# Institut National Supérieur des Sciences et Techniques d'Abéché Département d'informatique Niveau 2

# Cours sur la cryptographie

Dispensé par :

M. Ahamat Mahamat Hassane

# Préambule

•Ce cours est dispensé aux étudiants de la deuxième année de Licence en Informatique de l'Institut National Supérieur des Sciences et Techniques d'Abéché (INSTA).

•Durée : 30 H (10H de CM , 10H de TD et 10H de TP )

**Evaluation**: DS (30%), EE (40%) et Projet (30%)

#### Manuel Pédagogique :

# Prérequis du cours :

-Support de cours ;

- Mathématiques

-Logiciel Anaconda (spyder);

Algorithmique

# Objectif du cours

- Comprendre les problématiques de cryptographie liées aux systèmes d'informations.
- Comprendre les principaux systèmes cryptographiques modernes utilisés pour la transmission et le stockage sécurisé de données.
- Comment analyser la sécurité des systèmes cryptographiques.
- ❖ Introduction aux infrastructures pour les systèmes à clé publique et clé secrète

# Historique

- ❖ Vers 600 ans avant. J.-C, le roi de Babylone Nabuchodonosor écrivait le message qu'il souhaitait transmettre à ses généraux, sur le crâne préalablement rasé de ses esclaves
- ❖ Dans la Xème et VIIème siècle avant J.-C les Grecs ont utilisé le chiffrement de la scytale spartiate.



❖ Dans 200 avant J.-C apparait les premiers systèmes de cryptographie, ce sont les chiffrements par substitution; il existe 4 types de substitutions:

- Mono-alphabétique: Remplace chaque lettre du message par une autre lettre de l'alphabet.
- Poly-alphabétique: Utilise une suite de chiffres mono- alphabétiques
   "la clé" réutilisée périodiquement.
- Homophonique: Fait correspondre à chaque lettre du message en clair un ensemble possible d'autres caractères.
- Polygrammes: Substitue un groupe de caractères dans le message par un autre groupe de caractères.
- Dans le 1er siècle avant J.-C lorsque Jules César envoyait des messages à ses généraux
- ❖ En 1586, le français Blaise de Vigenère élabore un système de substitution poly-alphabétique, connue sous le nom "chiffre de Vigenère

- En 1918, l'allemand Arthur Scherbius fit breveter sa machine à crypter, appelée Enigma
- RSA (Rivest, Shamir et Adleman en 1977). Il permet le chiffrement et la signature
- ❖ La cryptographie sur les courbes elliptiques (Koblitz et Miller en 1985): ECC (Elliptic Curve Cryptography).
- L'algorithme de signature numérique DSA (Digital Signature Algorithm) proposé par le NIST (National Institute of Standards and Technology) en 1991.
- Et bien d'autres encore...

### Concepts de base

#### A) Définition

- ❖ Le mot cryptographie vient des deux mots grecs kryptons "secret" et graphie "écrire", c'est-à- dire écrire secrètement.
- ❖ La cryptographie est l'art de cacher une information pour la rendre inintelligible à toute personne ne connaissant pas un certain secret.
- ❖ La cryptographie est la science qui utilise les mathématiques pour chiffrer et déchiffrer des données.

« « (cryptographie = "écriture cachée")» »

Objectifs:

Confidentialité, Intégrité des données, Authentification, Non-répudiation.

- ❖ Confidentialité: garantir le secret de l'information transmise ou archivée.
- ❖ Domaine militaire : transmission de documents "secret défense", stratégies, plans
- ❖ Domaine médical : confidentialité des dossiers de patients
- ❖ Domaine commercial : pour les achats sur Internet, transmission sécurisée du numéro de carte bancaire
- ❖ Domaine industriel : transmission d'informations internes à l'entreprise à l'abris du regard des concurrents!

- \* Les applications réelles de la cryptologie
- Communications sécurisées :
  - Web: SSL/TLS, ssh, gpg
  - Sans fil: GSM, Wifi, Bluetooth
- \* Chiffrement des fichiers: EFS, TrueCrypt
- Protection de données personnelles : cartes de crédit, passeports électroniques et bien plus encore!

