





SISTEMA DIGITALAK DISEINATZEKO OINARRIAK (1. kurtso, 1. lauhilabete)

- 1. gaia. Informazioaren irudikapena
- 2. gaia. Boole aljebraren oinarriak eta ate logikoak
- 3. gaia. Bloke konbinatzionalak
- 4. gaia. Bloke sekuentzialak
- 5, gaia. Memoriak
- 6. gaia. Sistema digitalen diseinu metodologiaren hastapenak





BIBLIOGRAFIA:

"Principios de diseño de sistemas digitales"

O. Arbelaitz, O. Arregi y otros coautores, Ed. UPV/EHU 2008

"Fundamentos de sistemas digitales"

T. Floyd, Ed. Prentice Hall 2000

"Diseño digital"

M. Morris Mano, Ed. Prentice Hall 2003

IRAKASLE: Pablo Fernández

Bulegoa: 5I15

Tfno.: 946014502

E-mail: pablo.fernandezr@ehu.es







Irakasgai honen eduki guztiak agertuko dira, kurtsoan zehar, web orrialde honetan:

http://moodle5.ehu.es/

1. gaia: Informazioaren irudikapena

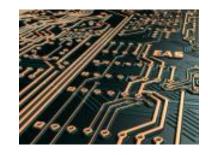
Teknologia elektronikoaren elementuak







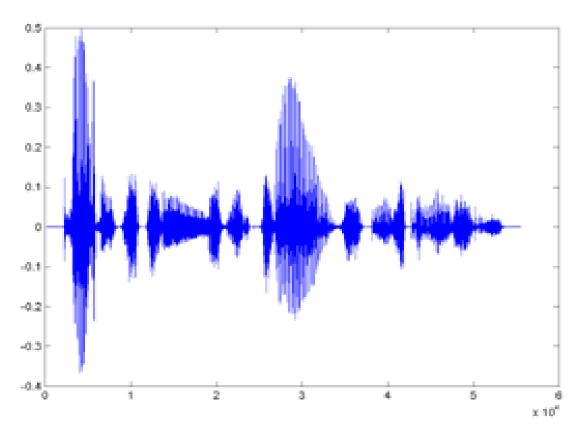






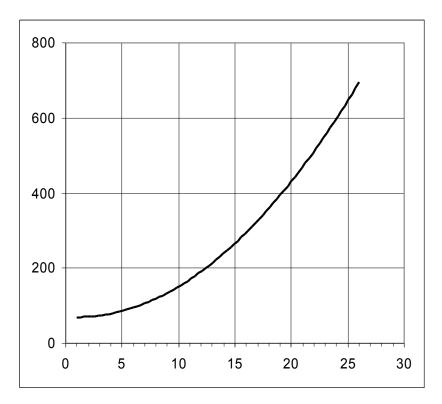
Eremu elektromagnetikoak jarraiak dira: Elektronika analogikoa



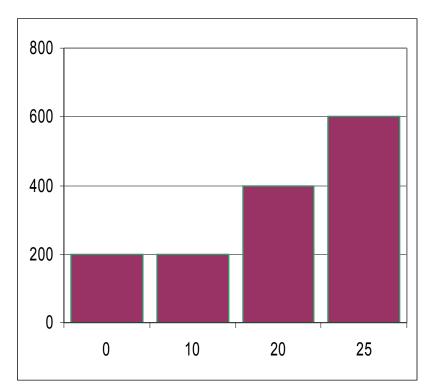


Magnitude bakoitzeko (tentsio, intentsitatea) infinitu balio dago v=f(t) i=g(t)

