${\it INF2171}$ — Organisation des ordinateurs et assembleur Examen intra hiver 2024

Jean Privat & I	_		nche 25 février
	Durée 3 l	neures	
une unique bonne réponse.	de tout appareil électron le formulaire (avant de ière feuille). tre le symbole 🗘 peuver	ique est interdit. rnière feuille). ut présenter plusieus	rmat lettre (recto-verso). rs bonnes réponses. Les autres on être affectés à de très mauvaise
1 Structure et fonction	nnement d'un	ordinateur	
Question 1 Quelle est l'alternati	ve classique à l'architec	ture de type RISC?	
A Engine Instruction Set Comp B Spaced Instruction Set Comp C General Instruction Set Comp D Complex Instruction Set Com E Compiled Instruction Set Com	uter puter nputer	G Dedicated Inst H Elaborate Inst I Friendly Instru	ton Set Computer cruction Set Computer cruction Set Computer action Set Computer ction Set Computer
2 Arithmétique des o	rdinateurs		
Question 2 Parmi les représes Indiquez toutes les bonnes réponses.	entations suivantes, que	elles sont celles du	nombre $33_{(16)}$ (33 hexadécimal)
	$ 110011_{(2)} \\ 21_{(16)} $	E 41 ₍₈₎ F 51 ₍₁₀₎	G 41 ₍₁₆₎ H 63 ₍₈₎
Question 3 ♣ Parmi les séquences s0 à la valeur 0x123? Indiquez toute		suivantes, quelles so	nt celles qui positionnent le registre
A li s0, 0x100 addi s0, s0, 23	C li s0, 0x1FF xori s0, s0,	C OxDD	E li s0, 0x1230 srli s0, s0, 4
B li s0, 0x146 addi s0, s0, -35	li s0, 0x678 andi s0, s0,		F li s0, 0x1230 slli s0, s0, 1
Question 4 ♣ Quelles opération Indiquez toutes les bonnes réponses.	s causent un déborden	nent en considérant	la taille maximale des résultats
A Résultat sur 8 bits signé, 70 + B Résultat sur 8 bits non signé, 7 C Résultat sur 8 bits signé, -1 + D Résultat sur 16 bits non-signé	70 + 70 -128	F Résultat sur 8 G Résultat sur 16	6 bits signé, -15000 - 15000 bits signé, -11 6 bits non-signé, 0x1234 * 0x10 2 bits non-signé, 0x1234 * 0x5678

3 Instructions et code machine RISC-V

Que fait la directive RISC-V « .word 0x10 »? Question 5 A Réserve 2 octets, le premier initialisé à 0 et le dernier initialisé à 0x10 (hexa) Réserve 10 octets, le dernier initialisé à 0x4 (hexa) et les autres à 0 Réserve 16 octets, le premier initialisé à 0x10 (hexa) et les autres à 0 D Réserve 4 octets, le dernier initialisé à 0x10 (hexa) et les autres à 0 E Réserve 2 octets, le premier initialisé à 0x10 (hexa) et le second à 0 F Réserve 16 octets, le dernier initialisé à 0x4 (hexa) et les autres à 0 Réserve 10 octets, tous initialisé à 0x10 (hexa) H Réserve 16 octets, tous initialisé à 0x10 (hexa) Réserve 4 octets, le premier initialisé à 0x10 (hexa) et les autres à 0 Réserve un seul octet, initialisé à 0x10 (hexa) Réserve 10 octets, le dernier initialisé à 0x10 (hexa) et les autres à 0 L Réserve 16 octets, tous initialisé à 0x04 (hexa) M Réserve 10 octets, le premier initialisé à 0x4 (hexa) et les autres à 0 Réserve 10 octets, le premier initialisé à 0x10 (hexa) et les autres à 0 Réserve 10 octets, tous initialisé à 0x04 (hexa) Réserve 16 octets, le dernier initialisé à 0x10 (hexa) et les autres à 0Réserve 16 octets, le premier initialisé à 0x4 (hexa) et les autres à 0

Question 6 Désassemblez l'instruction machine RISC-V 64 bits qui est codée en mémoire par les 4 octets suivants : « B3 C4 65 02 ».