# \* Objectifs de la sécurité

La sécurité d'un système informatique a pour mission la protection des informations contre toutes divulgation, altération ou destruction.

•Intimité et Confidentialité : empêcher la divulgation d'informations à des entités(sites, organisations, personnes, etc.) non habilitées à les connaître.

#### •Authentification :

D'une information : prouver qu'une information provient de la source annoncée (auteur, émetteur).

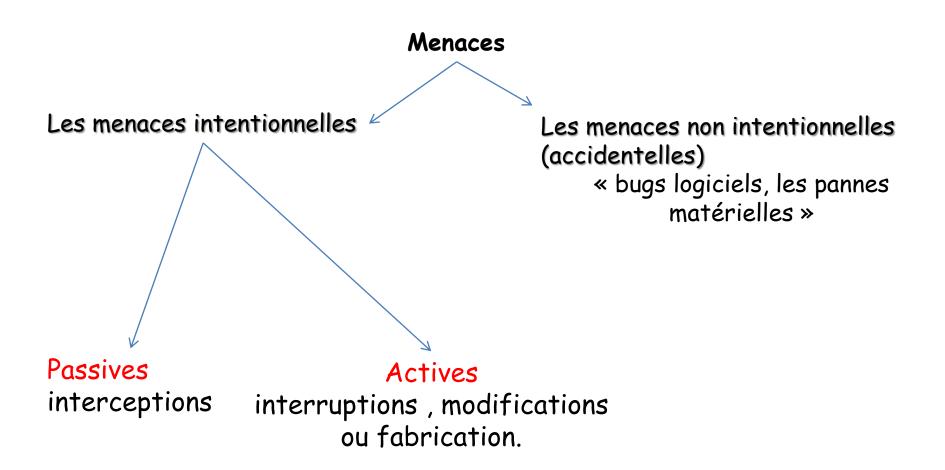
D'une personne (ou groupe ou organisation) : prouver que l'identité est bien celle annoncée.

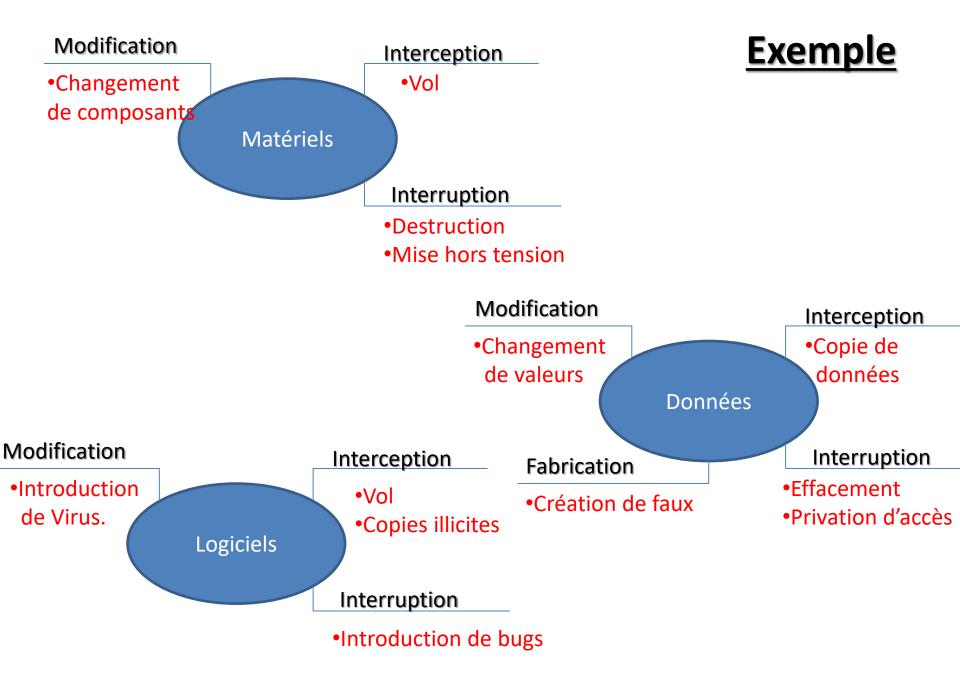
•Intégrité des informations : Assurer que les informations n'ont pas été altérées par des personnes non autorisées ou inconnues.