Funtzio jarrai baten zenbait balio hartu dezakegu: diskretu bihurtu



Funtzio analogikoa: infinitu balio



Funtzio diskretua: balio kopuru finitua

Etengailuaren bidez, tentsio/intentsitate balio bi baino ez daude: on/off

$$V_{ARGIA} = R_{ARGIA} \cdot I$$

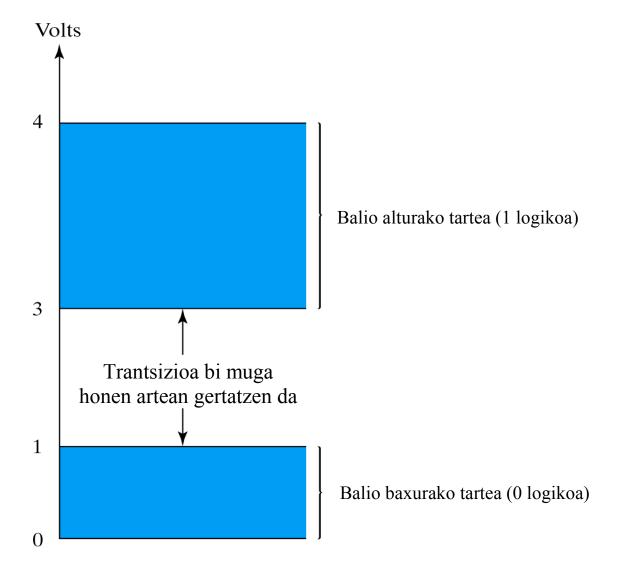
$$ON: V_{ON/OFF} = 0; V_{ARGIA} = V_{CC}$$

$$OFF: I = 0; V_{ARGIA} = 0$$

$$Etengailua ON/OFF$$

$$Intentsitatea$$

Bi balioko elektronika⇔ Electronika digitala



Elektronika Digitaleko seinaleen tentsio balioak

Tentsioaren irudikapena

• Bi tentsio baliotan oinarritzen da elektronika digitala

• Beraz, tentsio aldagarriak irudikatzeko, bi zenbaki balio erabiliko dugu

• Bi balioak dira 0 (tentsio baxua: L) eta 1 (tentsio altua: H)

Lekunezko zenbaki-sistema

$$N = \sum_{i=-k}^{n-1} d_i \cdot b^i$$

 $N = \sum_{i=-k}^{n-1} d_i \cdot b^i$ $d_i=i$. zifra, b=oinarria

| | b | d | $N = 2001_{10}$ |
|--------------|----|---------|-----------------|
| Bitarra | 2 | 0-1 | 11111010001 |
| Zortzitarra | 8 | 0-7 | 3721 |
| Hamartarra | 10 | 0-9 | 2001 |
| Hamaseitarra | 16 | 0-9,A-F | 7D1 |

Lekunezko zenbaki-sistema

- Elektronika digitalean, bi balioen bitartez seinaleak irudikatzen ditugu
- 2 oinarria daukan zenbaki-sistema (bitarra) bi zifra baino ez du erabiltzen
- Beraz, elektronika digitaleko sistemetan, zenbaki informazioa irudikatzeko zenbakisistema bitarra erabiliko dugu

Lekunezko zenbaki-sistema

- 1 baino txikiago diren zenbakiak, komaren eskuinean idazten direnak, berretzaile negatiboen bidez irudikatzen dira
- Horrela zenbaki errealak adierazi daitezke

$$14,75_{10} = 1 \cdot 10^{1} + 4 \cdot 10^{0} + 7 \cdot 10^{-1} + 5 \cdot 10^{-2}$$

$$1110,11_2 = 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 + 1 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} = 8 + 4 + 2 + 0 + 1/2 + 1/4 = 14,75$$

Zenbaki-sistemaren arteko bihurketak

Bitarra \iff Zortzitarra \iff Hamaseitarra

| Hamaseitarra | | 7 | В | P | 1 | 3 | В | C | 1 | 4 |
|--------------|---|-----|-----|-----|-----|-----|------|-----|-----|-----|
| Bitarra | 0 | 111 | 101 | 110 | 100 | 011 | .101 | 111 | 000 | 100 |
| Zortzitarra | | 7 | 5 | 6 | 4 | 3 | 5 | 7 | 0 | 4 |

Zenbaki-sistemaren arteko bihurketak

Hamartarra ⇔ besteak:

- Bihurtu nahi dugun **zenbaki**ren zatiketa osoa : bilatzen dugun **oinarria** jarraitu zatiketa, zatidura zatitzaile baino txikiago izan arte hondarrak dira zenbakiaren zifrak oinarri berrian, eskubidetatik ezkerretara hartuta
- Bihurtu nahi dugun zenbakiren **zati dezimala** x bilatzen dugun **oinarria**→zati dezimala berriro biderkatu, zero bihurtu arte→ biderketa bakoitzean sortu diren zati osoak dira zenbakiaren zifrak oinarri berrian, ezkerretatik eskubidetara hartuta

