bomba

- 10: cdetr qz zanla
- 11: bcdsqzpyzy mk z
- 12: abcrpyoxyxzljzy
- 13: abqoxnwxwykiyx
- 14: z apnwmvwvxjhxw
- 15: yz omvluvuwigwv
- 16: xyznluktutvhfvu
- 17: wxymktjstsugeut
- 18: vwxljsirsrtfdts

- 19: uvwkirhqrqsecsr
- 20: tuvjhqgpqprdbrq21: stuigpfopoqcaqp
- 22: rsthfoenonpb po
- 23: grsgendmnmoazon
- 24: pgrfdmclmln ynm
- 25: opgeclbklkmzxml
- 26: nopdbkajkilywlk

- 0: mnocaj ijikxvkj
- 1: lmnb izhihjwuji
- 2: klmazhyghgivtih
- 3: jkl ygxfgfhushg
- 4: ijkzxfwefegtrgf
- 5: hijywevdedfsqfe
- 5. Hijywevueursqre
- 6: ghixvducdcerped7: fghwuctbcbdgodc
- 7: Ignwuctbcbaqoa
- 8: efgvtbsabacpncb
 9: defusar a bomba

- 10: cdetr qz zanla
- 11: bcdsqzpyzy mk z
- 12: abcrpyoxyxzljzy
- 13: abgoxnwxwykiyx
- 14: z apnwmvwvxjhxw
- 15: yz omvluvuwigwv
- 16: xyznluktutvhfvu
- 17: wxymktjstsugeut
- 18: vwxljsirsrtfdts

- 19: uvwkirhqrqsecsr
- 20: tuvjhqgpqprdbrq21: stuigpfopoqcaqp
- 22: rsthfoenonpb po
- 23: grsgendmnmoazon
- 24: pgrfdmclmln ynm
- 25: opgeclbklkmzxml
- 26: nopdbkajkjlywlk

- 0: mnocaj ijikxvkj
- 1: lmnb izhihjwuji
- 2: klmazhyghgivtih
- 3: jkl ygxfgfhushg
- 4: ijkzxfwefegtrgf
- 5: hijywevdedfsqfe
- 6: ghixvducdcerped
- 7: fghwuctbcbdgodc
- 8: efgvtbsabacpncb
- 9: defusar a bomba

10: cdetr qz zanla

11: bcdsqzpyzy mk z

12: abcrpyoxyxzljzy

13: abqoxnwxwykiyx

14: z apnwmvwvxjhxw

15: yz omvluvuwigwv

16: xyznluktutvhfvu

17: wxymktjstsugeut

18: vwxljsirsrtfdts

defusar a bomba

19: uvwkirhqrqsecsr

20: tuvjhqgpqprdbrq21: stuigpfopoqcaqp

22: rsthfoenonpb po

23: qrsgendmnmoazon

24: pqrfdmclmln ynm

25: opqeclbklkmzxml

26: nopdbkajkjlywlk

 Na cifra de deslocamento existem 26 chaves distintas, fácil de testar todas.

- Na cifra de deslocamento existem 26 chaves distintas, fácil de testar todas.
- Mas podemos fazer algo mais seguro substituindo cada carácter por outro qualquer, não necessariamente o que está a 3 posições no alfabeto.

- Na cifra de deslocamento existem 26 chaves distintas, fácil de testar todas.
- Mas podemos fazer algo mais seguro substituindo cada carácter por outro qualquer, não necessariamente o que está a 3 posições no alfabeto.

а	b	С	d	е	f	g	h	i	j	k	Ι	m	n	0	р	q	r	S	t	u
u	w	Ι	Х	q	f	р	r	е	n	٧	h	Z	t	j	S	С	g	i	a	k

 Agora existem 26! permutações (chaves) diferente, difícil de testar uma a uma.