- ·Signature : Le moyen de lier l'information à une entité.
- ·Validation : Les moyens de fournir l'autorisation d'utiliser ou de manipuler des informations.
- ·Contrôle d'accès : Limiter l'accès des ressources aux personnes privilégiées.
- ·Certification : L'approbations de l'information par une entité de confiance.
- ·Réception : Approuver la réception de l'information.
- ·Anonymat : Cacher l'identité d'une entité impliquée dans un processus.
- ·Non-répudiation : Empêcher le démenti(nier) d'engagements ou d'actions précédentes.

# \* Menaces sur les systèmes informatiques

Dans un système informatique les menaces peuvent toucher les composants matériels, logiciels ou informationnels.





# \* Terminologie

- ·Communication : la communication est l'action d'échanger quelque chose entre deux ou plusieurs personnes.
- ·Message : texte en claire compréhensible par l'expéditeur et le destinataire.
- ·Chiffrement : (encryption) : le processus de transformation d'un message de telle manière à le rendre incompréhensible.
- ·Texte chiffré: (cryptogramme): résultat de l'opération de chiffrement.
- ·Déchiffrement : (décryptage) : processus de reconstruction du texte en clair à partir du texte chiffré.

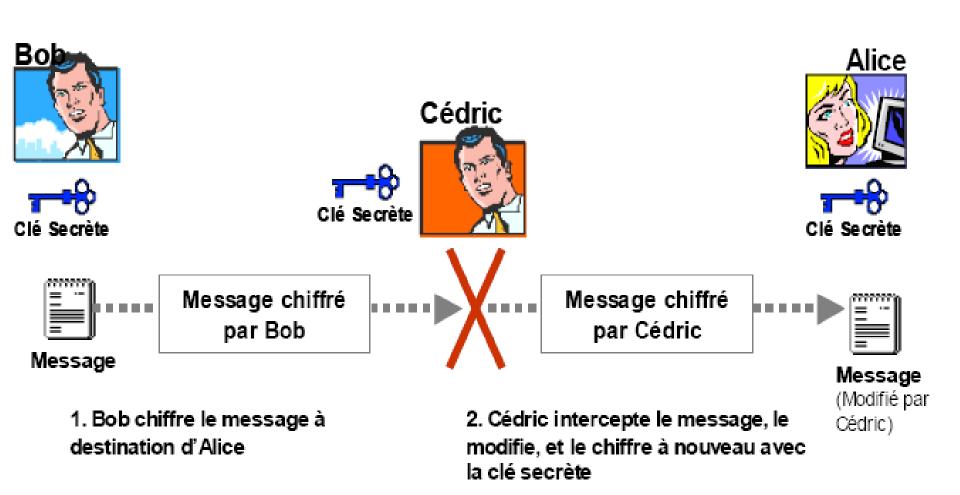


- ·Cryptographie : L'art et la science de garder le secret des messages, pratiquée par des Cryptographes.
- ·Cryptanalyse : L'art de décrypter des messages chiffrés, pratiquée par des Cryptanalystes.
- ·Cryptologie : La branche des mathématiques qui traite de la Cryptographie et de la cryptanalyse, ses pratiquants sont appelés cryptologues.
- ·Cryptosystème : Un algorithme cryptographique, plus toutes les clés possibles et tous les protocoles qui le font fonctionner.

Il existe deux grandes familles de chiffrement à base de clés : le chiffrement symétrique "à clé secrète", et le chiffrement asymétrique "à clé publique".