Zehaztasun finitua

- Sistema digitaletan, zifra kopurua finkoa da, zifra bakoitzari tentsio seinale bat dagokio eta
- Adierazi daitezken zenbaki kopurua finitua da baita ere→zehastasun finitua→koma finkoa
- 2ko oinarrian, komaren ezkerrean *n* zifra, eta komaren eskuinean *k* zifra badaude:

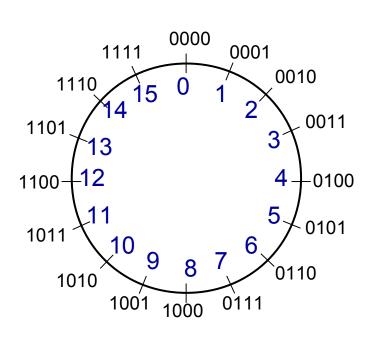
$$N_{max} = 2^{n} - 1 + (1 - 2^{-k})$$
 $N_{min} = 2^{-k}$

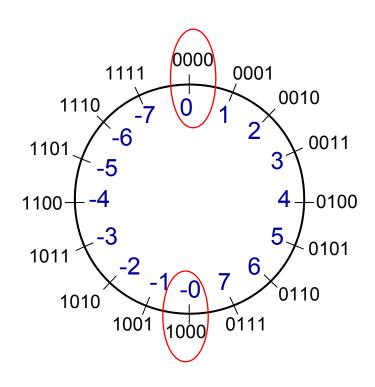
Kode bitarrean kodifikatutako sistema hamartarra: BCD

| Hamartarra | BCD zenbakia |
|--------------|--------------|
| 0 | 0000 |
| 1 | 0001 |
| 2 | 0010 |
| 3 | 0011 |
| 4 | 0100 |
| 5 | 0101 |
| 6 | 0110 |
| 7 | 0111 |
| 8 | 1000 |
| 9 | 1001 |
| | 1010 |
| | 1011 |
| Ez erabiliak | 1100 |
| | 1101 |
| | 1110 |
| | 1111 |

- Erosoagoa da guretzat kode hamartarra → 0 eta 1en bidez kodea erabiliena hauxe da: BCD (Binary Coded Decimal)
- 396₁₀= 0011 1001 0110 (16 konbinazio, 6 ez erabiliak)
- Eragiketa aritmetikoak ezin dira erabili → Arau bereziak

- *n* biten bidez, 2ⁿ zenbaki osoak irudikatu daitezke
- Zenbaki osoak positibo zein negatibo irudikatzeko, bitan zatituko ditugu 2^n zenbakiak: 2^{n-1} positiboak eta beste hainbeste negatiboak
- Zero positiboa da
- 2ko osagarria da gehien erabiltzen den metodoa

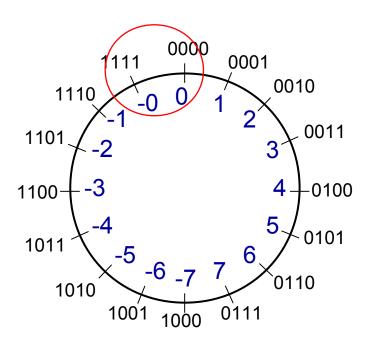


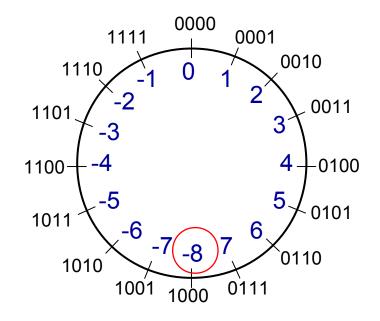


Zenbaki bitar positiboak

Zeinu erantsitako magnitudea

- Zeinu erantsitako magnitudea da metodo errezena, baina hainbat eragozpen dauka:
 - Zero bi irudikapen dauka: +0 y -0
 - Metodo honetako zenbakien arteko eragiketa aritmetikoak baliogabeak dira
- Zenbaki positibo altuena da: $N_{max} = 2^{n-1}-1$
- Zenbaki negatibo altuena da: $N_{min} = -(2^{n-1}-1)$