- Agora existem 26! permutações (chaves) diferente, difícil de testar uma a uma.
- Entretanto ainda é bastante fácil descobrir um texto criptografado dessa maneira.

j wjzwugxqej gkiij fje j sgezqegj pgutxq uauckq qz veqo xqixq j fetuh xq uwgeh tui khaezui iqzutui u gkiieu ljtlqtagjk iku jfqtieou sgetlesuhzqtaq tui hetrui xq fgqtaq tj hqiaq q tj ikh qzwjgu zjiljk jluiejtuhzqtaq uauckq jkagji hkpugqi tu luzsutru sugu xqiagkeg u etfguqiagkakgu zeheaug xu klguteu q whjckqug gqzqiiui xq ugzui jlexqtauei j wjzwugxqej gkiij fje j sgezqegj pgutxq uauckq qz veqo xqixq j fetuh xq uwgeh tui khaezui iqzutui u gkiieu ljtlqtagjk iku jfqtieou sgetlesuhzqtaq tui hetrui xq fgqtaq tj hqiaq q tj ikh qzwjgu zjiljk jluiejtuhzqtaq uauckq jkagji hkpugqi tu luzsutru sugu xqiagkeg u etfguqiagkakgu zeheaug xu klguteu q whjckqug gqzqiiui xq ugzui jlexqtauei

 Uma ideia é usar frequência de cada carácter, se soubermos que o texto está em português.

u	41
q	33
i	26
g	24
j	22
е	21
t	21
Em	pt-br.
a	14.63%
е	12.57%
0	10.73%
S	7.81%
r	6.53%
i	6.18%
n	5.05%

u deve ser A.

Parece ok.

j wjzwAgxqej gkiij fje j sgezqegj pgAtxq
AaAckq qz veqo xqixq j fetAh xq Awgeh tAi
khaezAi iqzAtAi A gkiieA ljtlqtagjk ikA
jfqtieoA sgetlesAhzqtaq tAi hetrAi xq fgqtaq
tj hqiaq q tj ikh qzwjgA zjiljk jlAiejtAhzqtaq
AaAckq jkagji hkpAgqi tA lAzsAtrA sAgA
xqiagkeg A etfgAqiagkakgA zeheaAg xA klgAteA q
whjckqAg gqzqiiAi xq AgzAi jlexqtaAei

26 24 22 21 21 Em pt-br. 14.63% а 12.57% 10.73% 7.81% S 6.53% 6.18% 5.05% n

u | 41

q | 33

33 q 26 g deve ser E. 24 22 j wjzwAgxEej gkiij fje j sgezEegj pgAtxE AaAckE Ez veEo xEixE j fetAh xE Awgeh tAi 21 21 khaezAi iEzAtAi A gkiieA ljtlEtagjk ikA jfEtieoA sgetlesAhzEtaE tAi hetrAi xE fgEtaE Em pt-br. 14.63% tj hEiaE E tj ikh EzwjgA zjiljk jlAiejtAhzEtaE 12.57% AaAckE jkagji hkpAgEi tA lAzsAtrA sAgA 10.73% xEiagkeg A etfgAEiagkakgA zeheaAg xA klgAteA E 7.81% whjckEAg gEzEiiAi xE AgzAi jlexEtaAei 6.53% Parece ok. 6.18%

5.05%

n

u | 41

	u	41
	q	33
2 1 1 2 2 2 0	i	26
• i deve ser O.		24
j wjzwAgxEej gkOOj fje j sgezEegj pgAtxE	j	22
AaAckE Ez veEo xEOxE j fetAh xE Awgeh tAO	е	21
khaezAO OEzAtAO A gkOOeA ljtlEtagjk OkA	t	21
jfEtOeoA sgetlesAhzEtaE tAO hetrAO xE fgEtaE	Em	pt-br.
tj hEOaE E tj Okh EzwjgA zjOljk jlAOejtAhzEtaE	а	14.63%
AaAckE jkagjO hkpAgEO tA lAzsAtrA sAgA	е	12.57%
xEOagkeg A etfgAEOagkakgA zeheaAg xA klgAteA E	0	10.73%
whjckEAg gEzE00A0 xE AgzAO jlexEtaAe0	S	7.81%
o First settingly mater a COAO Della seri C	r	6.53%
• Ficou estranho, note o OOAO. Pode ser S		6.18%
	n	5.05%

33 26 • (i)O deve ser S. 24 22 j wjzwAgxEej gkSSj fje j sgezEegj pgAtxE 21 AaAckE Ez veEo xESxE j fetAh xE Awgeh tAS 21 khaezAS SEzAtAS A gkSSeA ljtlEtagjk SkA Em pt-br. jfEtSeoA sgetlesAhzEtaE tAS hetrAS xE fgEtaE 14.63% tj hESaE E tj Skh EzwjgA zjSljk jlASejtAhzEtaE 12.57% AaAckE jkagjS hkpAgES tA lAzsAtrA sAgA 10.73% xESagkeg A etfgAESagkakgA zeheaAg xA klgAteA E 7.81% whickEAg gEzESSAS xE AgzAS jlexEtaAeS 6.53% Parece Ok. 6.18% 5.05% n