# \* Chiffrement symétrique

Si Alice, Bob et Cédric partage le même lien de communication alors ils partagent la même clé de chiffrement symétrique

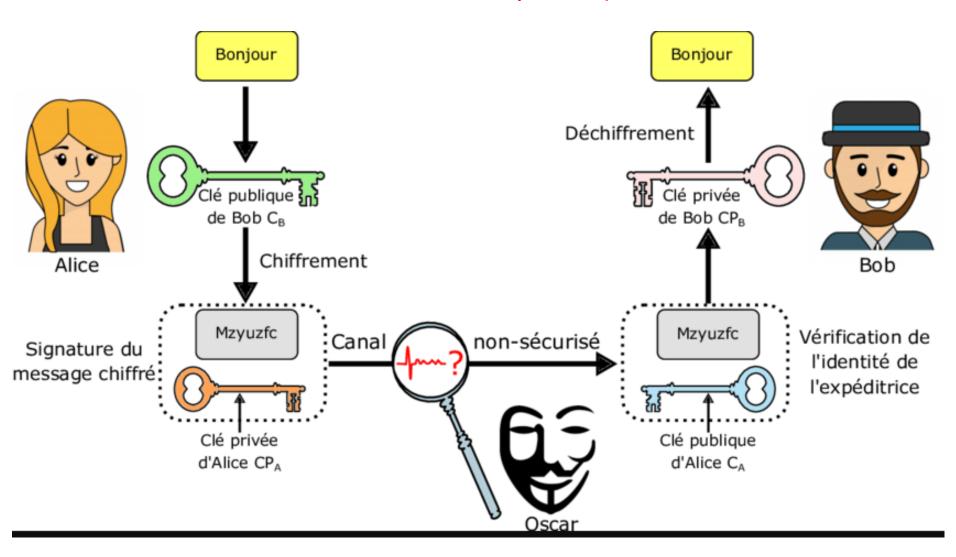


On distingue deux types de chiffrement dans cette famille : le chiffrement par blocs et le chiffrement par flot.

- Chiffrement par blocs: traite le message en clair par groupes de bits appelés bloc, chaque bloc est chiffré l'un après l'autre.
- Chiffrement par flot : appelé aussi chiffrement continu, traite l'information bit à bit.

Quelque exemple de systèmes cryptographiques qui utilise le chiffrement symétrique : DES (Data Encryptions Standard), AES (Advanced Encryptions Standard), chiffre césar.

# \* Chiffrement asymétrique

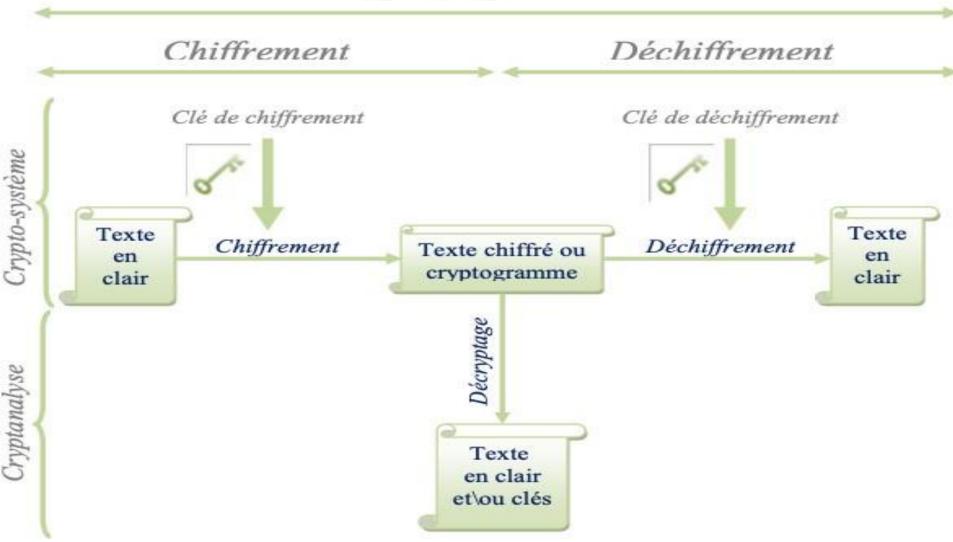


Quelques exemples de systèmes cryptographiques qui utilise le chiffrement asymétrique :

- \* RSA: (Rives Shamir Adleman) c'est un algorithme utilisé pour chiffrer les données ou pour les signé,
- \* Diffie-Hellman : c'est un protocole d'échange des clés.
- ❖ DSA : (Digital Signature Algorithm) c'est un algorithme de signature.
- ❖ ElGamal : c'est un algorithme utilisé à la fois pour le chiffrement et pour la signature.