1eko osagarria

$$A^{(1)} = 2^4 - 1 - |A|$$

2ko osagarria

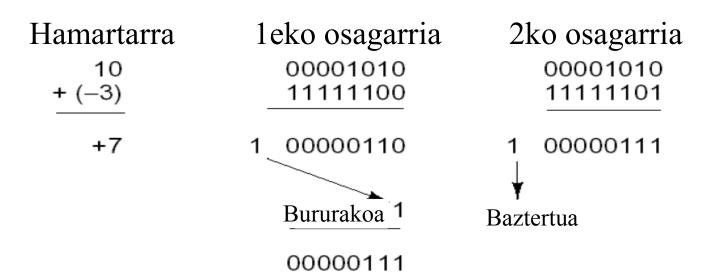
$$A^{(2)} = 2^4 - |A| = A^{(1)} + 1$$

- Zenbaki baten balio absolutuaren 0 eta 1ak alderantzikatuz, 1eko osagarrian zenbaki negatiboa lortzen da
- 2ko osagarrian zenbaki negatiboa lortzen da 1eko osagarrien bidez, 1 gehiago batuz
- 2ko osagarri sisteman, 0 bakar bat dago, beraz, zenbaki negatiboetan bat gehiago dago: -2^{n-1}
 - Zenbaki positibo altuena da: $N_{m\acute{a}x} = 2^{n-1}-1$
 - Zenbaki negatibo altuena da: $N_{min} = -2^{n-1}$

Batugaiak

$$0 \\ +0 \\ +0 \\ 0$$
 $0 \\ +1 \\ -1 \\ 0$
 $1 \\ +0 \\ -1 \\ 0$
 $1 \\ +1 \\ 0$

 Batuketa
 $0 \\ 0 \\ 0$
 $0 \\ 0 \\ 0$
 $0 \\ 0 \\ 0$
 $0 \\ 0 \\ 0$



Zenbaki negatibo erabiliz batuketa bitarra

- 2ko osagarria → Bururakoa baztertu
- 1eko osagarria → Buruakoa berriro batu
- Zeinu ezberdineko zenbakiak batutzen ditugunean, emaitza ez da inoiz batugaiak baino handiago \rightarrow ez dago gainezkatzerik (overflow)
- Zeinu bereko zenbakiak batutzen→
 batuketaren zeinua ezberdina→
 gainezkatze dago

- 2ⁿ⁻¹eko gehiegizko sisteman, zenbaki guztiei (positibo zein negatiboei) 2ⁿ⁻¹ batutzen zaie, horrela emaitza beti da positiboa
- Zenbaki baten balioa ezagutzeko, 2ⁿ⁻¹ kendu egin behar diogu
- Sistema honekin batuketa baliogabekoa da, emaitza beti gehi 2ⁿ⁻¹ delako

$$A+2^{n-1}+B+2^{n-1}=\underbrace{((A+B)+2^{n-1})}_{BATUKETA}+2^{n-1}$$

| Hamartarra | Mag. zeinu erantsita | 1eko osagarria | 2ko osagarria | 8ko gehiegizkoa |
|------------|-------------------------|----------------|---------------|-----------------|
| -8 | | | 1000 | 0000 |
| -7 | 1111 | 1000 | 1001 | 0001 |
| -6 | 1110 | 1001 | 1010 | 0010 |
| -5 | 1101 | 1010 | 1011 | 0011 |
| -4 | 1100 | 1011 | 1100 | 0100 |
| -3 | 1011 | 1100 | 1101 | 0101 |
| -2 | 1010 | 1101 | 1110 | 0110 |
| -1 | 1001 | 1110 | 1111 | 0111 |
| -0 | 1000 | 1111 | | |
| 0 | 0000 | 0000 | 0000 | 1000 |
| 1 | 0001 | 0001 | 0001 | 1001 |
| 2 | 0010 | 0010 | 0010 | 1010 |
| 3 | 0011 | 0011 | 0011 | 1011 |
| 4 | 0100 | 0100 | 0100 | 1100 |
| 5 | 0101 | 0101 | 0101 | 1101 |
| 6 | 0110 | 0110 | 0110 | 1110 |
| 7 | 0111 | 0111 | 0111 | 1111 |

Idazkera zientifikoa: koma higikorreko zenbakiak

 $N=f\cdot 10^e$

f: frakzio edo mantisa → zehaztasuna

e: berretzailea → zenbaki-tarte

Koma higikorra: Kode bitarrean

- ANSI/IEEE Std. 754 (1985)
 - Berretzailea:
 - 2ⁿ⁻¹-1eko gehiegizkoa
 - Dena '0' eta dena '1' bereziak
 - Frakzioa normalizatuetan, lehenengo 1a komaren ezkerrean dago