A div t1, a1, s1
B xori t1, a1, 41
E xor s1, a1, t1
B iv s1, a1, 6

E xor s1, a1, t1
B xori t1, a1, 6
E xor s1, a1, t1
B xori t1, a1, 6
E xor s1, a1, t1
E xor t1, a1, s1
I xori a1, s1, 38
L divi t1, a1, 9

Question 7 🌲 Dans une architecture RISC-V 64 bits, quelles sont les directives qui génèrent des données d'exactement la même taille qu'un registre. Indiquez toutes les bonnes réponses.

A .byte 1, 2, 3, 4 F .word 0,0,0,0 K .align 2
B .space 8 G .half 0, 1, 2, 3 L .eqv size, 8
C .eqv size, 64 H .half 0xFF, 0xFF M .ascii "64"
D .dword 64 I .string "bonbons" N .dword 0
E .word 2 J .space 4

4 Programme mystère

Soit le programme mystère suivant : li a7, 5 ecall mv s0, a0 ecall mv s1, a0 li s2, 0 aaaa: beqz s0, bbbb add s2, s2, s1 addi s0, s0, -1 j aaaa bbbb: li a7, 1 mv a0, s2 ecall li a7, 10 ecall Qu'affiche-t-il lorsque l'on saisit les nombres 0 et 10? Question 8 Il n'affiche rien du tout Il part en boucle infinie Il affiche n'importe quoi

ດ	uestion	9 (Qu'aff	iche-t-il	lorsque	l'on	saisit	les	nombres	2	et	3 '	?

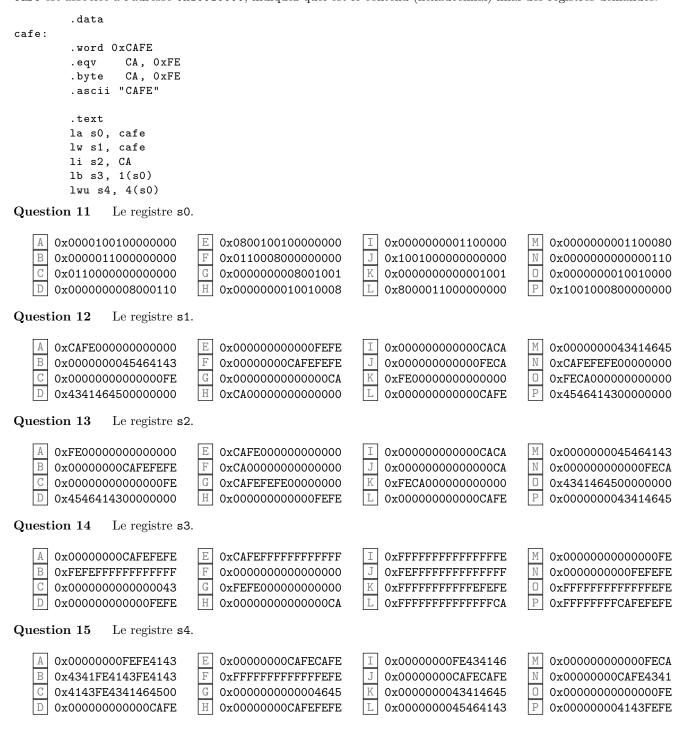
B 1 J Il n'affiche rien du	
	ı tout
C 2	nfinie
□ 3 □ Il affiche n'import	e quoi

Question 10 Quel est le premier caractère affiché lorsque l'on saisit les nombres 2000 et 4000?