# \* Principe de la cryptographie

# Cryptographie



- \* Modèle mathématique :
- 5-Uple {P, C, K, E, D}:
- ·P: espace des messages en clair.
- $\cdot C$ : est un ensemble appelé espace des messages chiffrés (cryptogrammes).
- ·K: espace des clés; ses éléments sont les clés de chiffrement.
- $\cdot E = \{ E_{\kappa} : k \in K \} \text{ est une famille de fonctions } E_{\kappa} : P \rightarrow C$ .
- $\cdot D = \{ D_{\kappa} : k \in K \} \text{ est une famille de fonctions } D_{\kappa} : C \rightarrow P$ .
- A chaque clé k1  $\epsilon$  K est associé une clé k2  $\epsilon$  K tel que  $D_{K2}(E_{K1}(M))=M$  pour tout message M  $\epsilon$  P.

# Exemple

```
Déchiffer le message suivant : « CPOKPVS MF NPOEF »
```

Indice n°1: les espaces restent des espaces

Indice n°2: l'alphabet a été décalé

Clé : chaque lettre a été décalée d'un rang

```
      A
      B
      C
      D
      E
      F
      G
      H
      I
      J
      K
      L
      M
      N
      O
      P
      Q
      R
      S
      T
      U
      V
      W
      X
      Y
      Z

      Décalage = 1
      position à droite

      B
      C
      D
      E
      F
      G
      H
      I
      J
      K
      L
      M
      N
      O
      P
      Q
      R
      S
      T
      U
      V
      W
      X
      Y
      Z
      A
```

« CPOKPVS MF NPOEF »

« BONJOUR LE MONDE »

# Exemple (suite)

# Modèle mathématique

1) Nous identifions les lettres par des chiffres pour permettre le calcul.

Α	В	С	D	Ε	F	G	Н	1	J	K	L	M	N	0	P	Q	R	S	Т	U	V	W	X	Υ	Z
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2
										0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	0	1	2	3	4	5

#### 3) Chiffrement

$$E = \{ E_K : k \in K \}; E_K : P \rightarrow C$$
  
tel que:

Pour un 
$$x \in P : x \longrightarrow x+k$$

$$E_k(x)=(x+k) \mod 26$$

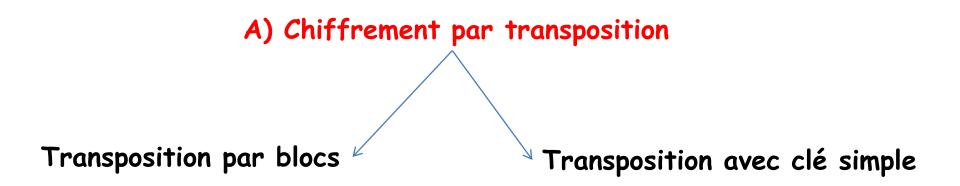
#### 4) Déchiffrement

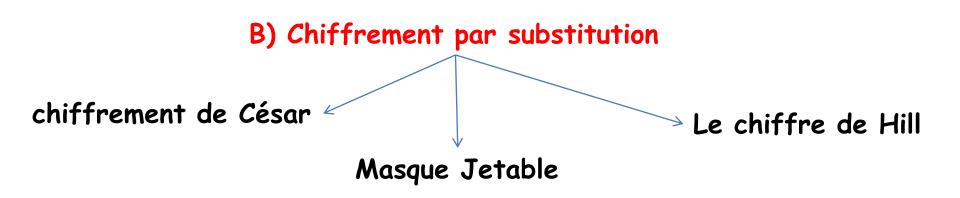
$$D = \{ D_K : k \in K \}; D_K : C \rightarrow P$$
tel que:

Pour un 
$$x \in C : x \longrightarrow X-k$$

$$D_{k}(x)=(x-k) \mod 26$$

\* La cryptographie classique





### a) Transposition par blocs

On écrit le message en clair dans un tableau de dimension prédéfinie, avant de relever le texte chiffré en le lisant selon un procédé convenu.