Idazkera zientifikoa: koma higikorreko zenbakiak

- 2ko oinarriko bertsioa konputagailuan erabiltzeko
- Komaren eskuinean dagoen zenbakia '1' ba da, frakzioa *normalizatuta* dago
- Komaren eskuinean '0' badago → ezkerrera mugitzen dugu '0', berretzaileen balioa dekrementatuz (frakzioa normalizatuta bihurtzen dugu zenbakien balioa aldatu gabe)

Idazkera zientifikoa: koma higikorreko zenbakiak

Adibidea:

| 23 | 22, 21 16 | 15, 14, 13, 12 |
|----|--------------|----------------|
| + | berretzailea | frakzioa |

Oinarria=2, berretzailea 64ko gehiegizko sisteman

Ez normalizatuta:

$$01010100.000000000011011 = 2^{20} \cdot (2^{-12} + 2^{-13} + 2^{-15} + 2^{-16}) = 432$$

Normalizatuta:

Idazkera zientifikoa: IEEE 754

ANSI/IEEE Std. 754 (1985)

Normalizatuta: Komaren ezkerrean lehenengo 1a, frakzioan 1 hori inplizitu dago

Berretzailea adierazteko 2ⁿ⁻¹-1 gehiegizkoa erabiltzen da

| | 1 Z | 8 b | | f | | (-1) ^z x 2 ^(b-12) | ²⁷⁾ x (1+f) | |
|----|--------|----------|-----------|------|-----------|---|------------------------|--|
| | _1 | . 8 | | | 23 | | _ | |
| a) | + | berretz | zaile | | frakzio | | | |
| | 1 | | 11 | | | 52 | | |
| b) | + | berre | etzaile | | | | | |
| | | a) Zehaz | rtasu sii | nple | b) Zehazt | asun bikoitza | | |

Idazkera zientifikoa: IEEE 754

Frakzio eta berretzaile esanahiaren salbuespenak (dena '0' eta dena '1' balio berezirako erreserbaturik):

| Normalizatua | ± | 0 < Ber. < Max | Edozein bit multzo |
|-----------------|----|------------------------|--------------------------------|
| Ez normalizatua | ± | 0 | Zero ez den edozein bit multzo |
| Zero | ± | 0 | 0 |
| Infinitu | ± | 1 1 11 | 0 |
| Ez da zenbaki | ± | 1 1 11 | Zero ez den edozein bit multzo |
| | X, | ⁷ einu bita | |

Kode alfanumerikoak: ASCII

ASCII: American Standard Code for Infomation Interchange

- − 7bit → 128 karaktere
- 1byte: 0 ASCII kodea
- MSB=1 → beste 128 karaktere, azentu daukaten hizkirako edo beste hizkuntzarako (Latin-1)
- ____ 0 B7 B6 B5 B4 B3 B2 B1 B0 Zutabe Lerro

Kode alfanumerikoak: ASCII

| | | | | B ₇ B ₈ B | 1 | | | |
|---|------|-----|-----|---------------------------------|-----|--------------|-----|-----|
| B ₄ B ₃ B ₂ B ₁ | 000 | 001 | 010 | 011 | 100 | 101 | 110 | 111 |
| 0000 | NULL | DLE | SP | 0 | œ | P | * | p |
| 0001 | SOH | DC1 | 1 | 1 | A | Q | а | q |
| 0010 | STX | DC2 | | 2 | В | R | b | Τ |
| 0011 | ETX | DC3 | # | 3 | C | S | С | S |
| 0100 | EOT | DC4 | \$ | 4 | D | T | d | t |
| 0101 | ENQ | NAK | % | 5 | E | U | e | u |
| 01.10 | ACK | SYN | & | 6 | F | \mathbf{v} | f | v |
| 0111 | BEL | ETB | | 7 | G | \mathbf{w} | g | w |
| 1000 | BS | CAN | (| 8 | H | \mathbf{x} | h | x |
| 1001 | HT | EM |) | 9 | 1 | Y | í | y |
| 1010 | LF | SUB | * | | J | Z | Ĭ | Z |
| 1011 | VT | ESC | + | | K | | k | 1 |
| 1100 | FF | FS | | < | L | Ñ | ï | Ĩ |
| 1101 | CR | GS | | ()表) | M | T | m | 3 |
| 1110 | so | RS | 872 | > | N | × | n | |
| 1111 | SI | US | 1 | 2 | O | | O | DEI |