A 0	$oxed{\mathbb{E}}$ 4	I 8
B 1	F 5	J Il n'affiche rien du tout
C 2	G 6	K Il part en boucle infinie
D 3	H 7	L Il affiche n'importe quoi
		_

5 Modes d'adressage

Soit le morceau de programme suivant exécuté sur une architecture RISC-V 64 bits. Sachant que l'étiquette cafe est associée à l'adresse 0x10010000, indiquez quel est le contenu (hexadécimal) final des registres demandés.



6 Programmation

Soit le programme incomplet suivant dont l'objectif est d'afficher la somme et le produit des éléments d'un tableau.

Note : pour simplifier l'exercice, le tableau est donné directement dans le programme (et non lu de l'entrée). Ainsi ce programme avec le tableau initial tel que donné devrait afficher « 33 336000 ». Si l'on remplaçait le premier mot de tab par 6 le programme afficherait « 38 2016000 ».

```
# Somme et produits de nombres dans un tableau
        .data
        # Tableau de 10 valeurs
        .word 1, 5, 8, -7, 2, 3, 10, 2, 10, -1
tab:
        .eqv tablen, 10 # Nombre d'éléments du tableau
        # Appels système RARS utilisés
        .eqv PrintInt, 1
        .eqv PrintChar, 11
        .eqv Exit, 10
        .text
        # Initialisations # TOD01
        la s0, tab
                    # s0 Adresse de l'élément courant
        li s1, tablen # s1 Nombre d'éléments restants à traiter
                       # s2 Somme actuelle
        1?????
                       # s3 Produit actuel
       1?????
loop:
        # Boucler sur chaque élément # TODO2
        # Récupérer dans s4 la valeur de l'élément courant # TODO3
        # Mettre à jour la somme et le produit actuels # TODO4
        a?????
       m?????
        # Passer à l'élément suivant # TODO5
        a?????
        a?????
        j loop
end:
        # Afficher somme et produit
        li a7, PrintInt
        mv a0, s2
        ecall
        li a7, PrintChar
       li a0, ''
        ecall
        li a7, PrintInt
        mv a0, s3
        ecall
       li a7, Exit
        ecall
```

Question 16 Que faut-il pour initialiser le registre s3 dans le groupe d'instructions TODO1?

 A lw s3, 0(tablen)
 D la s3, tab
 G lw s3, 0(tab)
 J lw s3, -1(loop)

 B lw s3, 1(loop)
 E li s3, 1
 H li s3, tablen
 K li s3, -1

 C li s3, tab
 F lw s3, -1(tab)
 I li s3, 0
 L la s3, tablen

Question 17 Que faut-il mettre à l'instruction manquante du TODO2?

bgt s1, s2, end E bgtz s1, loop I blez s1, end M ble s1, s2, loop J bgtz s2, loop \mathbb{N} ble s1, s2, end bgtz s1, end bgez s2, loop bgez s1, loop blez s2, loop bge s1, s2, loop bgt s1, s2, loop bgtz s2, end bgez s2, end blez s2, end P blez s1, loop

Question 18 Que faut-il mettre à l'instruction manquante du TODO3?

 A 1d s4, 0(s0)
 E 1w s3, 0(s1)
 I 1d s4, 4(s1)
 M 1w s4, 0(s0)

 B 1d s4, 0(s1)
 F 1d s3, 4(s1)
 J 1d s3, 0(s1)
 N 1d s3, 0(s0)

 C 1w s3, 4(s1)
 G 1w s4, 0(s1)
 K 1w s3, 0(s0)
 O 1w s4, 4(s1)

 D 1w s3, 4(s0)
 H 1d s4, 4(s0)
 L 1w s4, 4(s0)
 P 1d s3, 4(s0)

 ${\bf Question~19} \qquad {\bf Que~faut\mbox{-}il~mettre~aux~instructions~manquantes~du~TODO4~?}$

A add s2, s4, s4
mul s3, s4, s4

B addi s3, s4, s4

D add s3, s4, s4

E addi s3, s3, s4
muli s2, s2, s4
muli s2, s2, s4

E addi s3, s3, s4
muli s2, s2, s4
muli s2, s2, s4
muli s2, s4, s4

F add s2, s2, s4
mul s3, s3, s4
mul s2, s2, s4

Question 20 Que faut-il mettre aux instructions manquantes du TODO5?