u | 41

	u	41
	q	33
a a daya sar O	i	26
• g deve ser O.		24
j wjzwAOxEej OkSSj fje j sOezEeOj pOAtxE	j	22
AaAckE Ez veEo xESxE j fetAh xE AwOeh tAS	e	21
khaezAS SEzAtAS A OkSSeA ljtlEtaOjk SkA	t	21
jfEtSeoA sOetlesAhzEtaE tAS hetrAS xE fOEtaE	Em	pt-br.
tj hESaE E tj Skh EzwjOA zjSljk jlASejtAhzEtaE	а	14.63%
AaAckE jkaOjS hkpAOES tA lAzsAtrA sAOA	е	12.57%
xESaOkeO A etfOAESaOkakOA zeheaAO xA klOAteA E	0	10.73%
whjckEAO OEzESSAS xE AOzAS jlexEtaAeS	s	7.81%
a National at OF FCCAC Date of D	r	6.53%
 Note a palavra OEzESSAS. Deve ser R 		6.18%
	n	5.05%

33 26 (g)O deve ser R. 24 22 j wjzwARxEej RkSSj fje j sRezEeRj pRAtxE 21 AaAckE Ez veEo xESxE j fetAh xE AwReh tAS 21 khaezAS SEzAtAS A RkSSeA ljtlEtaRjk SkA jfEtSeoA sRetlesAhzEtaE tAS hetrAS xE fREtaE Em pt-br. 14.63% tj hESaE E tj Skh EzwjRA zjSljk jlASejtAhzEtaE 12.57% AaAckE jkaRjS hkpARES tA lAzsAtrA sARA 10.73% xESaRkeR A etfRAESaRkakRA zeheaAR xA klRAteA E 7.81% whickEAR REZESSAS xE ARZAS jlexEtaAeS 6.53% Parece ok. 6.18% 5.05% n

41

	u	41
	q	33
a : davis and O	i	26
• j deve ser O.		24
O wOzwARxEeO RkSSO fOe O sRezEeRO pRAtxE	j	22
AaAckE Ez veEo xESxE O fetAh xE AwReh tAS	е	21
khaezAS SEzAtAS A RkSSeA 10t1EtaR0k SkA	t	21
OfEtSeoA sRetlesAhzEtaE tAS hetrAS xE fREtaE	Em	pt-br.
tO hESaE E tO Skh EzwORA zOSlOk OlASeOtAhzEtaE	a	14.63%
AaAckE OkaROS hkpARES tA lAzsAtrA sARA	e	12.57%
xESaRkeR A etfRAESaRkakRA zeheaAR xA klRAteA E	o	10.73%
whOckEAR REzESSAS xE ARzAS OlexEtaAeS	s	7.81%
	r	6.53%
Parece ok.	i	6.18%
	n	5.05%

	u	41
	q	33
e deve ser l.	i	26
e deve ser i.	g	24
O wOzwARxEIO RkSSO fOI O sRIZEIRO pRAtxE	j	22
AaAckE Ez vIEo xESxE O fItAh xE AwRIh tAS	е	21
khaIzAS SEzAtAS A RkSSIA 10t1EtaR0k SkA	t	21
OfEtSIoA sRItlIsAhzEtaE tAS hItrAS xE fREtaE	Em	pt-br.
tO hESaE E tO Skh EzwORA zOSlOk OlASIOtAhzEtaE	a	14.63%
AaAckE OkaROS hkpARES tA lAzsAtrA sARA	е	12.57%
xESaRkIR A ItfRAESaRkakRA zIhIaAR xA klRAtIA E	0	10.73%
whOckEAR REZESSAS xE ARZAS OlixEtaAIS	S	7.81%
D 1	r	6.53%
Parece ok.	i	6.18%
	n	5.05%

	u	41
	q	33
a A deve eeu M	i	26
• t deve ser N.		24
O wOzwARxEIO RkSSO fOI O sRIZEIRO pRANxE	j	22
AaAckE Ez vIEo xESxE O fINAh xE AwRIh NAS	е	21
khaIzAS SEzANAS A RkSSIA 10N1ENaROk SkA	t	21
OfENSIOA sRINlIsAhzENaE NAS hINrAS xE fRENaE	Em	pt-br.
NO hESaE E NO Skh EzwORA zOSlOk OlASIONAhzENaE	a	14.63%
AaAckE OkaROS hkpARES NA lAzsANrA sARA	е	12.57%
xESaRkIR A INfRAESaRkakRA zIhIaAR xA klRANIA E	0	10.73%
whOckEAR REZESSAS xE ARZAS OllxENaAIS	S	7.81%
Parece ok.	r	6.53%
• Parece ok.	i	6.18%
	n	5.05%

• O próximo seria k por D.