Kode alfanumerikoak: ASCII

- Taula honetan $B_8=0$, $B_8=1$ denean azento daukaten hizkiak eta beste hizkuntz europarraren karaktere bereziak agertzen dira
- Baina europar ez diren beste hizkuntzarako? → Kode taula, hizkuntza bakoitzarako, taula bat
- Karaktere txinatarrak 256 baino askoz gehiago dira, kode taula bat ez da nahikoa

Kode alfanumerikoak: UNICODE

- UNICODE sisteman karaktere bakoitzari zenbaki bitar bat dagokio (kode puntua)
- Zenbakiak 16 bitekoak dira (UTF-16), baina orain 32 bit (UTF-32) erabiltzen dira
- 2³²≈4x10⁹ zenbaki bitarraren esanahia erabakitzeko, 1991an enpresa partzuergo bat sortu zen, barnean Apple, Microsoft eta Sun, besteak beste

Kode alfanumerikoak: UNICODE

| | Control | | | ASCII | | | | | Control | | Latin 1 | | | | | | |
|------|---------|------|-------|-------|-----|-----|-----|------|---------|------|-------------------------|---------------------|-----|-----|-----|-----------------|--|
| 000 |) | 001 | 002 | 003 | 004 | 005 | 006 | 007 | 800 | 009 | 00A | 00B | 00C | 00D | 00E | 00F | |
| 0 CT | RL | CTRL | SPACE | 0 | @ | P | ` | p | CTRL | CTRL | NBSP | 0 | À | Đ | à | D | |
| 1 CT | 'RL | CTRL | ! | 1 | A | Q | a | q | CTRL | CTRL | i | \pm | Á | Ñ | á | ñ | |
| 2 CT | 'RL | CTRL | " | 2 | В | R | b | r | CTRL | CTRL | ¢ | 2 | Â | Ò | â | ò | |
| 3 CT | 'RL | CTRL | # | 3 | C | S | c | S | CTRL | CTRL | £ | 3 | Ã | Ó | ã | ó | |
| 4 CT | 'RL | CTRL | \$ | 4 | D | T | d | t | CTRL | CTRL | ۵ | , | Ä | Ô | ä | ô | |
| 5 CT | 'RL | CTRL | % | 5 | E | U | e | u | CTRL | CTRL | $\mathbf{Y} \mathbf{Y}$ | μ | Å | Õ | å | õ | |
| 6 CT | 'RL | CTRL | & | 6 | F | V | f | V | CTRL | CTRL | - | \P | Æ | Ö | æ | ö | |
| 7 CT | 'RL | CTRL | ' | 7 | G | W | g | W | CTRL | CTRL | § | | Ç | × | ç | ÷ | |
| 8 CT | 'RL | CTRL | (| 8 | Н | X | h | X | CTRL | CTRL | | ذ | È | Ø | è | ø | |
| 9 CT | RL | CTRL |) | 9 | I | Y | i | y | CTRL | CTRL | © | | É | Ù | é | ù | |
| A CT | RL | CTRL | * | : | J | Z | j | Z | CTRL | CTRL | a | 0 | Ê | Ú | ê | ú | |
| в ст | RL | CTRL | + | ; | K | [| k | { | CTRL | CTRL | « | » | Ë | Û | ë | û | |
| C CT | RL | CTRL | , | < | L | \ | 1 | 1 | CTRL | CTRL | ¬ | $\frac{1}{4} 1/4 $ | Ì | Ü | ì | ü | |
| D CT | RL | CTRL | - | = | M |] | m | } | CTRL | CTRL | - | $\frac{1}{2} 1/2 $ | Í | Ý | í | ý | |
| E CT | RL | CTRL | | > | N | ٨ | n | ~ | CTRL | CTRL | ® | 3 3/4 | Î | ?b] | î | 'b _] | |
| F CT | RL | CTRL | / | ? | О | - | o | CTRL | CTRL | CTRL | - | i | Ϊ | В | ï | ÿ | |