B addi s0, s0, -1
addi s1, s1, -4

F addi s0, s0, 1
addi s0, s0, 1
addi s1, s1, -4

N addi s0, s0, 4
addi s1, s1, -4

G addi s0, s0, -4
R addi s0, s0, -4

☐ addi s0, s0, -4 addi s1, s1, 1 ☐ addi s0, s0, -4 addi s1, s1, 4 ☐ addi s1, s1, 1 ☐ addi s1, s1, -4



Feuille de réponses — Examen intra hiver 2024 INF2171 — Organisation des ordinateurs et assembleur

Jean Privat & Hugo Leblanc — Dimanche 25 février

	et inscrivez-le à nouveau ci-dessous avec votre nom et pré- nom. 5 points de pénalité en cas d'oubli ou d'erreur.
	Code permanent:
3 3 3 3 3 3 3 3	code permanent.
5 5 5 5 5 5	Nom:
6 6 6 6 6 6 6 6 7 7 7 7 7 7 7	Prénom :
8888888	
Is a minimum of the second of	en analysissement sum actta favilla . Las némenass données sur
	ner exclusivement sur cette feuille : les réponses données sur rises en compte. Ne pas utiliser un formulaire d'une autre lises fausses
<u> </u>	intérieur de chaque case (pas de croix, pas de cercle).
Question 1: A B C D E F C	HIJ
Ouestion 2 · A B C D E F C	[] [H]

Que Question 2: A B C D E F G H Question 3: A B C D E FQuestion 4 : A BQuestion 5 : A B E F G K L M N O P Q Question 6: A В Question 7: A B C D E F G I J K L M N O Question 8 : A В \mathbf{E} G Question 9 : A B Question 10: В Question 11: A B C Question 12: A B C Question 13: A B C Question 14: A L M N O Question 15: A B C Question 16: A B C Question 17: A B C Question 18: A B C