O wOzwarxeio RDSSO foi O srizeiro pranxe Aaacde Ez vieo xesxe O finah xe Awrih NAS Dhaizas Sezanas A RDSSIA lonienarod SDA Ofensioa srinlisahzenae NAS hinras xe frenae NO hesae e NO SDh Ezwora zoslod Olasionahzenae Aaacde Odaros hdpares na lazsanra sara xesardir a infraesardadra zihiaar xa dirania e whocdear rezessas xe Arzas Olixenaais

• O próximo seria k por D.

O wOzwarxeio RDSSO foi O srizeiro pranxe Aaacde Ez vieo xesxe O finah xe Awrih NAS Dhaizas Sezanas A RDSSIA lonienarod SDA Ofensioa srinlisahzenae NAS hinras xe frenae no hesae e no SDh Ezwora zoslod Olasionahzenae Aaacde Odaros hdpares na lazsanra sara xesardir a infraesardadra zihiaar xa dirania e whocdear rezessas xe Arzas Olixenaais

• Ficou estranho, olhe o "RDSSO". Deve ser U.

O próximo seria k por D.

O wOzwarxeio RDSSO foi O srizeiro pranxe Aaacde Ez vieo xesxe O finah xe Awrih NAS Dhaizas Sezanas A RDSSIA lonienarod SDA Ofensioa srinlisahzenae NAS hinras xe frenae no hesae e no SDh Ezwora zoslod Olasionahzenae Aaacde Odaros hdpares na lazsanra sara xesardir a infraesardadra zihiaar xa dirania e whocdear rezessas xe Arzas Olixenaais

- Ficou estranho, olhe o "RDSSO". Deve ser U.
- Daqui pra frente começa a falhar um pouco.

• (k)D por U.

O wOzwarxeio Russo foi o srizeiro pranxe aaacue ez vieo xesxe o finah xe awrih nas uhaizas sezanas a Russia lonienarou sua ofensioa sriniisahzenae nas hinras xe frenae no hesae e no suh ezwora zosiou olasionahzenae aaacue ouaros hupares na lazsanra sara xesaruir a infraesaruaura zihiaar xa ulrania e whocuear rezessas xe arzas olixenaais

• (k)D por U.

O wOzwarxeio RUSSO foi O srizeiro pranxe Aaacue ez vieo xesxe O finah xe Awrih NAS Uhaizas Sezanas A RUSSIA lonienarou sua Ofensioa sriniisahzenae nas hinras xe frenae no hesae e no suh ezwora zoslou olasionahzenae Aaacue Ouaros hupares na lazsanra sara xesaruir a infraesaruaura zihiaar xa ulrania e whocuear rezessas xe Arzas olixenaais

REzESSAS deve ser REMESSAS.

(k)D por U.

O wOzwarxeio Russo foi o srizeiro pranxe aaacue ez vieo xesxe o finah xe awrih nas uhaizas sezanas a russia lonienarou sua ofensioa srinlisahzenae nas hinras xe frenae no hesae e no suh ezwora zosiou olasionahzenae aaacue ouaros hupares na lazsanra sara xesaruir a infraesaruaura zihiaar xa ulrania e whocuear rezessas xe arzas olixenaais

- REzESSAS deve ser REMESSAS.
- Trocar z por M.

z por M.

O wOMWARXEIO RUSSO fOI O SRIMEIRO PRANXE AAACUE EM VIEO XESXE O fINAh XE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA SRIN1ISAHMENAE NAS HINTAS XE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU O1ASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA 1AMSANTA SARA XESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR XA U1RANIA E WHOCUEAR REMESSAS XE ARMAS O1IXENAAIS

z por M.

O wOMWARXEIO RUSSO fOI O SRIMEIRO PRANXE AAACUE EM VIEO XESXE O fINAh XE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA lON1ENAROU SUA OFENSIOA SRIN1ISAHMENAE NAS HINTAS XE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU O1ASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA lAMSANTA SARA XESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR XA U1RANIA E WHOCUEAR REMESSAS XE ARMAS O11XENAAIS

• tem xE, xA..

z por M.