Exemple: écriture dans des blocs de 3\*3 en ligne.

JE SUIS INFORMATICIEN

=	_		_	-	=	_	
-							

Chiffrement: Lecture par colonne

#### Déchiffrement

Cheminement inverse.

# b) Transposition avec clé simple

Un mot clé est utilisé pour définir une clé numérique.

Cette clé est obtenue en numérotant les lettres du mot clé selon l'ordre de leur apparition dans l'alphabet.

Le message est alors chiffré en l'écrivant dans un tableau dont le nombre de colonnes coïncide avec le nombre de lettres du mot clé et en recopiant ses colonnes dans l'ordre de la clé numérique.

Clé = MASTER

Texte: JE SUIS INFORMATICIEN

# b) Transposition avec clé simple (suite)

M	A	S	T	E	R
3	1	5	6	2	4
J	Е		S	U	
S			N	F	0
R	M	Α	Т		С
I	Е	N			

Résultat : E\_MEUFI\_JSRIIOC\_\_IANSNT

#### Déchiffrement:

Cheminement inverse

# Chiffrement par substitution

### a) Chiffrement de César

<u>Chiffrement</u>: chaque lettre du texte en clair est remplacée par la lettre située n rangs plus loin dans l'alphabet.

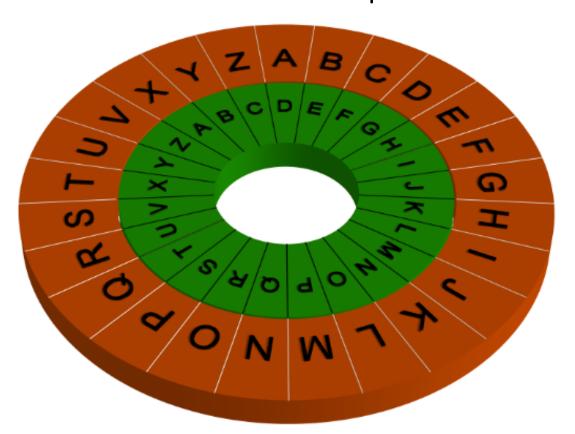
<u>Déchiffrement</u>: s'effectue en remplaçant les lettres du texte crypté par celles situées n rangs avant dans l'alphabet.

Pour ses communications importantes à son armée, César cryptait ses messages. Ce que l'on appelle le chiffrement de César est un décalage des lettres : pour crypter un message, A devient D,B devient E,C devient F,...

$$A \longmapsto D \quad B \longmapsto E \quad C \longmapsto F \quad \dots \quad W \longmapsto Z \quad X \longmapsto A \quad Y \longmapsto B \quad Z \longmapsto C$$

ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ

Pour prendre en compte aussi les dernières lettres de l'alphabet, il est plus judicieux de représenter l'alphabet sur un anneau. Ce décalage est un décalage circulaire sur les lettres de l'alphabet.



Pour déchiffrer le message de César, il suffit de décaler les lettres dans l'autre sens, D se déchiffre en A,E en B,...

# Exemple

Pour un code décalé de **onze** positions, le chiffrement est donc le suivant : Le même tableau sert au chiffrement et au déchiffrement.