Question 20: A B C D E F G H I J K L M N O P

Question 19: A B C

Jeu d'instruction RISC-V

Inst	Description	FMT	opcode	fn3	fn7 (ou imm)	Description	Note
add	Add	R	0x33	0x0	0x00	rd = rs1 + rs2	
sub	Substract	R	0x33	0x0	0x20	rd = rs1 - rs2	
xor	Exclusive Or	R	0x33	0x4	0x00	rd = rs1 ^ rs2	
or	Or	R	0x33	0x6	0x00	rd = rs1 rs2	
and	And	R	0x33	0x7	0x00	rd = rs1 & rs2	
sll	Shift Left Logical	R	0x33	0x1	0x00	rd = rs1 << rs2	
srl	Shift Right Logical	R	0x33	0x5	0x00	rd = rs1 >> rs2	
sra	Shift Right Arithmetic	R	0x33	0x5	0x20	rd = rs1 >> rs2	
slt	Set Less Than	R	0x33	0x2	0x00	rd = (rs1 < rs2)?1:0	
sltu	Set Less Than (U)	R	0x33	0x3	0x00	rd = (rs1 < rs2)?1:0	
addi	Add Immediate	I	0x13	0x0		rd = rs1 + imm	
xori	Xor Immediate	I	0x13	0x4		rd = rs1 ^ imm	
ori	Or Immediate	I	0x13	0x6		rd = rs1 imm	
andi	And Immediate	I	0x13	0x7		rd = rs1 & imm	
slli	Shift Left Logical Imm	I	0x13	0x1	imm[11:6]=0x00	rd = rs1 << imm[5:0]	
srli	Shift Right Logical Imm	I	0x13	0x5	imm[11:6]=0x00	rd = rs1 >> imm[5:0]	
srai	Shift Right Arith Imm	I	0x13	0x5	imm[11:6]=0x10	rd = rs1 >> imm[5:0]	
slti	Set Less Than Imm	Ī	0x13	0x2		rd = (rs1 < imm)?1:0	
sltiu	Set Less Than Imm (U)	I	0x13	0x3		rd = (rs1 < imm)?1:0	
lb	Load Byte	I	0x03	0x0		rd = M[rs1+imm][7:0]	
1h	Load Half	I	0x03	0x1		rd = M[rs1+imm][15:0]	
lw	Load Word	I	0x03	0x2		rd = M[rs1+imm][31:0]	
ld	Load Double Word	I	0x03	0x3		rd = M[rs1+imm][63:0]	RV64I
1bu	Load Byte (U)	I	0x03	0x4		rd = M[rs1+imm][7:0]	
1hu	Load Half (U)	Ī	0x03	0x5		rd = M[rs1+imm][15:0]	
lwu	Load Word (U)	I	0x03	0x6		rd = M[rs1+imm][63:0]	RV64I
sb	Store Byte	S	0x23	0x0		M[rs1+imm][7:0] = rs2[7:0]	
sh	Store Half	S	0x23	0x1		M[rs1+imm][15:0] = rs2[15:0]	
SW	Store Word	S	0x23	0x2		M[rs1+imm][31:0] = rs2[31:0]	
sd	Store Double Word	S	0x23	0x3		M[rs1+imm][63:0] = rs2[63:0]	RV64I
beq	Branch ==	В	0x63	0x0		if(rs1 == rs2) PC += imm	
bne	Branch !=	В	0x63	0x1		if(rs1 != rs2) PC += imm	
blt	Branch <	В	0x63	0x4		if(rs1 < rs2) PC += imm	
bge	Branch ≥	В	0x63	0x5		if(rs1 >= rs2) PC += imm	
bltu	Branch < (U)	В	0x63	0x6		if(rs1 < rs2) PC += imm	
bgeu	Branch \geq (U)	В	0x63	0x7		if(rs1 >= rs2) PC += imm	
jal	Jump And Link	J	0x6F	- OAT		rd = PC+4; PC += imm	
jalr	Jump And Link Register	I	0x67	0x0		rd = PC+4; PC = rs1 + imm	
lui	Load Upper Imm	U	0x37	0.00		rd = imm << 12	
auipc	Add Upper Imm to PC	U	0x37 0x17			rd = PC + (imm << 12)	
ecall	Environment Call	I	0x17	0x0	imm=0x0	Appel système	
ebreak	Environment Break	I	0x73 0x73	0x0	imm=0x0	Appel systeme Appel au débogueur	
mul	Multiply	R	0x73	0x0	0x01	rd = (rs1 * rs2)[31:0]	RV32M
mulh	Multiply High	R	0x33	0x0 0x1	0x01	rd = (rs1 * rs2)[s1:0] rd = (rs1 * rs2)[63:32]	RV32M
mulsu	Multiply High (S) (U)	R	0x33	0x1	0x01	rd = (rs1 * rs2)[63:32] rd = (rs1 * rs2)[63:32]	RV32M
mulsu	Multiply High (U)	R	0x33	0x2 0x3	0x01	rd = (rs1 * rs2)[63:32] rd = (rs1 * rs2)[63:32]	RV32M RV32M
div	Divide	R	0x33	0x3 0x4	0x01	rd = (151 * 152)[65:52] rd = rs1 / rs2	RV32M
divu	Divide (U)	R	0x33	0x4 0x5	0x01	rd = rs1 / rs2 rd = rs1 / rs2	RV32M RV32M
	Remainder					rd = rs1 / rs2 rd = rs1 % rs2	
rem		R	0x33	0x6	0x01		RV32M
remu	Remainder (U)	R	0x33	0x7	0x01	rd = rs1 % rs2	RV32M