O wOMWARXEIO RUSSO fOI O SRIMEIRO PRANXE AAACUE EM VIEO XESXE O fINAh XE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA SRIN1ISAHMENAE NAS HINTAS XE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU O1ASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA 1AMSANTA SARA XESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR XA U1RANIA E WHOCUEAR REMESSAS XE ARMAS O11XENAAIS

- tem xE, xA..
- x deve ser D

x por D.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O SRIMEIRO PRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAh DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA LONIENAROU SUA OFENSIOA SRINIISAHMENAE NAS HINTAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU OLASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA LAMSANTA SARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA ULRANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS OLIDENAAIS

x por D.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O SRIMEIRO PRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAh DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA SRIN1ISAHMENAE NAS HINTAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU O1ASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA 1AMSANTA SARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA U1RANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS O11DENAAIS

sRIMEIRO deve ser PRIMEIRO

x por D.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O SRIMEIRO PRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAh DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA LONIENAROU SUA OFENSIOA SRINIISAHMENAE NAS HINTAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU OLASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA LAMSANTA SARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA ULRANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS OLIDENAAIS

- sRIMEIRO deve ser PRIMEIRO
- s deve ser P

• s por P.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO PRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAh DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRIN1IPAHMENAE NAS HINTAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU O1ASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA 1AMPANTA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA U1RANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS O1IDENAAIS

• s por P.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO PRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAh DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRIN1IPAHMENAE NAS HINTAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU O1ASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA 1AMPANTA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA U1RANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS O1IDENAAIS

pRANDE deve ser GRANDE

• s por P.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO PRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAh DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRINIIPAHMENAE NAS HINTAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU OIASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUPARES NA 1AMPANTA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA UIRANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS OIIDENAAIS

- pRANDE deve ser GRANDE
- p deve ser G

• p por G.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO GRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAh DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRIN1IPAHMENAE NAS HINTAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU O1ASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUGARES NA 1AMPANTA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA U1RANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS O11DENAAIS

p por G.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO GRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAH DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRIN1IPAHMENAE NAS HINTAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU OIASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUGARES NA 1AMPANTA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA UIRANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS OIIDENAAIS

hUGARES deve ser LUGARES

p por G.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO GRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAh DE AWRIH NAS UHAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRIN1IPAHMENAE NAS HINYAS DE FRENAE NO HESAE E NO SUH EMWORA MOSIOU OIASIONAHMENAE AAACUE OUAROS HUGARES NA 1AMPANYA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MIHIAAR DA UIRANIA E WHOCUEAR REMESSAS DE ARMAS OIIDENAAIS

- hUGARES deve ser LUGARES
- h deve ser L

h por L.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO GRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAL DE AWRIL NAS ULAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRIN1IPALMENAE NAS LINYAS DE FRENAE NO LESAE E NO SUL EMWORA MOSIOU O1ASIONALMENAE AAACUE OUAROS LUGARES NA 1AMPANYA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MILIAAR DA U1RANIA E WLOCUEAR REMESSAS DE ARMAS O11DENAAIS

h por L.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO GRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAL DE AWRIL NAS ULAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRIN1IPALMENAE NAS LINYAS DE FRENAE NO LESAE E NO SUL EMWORA MOSIOU O1ASIONALMENAE AAACUE OUAROS LUGARES NA 1AMPANYA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MILIAAR DA U1RANIA E WLOCUEAR REMESSAS DE ARMAS O11DENAAIS

INFRAESaRUaURA deve ser INFRAESTRUTURA

h por L.

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO GRANDE AAACUE EM VIEO DESDE O fINAL DE AWRIL NAS ULAIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENAROU SUA OFENSIOA PRIN1IPALMENAE NAS LINYAS DE FRENAE NO LESAE E NO SUL EMWORA MOSIOU OIASIONALMENAE AAACUE OUAROS LUGARES NA 1AMPANYA PARA DESARUIR A INFRAESARUAURA MILIAAR DA UIRANIA E WLOCUEAR REMESSAS DE ARMAS OIIDENAAIS