# Algorithme Cesar;

# Chiffrement

Entrées : Un message clair M et un décalage d

$$y := (x+d) \operatorname{mod} 26$$

Sortie: Un message chiffré C

# Déchiffrement

**Entrées :** Un message chiffré C et le décalage d

$$x := (y - d) \operatorname{mod} 26$$

Sortie: Le message clair M

ASCII control									
	cha	aracters							
00	NULL	(Null character)							
01	SOH	(Start of Header)							
02	STX	(Start of Text)							
03	ETX	(End of Text)							
04	EOT	(End of Trans.)							
05	ENQ	(Enquiry)							
06	ACK	(Acknowledgement)							
07	BEL	(Bell)							
08	BS	(Backspace)							
09	HT	(Horizontal Tab)							
10	LF,	(Line feed)							
11	VT	(Vertical Tab)							
.12	FF	(Form feed)							
13	CR	(Carriage return)							
.14	SO	(Shift Out)							
15	SI	(Shift In)							
16	DLE	(Data link escape)							
17	DC1	(Device control 1)							
18	DC2	(Device control 2)							
19	DC3	(Device control 3)							
20	DC4	(Device control 4)							
21	NAK	(Negative acknowl.)							
22	SYN	(Synchronous idle)							
23	ETB	(End of trans. block)							
24	CAN	(Cancel)							
25	EM	(End of medium)							
26	SUB	(Substitute)							
27	ESC	(Escape)							
28	FS	(File separator)							
29	GS	(Group separator)							
30	RS	(Record separator)							
31	US	(Unit separator)							
127	DEL	(Delete)							

ASCII printable characters									
32	space	64	@	96					
33	!	65	Ă	97	a				
34	"	66	В	98	b				
35	#	67	С	99	С				
36	\$	68	D .	100	d				
37	%	69	E	101	е				
38	&	70	. , <b>F</b>	102	o f				
39	•	71	G	103	g				
40	(	72	. Н	104	h				
41	)	73	I	105	i				
42	*	74	<b>J</b>	106	j .				
43	+	75	K	107	k				
44		76	<b>L</b>	108	1				
45	-	77	M	109	m				
46	•	78	N	110	. n				
47	1	79	O	111	0				
48	0	80	P	112	р				
49	1	81	Q	113	q				
50	2	82	. R	114	, <b>r</b> ,				
51	3	83	S	115	S				
52	4	84	, T,	116	<b>t</b>				
53	5	85	U	117	u				
54	6	86	V .	118	V				
55	7	87	W	119	W				
56	8	88	X	120	X				
57	9	89	Υ	121	У				
58	:	90	Z .	122	Z .				
59	;	91	[	123	{				
60	<	92	1	124					
61	=	93	]	125	}				
62	>	94	^	126	~ ~				
63	?	95	_						

		E	xtende chara	ed AS acters			
128	Ç	160	á	192	L	224	Ó
129	ű	161	í	193	Т	225	ß
130	é	162	ó	194	T-1	226	Ô
131	â	163	ú	195	Ŧ	227	Ò
132	ä	164	. ñ .	196	<del></del>	228	ő
133	à	165	Ñ	197	+	229	Õ
134	å	166	a	198	ã	230	μ
135	ç	167	0	199	Ã	231	þ
136	ê	168		200	L	232	Þ
137	ë	169	®	201	1	233	Ú
138	è	170		202	<u> </u>	234	Û
139	Ï	171	1/2	203	┰	235	Ù
140	î	172	1/4	204	T	236	Ý
141	ì	173	i	205	=	237	Ý
142	Ä	174	<b>«</b>	206	#	238	
143	Å	175	>>	207	п	239	,
144	É	176		208	ð	240	, , <u>,</u> = , , ,
145	æ	177	AMARY AMARY AMARY	209	Ď	241	±
146	Æ	178		210	Ê	242	=
147	ô	179		211	Ë	243	3/4
148	Ö	180		212	È	244	• • ¶ • •
149	Ò	181	Á	213	Ļ	245	§
150	û	182	Â	214	Ĺ	246	<sub>.</sub> ÷
151	ù	183	À	215	Ĵ	247	3
152	ÿ	184	© .	216	, j	248	
153	Ö	185	=	217	Л	249	
154	Ü	186		218	1	250	and the
155	Ø	187	]	219		251	1
156	£	188		220		252	3
157	Ø	189	¢	221		253	2
158	×	190	¥	222		254	
159	f	191	٦	223	•	255	nbsp