Format des instructions

	31 25	24 20	19 15	14 12	11 7	6 0
R	fn7	rs2	rs1	fn3	rd	opcode
Ι	imm[11:0]		rs1	fn3	rd	opcode
S	imm[11:5]	rs2	rs1	fn3	imm[4:0]	opcode
В	imm[12 10:5]	rs2	rs1	fn3	imm[4:1 11]	opcode
U	imm	31:12	rd	opcode		
J	imm[20 10):1 11	19:12]		rd	opcode

Note: petit-boutiste et aligné sur 4 octets

Registres

Registre	Nom d'ABI	Description	Qui sauve ?
x0	zero	Constante zero	_
x1	ra	Return address	Appellant
x2	sp	Stack pointer	Appelé
x3	gp	Global pointer	_
x4	tp	Thread pointer	_
x5-x7,x28-x31	t0-t6	Temporaires	Appellant
x8,x9,x18-x27	s0-s11	Sauvegardés	Appelé
x10-x17	a0-a7	Arguments (et retours)	Appellant

Pseudoinstructions

Pseudoinstruction	Instruction(s)	Description
la rd, lab	auipc rd, H addi rd, rd, L]	Load Address
l[bhwd] rd, lab	auipc rd, H l[bhwd] rd, L(rd)	Load
s[bhwd] rd, lab, rt	<pre>auipc rt, H s[bhwd] rd, L(rt)</pre>	Store
nop	addi x0, x0, 0	No Operation
li rd, imm	addi rd, x0, imm	Load Immediate
li rd, imm	Myriade	Load Immediate (v2)
mv rd, rs	addi rd, rs, 0	Move (copie)
not rd, rs	xori rd, rs, −1	Not (bit à bit)
neg rd, rs	sub rd, x0, rs	Negate (opposé)
seqz rd, rs	sltiu rd, rs, 1	Set if $=$ zero
snez rd, rs	sltu rd, x0, rs	Set if \neq zero
sltz rd, rs	slt rd, rs, x0	Set if < zero
sgtz rd, rs	slt rd, x0, rs	Set if > zero
beqz rs, lab	beq rs, x0, lab	Branch if $=$ zero
bnez rs, lab	bne rs, x0, lab	Branch if \neq zero
blez rs, lab	bge x0, rs, lab	Branch if \leq zero
bgez rs, lab	bge rs, x0, lab	Branch if \geq zero
bltz rs, lab	blt rs, x0, lab	Branch if < zero
bgtz rs, lab	blt x0, rs, lab	Branch if > zero
bgt rs, rt, lab	blt rt, rs, lab	Branch if >
ble rs, rt, lab	bge rt, rs, lab	Branch if \leq
bgtu rs, rt, lab	bltu rt, rs, lab	Branch if $>$ (U)
bleu rs, rt, lab	bgeu rt, rs, lab	Branch if \leq (U)
j lab	jal x0, lab	Jump
jal lab	jal ra, lab	Jump And Link
jr rs	jalr x0, rs, 0	Jump Register
jalr rs	jalr ra, rs, 0	JAL Register
ret	jalr x0, ra, 0	Return
call lab	auipc x1, H jalr x1, x1, L	Call (loin)
tail lab	auipc x6, H jalr x0, x6, L	Tail call (loin)
fence	fence iorw, iorw	Fence (totale)

Directives RARS et GNU as

Directive	Signification
.align n	Des octets à 0 pour aligner sur 2^n
.ascii s	Code ascii de chacun des caractères de s
.asciz s	Code ascii de chacun des caractères de s suivi de '\0'
.byte $\it n$	Une ou plusieurs valeurs sur un octet
.data	Travaille dans la section Data
.double \boldsymbol{n}	Une ou plusieurs valeurs flotantes double précision
.dword $\it n$	Une ou plusieurs valeurs sur 8 octets (double mot)
.eqv s , n	Attribue la valeur n au symbole s
.float $\it n$	Une ou plusieurs valeurs flotantes simple précision
.half n	Une ou plusieurs valeurs sur 2 octets (demi mot)
.space n	n octets à 0
.string s	Alias pour .asciz
.text	Travaille dans la section Text
.word $\it n$	Une ou plusieurs valeurs sur 4 octets (mot)