- INFRAFSaRUaURA deve ser INFRAFSTRUTURA
- f deve ser F mesmo, e a deve ser T

• f por F, a por T

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO GRANDE ATACUE EM VIEO DESDE O fINAL DE AWRIL NAS ULTIMAS SEMANAS A RUSSIA 10N1ENTROU SUA OFENSIOA PRIN1IPALMENTE NAS LINYAS DE FRENTE NO LESTE E NO SUL EMWORA MOSIOU O1ASIONALMENTE ATACUE OUTROS LUGARES NA 1AMPANYA PARA DESTRUIR A INFRAESTRUTURA MILITAR DA U1RANIA E WLOCUEAR REMESSAS DE ARMAS O1IDENTAIS

• f por F, a por T

O wOMWARDEIO RUSSO fOI O PRIMEIRO GRANDE ATACUE EM VIEO DESDE O fINAL DE AWRIL NAS ULTIMAS SEMANAS A RUSSIA LONIENTROU SUA OFENSIOA PRINIIPALMENTE NAS LINYAS DE FRENTE NO LESTE E NO SUL EMWORA MOSIOU OLASIONALMENTE ATACUE OUTROS LUGARES NA LAMPANYA PARA DESTRUIR A INFRAESTRUTURA MILITAR DA ULRANIA E WLOCUEAR REMESSAS DE ARMAS OLIDENTAIS

OIIDENTAIS deve ser OCIDENTAIS

• f por F, a por T

O womwardeio russo foi o primeiro grande atacue em vieo desde o final de awril nas ultimas semanas a russia lonientrou sua ofensioa priniipalmente nas lingas de frente no leste e no sul emwora moslou olasionalmente atacue outros lugares na lampanga para destruir a infraestrutura militar da ulrania e wlocuear remessas de armas olidentais

- OIIDENTAIS deve ser OCIDENTAIS
- I deve ser C. E assim por diante.

terminando

O BOMBARDEIO RUSSO FOI O PRIMEIRO GRANDE ATAQUE EM KIEV DESDE O FINAL DE ABRIL NAS ULTIMAS SEMANAS A RUSSIA CONCENTROU SUA OFENSIVA PRINCIPALMENTE NAS LINHAS DE FRENTE NO LESTE E NO SUL EMBORA MOSCOU OCASIONALMENTE ATAQUE OUTROS LUGARES NA CAMPANHA PARA DESTRUIR A INFRAESTRUTURA MILITAR DA UCRANIA E BLOQUEAR REMESSAS DE ARMAS OCIDENTAIS

terminando

O BOMBARDEIO RUSSO FOI O PRIMEIRO GRANDE ATAQUE EM KIEV DESDE O FINAL DE ABRIL NAS ULTIMAS SEMANAS A RUSSIA CONCENTROU SUA OFENSIVA PRINCIPALMENTE NAS LINHAS DE FRENTE NO LESTE E NO SUL EMBORA MOSCOU OCASIONALMENTE ATAQUE OUTROS LUGARES NA CAMPANHA PARA DESTRUIR A INFRAESTRUTURA MILITAR DA UCRANIA E BLOQUEAR REMESSAS DE ARMAS OCIDENTAIS

• Note que não é preciso muito esforço.

terminando

O BOMBARDEIO RUSSO FOI O PRIMEIRO GRANDE ATAQUE EM KIEV DESDE O FINAL DE ABRIL NAS ULTIMAS SEMANAS A RUSSIA CONCENTROU SUA OFENSIVA PRINCIPALMENTE NAS LINHAS DE FRENTE NO LESTE E NO SUL EMBORA MOSCOU OCASIONALMENTE ATAQUE OUTROS LUGARES NA CAMPANHA PARA DESTRUIR A INFRAESTRUTURA MILITAR DA UCRANIA E BLOQUEAR REMESSAS DE ARMAS OCIDENTAIS

- Note que não é preciso muito esforço.
- Mesmo tendo 26! chaves.

• Além disso, suponha que você vai encriptar o número do cartão de crédito trocando os dígitos de 0 a 9.

- Além disso, suponha que você vai encriptar o número do cartão de crédito trocando os dígitos de 0 a 9.
- Nesse caso seriam apenas 10! chaves possíveis, ou 3.628.800.

- Além disso, suponha que você vai encriptar o número do cartão de crédito trocando os dígitos de 0 a 9.
- Nesse caso seriam apenas 10! chaves possíveis, ou 3.628.800.
- Que é possível simplesmente testar todas as combinações. Em particular se Maurício tiver roubado o número encriptado de vários cartões.

Cifras de Chave Única

Cifras de Chave Única

Uma criptografia mais robusta que a cifra de substituição simples.
 Envolve a utilização de uma chave maior, e da operação
 ⊕ (XOR, ou exclusivo).

$$0 \oplus 0 = 0 \tag{1}$$

$$0 \oplus 1 = 1 \tag{2}$$

$$1 \oplus 0 = 1 \tag{3}$$

$$1 \oplus 1 = 0 \tag{4}$$

 A cifra de chave única se baseia no fato de que se ao bit x é aplicado um XOR com um bit y duas vezes, ele volta a ser x, ou seja,

$$(x \oplus y) \oplus y = x$$

 A cifra de chave única se baseia no fato de que se ao bit x é aplicado um XOR com um bit y duas vezes, ele volta a ser x, ou seja,

$$(x \oplus y) \oplus y = x$$

 Você pode entender o XOR como: se y for 0 o resultado é o x, se y for 1 o resultado é o inverso de x.

•	Toda informac padrão ASCII	,	•	convertida	em bits.	Utilizando	0
		b	0	m		b	

b	0	m	b
98	111	109	98

	b	0	m	b
	98	111	109	98
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010

	b	0	m	b
	98	111	109	98
M	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011

	b	0	m	b
	98	111	109	98
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011
С	0101 0111	0100 1111	1011 0010	0000 1001

 $b \qquad \qquad o \qquad \qquad m \qquad \qquad b$

b	0	m	b
98	111	109	98

	b	0	m	b
	98	111	109	98
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010

	b	0	m	b
	98	111	109	98
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011

	b	0	m	b
	98	111	109	98
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011
С	0101 0111	0100 1111	1011 0010	0000 1001

	b	0	m	b
	98	111	109	98
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011
C	0101 0111	0100 1111	1011 0010	0000 1001
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011

	b	0	m	b
	98	111	109	98
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011
С	0101 0111	0100 1111	1011 0010	0000 1001
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010

	b	0	m	b
	98	111	109	98
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011
С	0101 0111	0100 1111	1011 0010	0000 1001
	\oplus	\oplus	\oplus	\oplus
chave	0011 0101	0010 0000	1101 1111	0110 1011
Μ	0110 0010	0110 1111	0110 1101	0110 0010
	b	0	m	b

• Se todos os bits da chave forem gerados aleatoriamente.

- Se todos os bits da chave forem gerados aleatoriamente.
- Cada bit de *C* tem 50% de chance de ser igual ao bit original e 50% de ser o inverso.
- Ou seja, o bit de C não te dará nenhuma informação sobre M, ou sobre a chave.

- Se todos os bits da chave forem gerados aleatoriamente.
- Cada bit de *C* tem 50% de chance de ser igual ao bit original e 50% de ser o inverso.
- Ou seja, o bit de C não te dará nenhuma informação sobre M, ou sobre a chave.
- Portanto podemos considerar que é uma criptografia robusta nesse sentido, entretanto...

• Se M exige b bits, então a chave precisa ter b bits.

- Se M exige b bits, então a chave precisa ter b bits.
- Você só pode usar a chave uma única vez:
 - ▶ Suponha que Maurício obtenha 2 textos cifrados C_1 e C_2 .

- Se M exige b bits, então a chave precisa ter b bits.
- Você só pode usar a chave uma única vez:
 - ▶ Suponha que Maurício obtenha 2 textos cifrados C_1 e C_2 .
 - Apesar de não ter a chave Maurício faz

$$C_1 \oplus C_2$$
 (5)

$$(M_1 \oplus chave) \oplus (M_2 \oplus chave)$$
 (6)

$$M_1 \oplus M_2$$
 (7)

- Se *M* exige *b* bits, então a chave precisa ter *b* bits.
- Você só pode usar a chave uma única vez:
 - ▶ Suponha que Maurício obtenha 2 textos cifrados C_1 e C_2 .
 - Apesar de não ter a chave Maurício faz

$$C_1 \oplus C_2$$
 (5)

$$(M_1 \oplus chave) \oplus (M_2 \oplus chave)$$
 (6)

$$M_1 \oplus M_2$$
 (7)

 Ou seja, Maurício obtém a informação dos bits em que as mensagens originais era iguais (inclusive se ela for toda igual)

Cifra de bloco e encadeamento

Cifra de bloco e encadeamento

 Quanto a mensagem a ser passada é muito grande, precisar de uma chave igualmente grande pode ser ruim.