Quelques appels système RARS

Nom	a7	Signification
PrintInt	1	Afficher le nombre a0 (décimal)
PrintString	4	Afficher la chaîne pointée par a0
ReadInt	5	Lire nombre dans a0 (décimal)
ReadString	8	Lire chaine dans le tampon a0 de taille a1
Sbrk	9	Alloue a0 octets dans le tas, retourne l'adresse dans a0
Exit	10	Quitter
PrintChar	11	Afficher le caractère de code ASCII a0
ReadChar	12	Saisir un caractère dans a0 (code ASCII)

Taille des entiers

Bits	Octets	Nom RISC-V	Signé	Min	Max
8	1	byte	non	0	255
			oui	-128	127
16	2	halfword	non	0	65535
			oui	-32768	32767
32	4	word	non	0	$\approx 4.29 \times 10^9$
			oui	$\approx -2.15 \times 10^9$	$\approx 2.15 \times 10^9$
64	8	doubleword	non	0	$\approx 1.84 \times 10^{19}$
			oui	$\approx -9.22 \times 10^{18}$	$\approx 9.22 \times 10^{18}$
128	16	quadword	non	0	$\approx 3.40 \times 10^{38}$
			oui	$\approx -1.70 \times 10^{38}$	$\approx 1.70 \times 10^{38}$

Table ASCII

Dec Hex			Dec Hex			Dec Hex			Dec Hex			Dec Hex			Dec Hex			Dec Hex		Dec Hex	
0	00	NUL '\0'	16	10	DLE	32	20	SP , ,	48	30	0	64	40	@	80	50	P	96 60	-	112 70	<u>р</u>
1	01	SOH	17	11	DC1	33	21	!	49	31	1	65	41	Α	81	51	Q	97 61	а	113 71	q
2	02	STX	18	12	DC2	34	22	"	50	32	2	66	42	В	82	52	R	98 62	b	114 72	r
3	03	ETX	19	13	DC3	35	23	#	51	33	3	67	43	С	83	53	S	99 63	С	115 73	S
4	04	EOT	20	14	DC4	36	24	\$	52	34	4	68	44	D	84	54	Τ	100 64	d	116 74	t
5	05	ENQ	21	15	NAK	37	25	%	53	35	5	69	45	Ε	85	55	U	101 65	e	117 75	u
6	06	ACK	22	16	SYN	38	26	&	54	36	6	70	46	F	86	56	٧	102 66	f	118 76	V
7	07	BEL '\a'	23	17	ETB	39	27	,	55	37	7	71	47	G	87	57	W	103 67	g	119 77	W
8	80	BS '\b'	24	18	CAN	40	28	(56	38	8	72	48	Н	88	58	Χ	104 68	h	120 78	X
9	09	HT '\t'	25	19	EM	41	29)	57	39	9	73	49	I	89	59	Υ	105 69	i	121 79	У
10	0A	LF '\n'	26	1A	SUB	42	2A	*	58	3A	:	74	4A	J	90	5A	Z	106 6A	j	122 7A	Z
11	0B	VT '\v'	27	1B	ESC	43	2B	+	59	3B	;	75	4B	K	91	5B	Γ	107 6B	k	123 7B	{
12	0C	FF'\f'	28	1C	FS	44	2C	,	60	3C	<	76	4C	L	92	5C	\	108 6C	1	124 7C	1
13	0D	CR '\r'	29	1D	GS	45	2D	_	61	3D	=	77	4D	М	93	5D]	109 6D	m	125 7D	}
14	0E	SO	30	1E	RS	46	2E		62	3E	>	78	4E	N	94	5E	^	110 6E	n	126 7E	~
15	0F	SI	31	1F	US	47	2F	/	63	3F	?	79	4F	0	95	5F	_	111 6F	0	127 7F	DEL