Cifra de bloco e encadeamento

- Quanto a mensagem a ser passada é muito grande, precisar de uma chave igualmente grande pode ser ruim.
- Podemos usar uma chave mais curta e desmembrar o *M* em vários blocos, aplicando a chave em cada bloco.

• Digamos que temos uma função E() que usa uma certa *chave* e consegue encriptar um bloco de tamanho b.

- Digamos que temos uma função E() que usa uma certa chave e consegue encriptar um bloco de tamanho b.
- Quebramos nosso texto comum M em blocos t_1, t_2, \ldots, t_l , cada um com tamanho b.

- Digamos que temos uma função E() que usa uma certa *chave* e consegue encriptar um bloco de tamanho b.
- Quebramos nosso texto comum M em blocos t_1, t_2, \ldots, t_l , cada um com tamanho b.
- Poderíamos agora encriptar cada bloco com E(), porém isso ainda daria informação à Maurício sobre quais blocos de M são iguais.

- Digamos que temos uma função E() que usa uma certa *chave* e consegue encriptar um bloco de tamanho b.
- Quebramos nosso texto comum M em blocos t_1, t_2, \ldots, t_l , cada um com tamanho b.
- Poderíamos agora encriptar cada bloco com E(), porém isso ainda daria informação à Maurício sobre quais blocos de M são iguais.
- Então aplicamos a técnica de encadeamento.

$$c_1 = E(t_1)$$
 (8)
 $c_2 = E(t_2 \oplus c_1)$ (9)
 $c_3 = E(t_3 \oplus c_2)$ (10)
... (11)
 $c_l = E(t_l \oplus c_{l-1})$ (12)

$$c_1 = E(t_1) \tag{8}$$

$$c_2 = E(t_2 \oplus c_1) \tag{9}$$

$$c_3 = E(t_3 \oplus c_2) \tag{10}$$

$$\dots$$
 (11)

$$c_l = E(t_l \oplus c_{l-1}) \tag{12}$$

Maurício agora não consegue ver quais blocos são iguais, entretanto se a mensagem for toda igual, a sequencia de blocos também será. Vamos consertar isso com um **vetor de inicialização** c_0 gerado aleatoriamente.

$$c_0 = random();$$
 (13)
 $c_1 = E(t_1 \oplus c_0)$ (14)
 $c_2 = E(t_2 \oplus c_1)$ (15)
 $c_3 = E(t_3 \oplus c_2)$ (16)
... (17)
 $c_l = E(t_l \oplus c_{l-1})$ (18)

• Bob por sua vez, tem a função D e chave capaz de decifrar um bloco de tamanho b e recebe os blocos $c_0, c_1, c_2, \ldots, c_l$.

$$t_1 = D(c_1) \oplus c_0 = (t_1 \oplus c_0) \oplus c_0$$
 (19)

• Bob por sua vez, tem a função D e chave capaz de decifrar um bloco de tamanho b e recebe os blocos $c_0, c_1, c_2, \ldots, c_l$.

$$t_1 = D(c_1) \oplus c_0 = (t_1 \oplus c_0) \oplus c_0$$
 (19)
 $t_2 = D(c_2) \oplus c_1$ (20)
 $t_3 = D(c_2) \oplus c_2$ (21)
... (22)
 $t_l = D(c_l) \oplus c_{l-1}$ (23)

• Um exemplo desse sistema é o AES (*Advanced Encryption Standard*) que faz algo mais elaborado que um XOR, e usa chaves de 128, 192 ou 256 bits para encriptar blocos de 128 bits.

- Um exemplo desse sistema é o AES (Advanced Encryption Standard) que faz algo mais elaborado que um XOR, e usa chaves de 128, 192 ou 256 bits para encriptar blocos de 128 bits.
- Apesar de eficiente esses sistemas tem um grande desafio. Ambas as partes precisam concordar com a *chave* a priori.

- Um exemplo desse sistema é o AES (Advanced Encryption Standard) que faz algo mais elaborado que um XOR, e usa chaves de 128, 192 ou 256 bits para encriptar blocos de 128 bits.
- Apesar de eficiente esses sistemas tem um grande desafio. Ambas as partes precisam concordar com a *chave* a priori.
- Seria ineficiente, que todo site que frequentamos/compramos exigisse que fossemos num lugar físico pegar a chave em um pendrive.