```
02/05/201 Clase 8
        1200 -> Ox-arillo de enteros
         Q J = TI PSE(I)
 Tema de may: Leorena de Kummer - Dedeciad
   Lema Sea Ranillo de números. Para primo invertible PCR,
           Se trane \#(R/P) = \#(R/P)^{e}.
Dem Caso Baje e= 1.
   R 7 p 2 p 2 p 3 p ... p^* f p ...
        R/Pe-1 (iso le 100) aselianos)
  Aficmación: per/pe ~ R/P
      #(R/pe) = #(pe-1/pc).(R/pe-1) = #(R/p).#(R/pe-1)
 Escojames de per (pe =) pe f pe + dR = pe-1
     (usando que P ez invertiste). P q (pe+xp) p = R
                   =) peral=pert.
       Kery={xer/dxepe}=P
    R/2 ~ pc-1/pc
Nota Qué paga à P no es invertigle?
 R=Z[5-3], P=(2,1+5-3). P=2RFP
  p^{2} = 2R \cdot p  P(p^{2} + 2) = H
   Dado un aville de números [2=7/12] d'entero algestaico.
crosso factorizar P7/12], donde pEZ primo racional.
Tescema (Kummer-Dedekind) Sea f(2) EZTET el pol. mínimo,
      Ionjamos n= Lyj=[Q(d):Q). Sea PEZ pointo (Qconal
   Scan Si 676, 27 polinion t.g.
       S(a) = gcs en Fp(x). Entonces.
1) los primos pczid) t.g. pEP son
       P;=(P, g; (d))
```

2) Se tiene Pi'Ps = PZid], y se cumple ="
SSI Los Pi son inversibles.
Atemás, s: $\frac{72idJ}{P_i} = \frac{F_pf_i}{m_i}$, entonces $\frac{\sum e_i f_i}{\sum F_i} = n$.
Den. (2) (2) (2) (3)
g(d). Insdd
Secina PCZTa) PEP3 (9)3.
Rediciendo & mod P,
7(Ta) (P) ~ 7(Ta) (p, s) ~ Fp[x] / (f)
Enéd P.
g(d) nod P. Z
Gerinos PCZra)/(P)} L > 4 Primai PCHp[x]/(f)}
Exercicio: haciendo explácitas tradas las identificaciones, Sc obtiene 1)
Exercicio: haciendo explácitas
todas las identificaciones,
sc ostiene 1)
~ ~
2) Conducences $Tr(p, g(d)) \subseteq p Ztd$
2) Conducences $Tr(p, g(d)) \subseteq p Ztd$
2) Conducences $Tr(p, g(d)) \subseteq p Ztd$
2) Constuences TI (P,S(d)) Ep Ztd). P divide a todo generador de TI (P, S; (a) ei,
2) Construends TI (P,S(d)) Ep Ztd). P divide a todo generador de TI (P,S:(a)), posiblemente salvo g (d) e, g (a) es.
2) Construends TI (P,S(d)) Ep Ztd). P divide a todo generador de TI (P,S:(a)), posiblemente salvo g (d) e, g (a) es.
2) Consideration $T_1(P, S_1(d)) \stackrel{e_1}{=} P_2 T d$. P divide a todo generador de $T_1(P, S_1(d)) \stackrel{e_1}{=} P_2 T d$. posiblemente salvo $g_1(d)^{e_1} \dots g_s(a)^{e_s}$. $g_1(d)^{e_1} \dots g_s(a)^{e_s} = f(d) = 0 \pmod{P}$
2) Consideration $T_1(P, S_1(d)) \stackrel{e_1}{=} P_2 T d$. P divide a todo generador de $T_1(P, S_1(d)) \stackrel{e_1}{=} P_2 T d$. posiblemente salvo $g_1(d)^{e_1} \dots g_s(a)^{e_s}$. $g_1(d)^{e_1} \dots g_s(a)^{e_s} = f(d) = 0 \pmod{P}$
2) Consideration $T(P,S(d)) \stackrel{e_1}{=} P Z T d$. P divide a toba generator de $T(P,S;(\alpha)^e;$ posistemente salvo $g(\alpha)^e$. $g(\alpha)^e$ s. $S(\alpha)^e \stackrel{e_1}{=} S(\alpha)^e = f(\alpha) = 0 \pmod{P}$ 3) Si $P_1^c \stackrel{e_2}{=} P Z T d$ $\Rightarrow P Z T d$ invertible
2) Consideration $T_1(P, S_1(d)) \stackrel{e_1}{=} P_2 T d$. P divide a todo generador de $T_1(P, S_1(d)) \stackrel{e_1}{=} P_2 T d$. posiblemente salvo $g_1(d)^{e_1} \dots g_s(a)^{e_s}$. $g_1(d)^{e_1} \dots g_s(a)^{e_s} = f(d) = 0 \pmod{P}$
2) Constrained Ti $(P, S_i(\alpha))^2 \subseteq P \times Ta)$. P divide a tobo generator de $T(P, S_i(\alpha)^2)$, posiblemente salvo $g_i(\alpha)^2 \cdots g_s(\alpha)^2 s$. $S_i(\alpha)^2 \cdots S_s(\alpha)^2 = f(\alpha) = 0 (mod P)$ The salvo $f_i^2 \cdots f_s^2 = P \times Ta) \implies P \times Ta$ invertible. $= C_0 f_i de_i invertible.$
2) Constrained TI $(P,S_i(\alpha))^2$ $\subseteq PZta)$. P divide a tobe generator de $TI(P,S_i(\alpha)^2)^2$, possiblemente salvo $g_i(\alpha)^2$
2) Construences $T_i(p,g(d))^{e_i} \subseteq p \mathbb{Z} t d$. P divide a tobo generator de $T_i(p,g(a)^{e_i})$, possiblemente salvo $g_i(a)^{e_i} \dots g_i(a)^{e_s}$. $g_i(a)^{e_i} \dots g_i(a)^{e_s} = f(a) = 0 (nod P)$ 3) Si $f_i^{e_i} \dots f_s^{e_s} = P \mathbb{Z} i a$ $\Rightarrow P \mathbb{Z} i a \mathbb{Z}$ invertible $= \mathcal{Z} f_i don invertible$. 2) Asimanus que la f_i son $\mathcal{Z} f_i = f_i$
2) Construences $T_i(p,g(d))^{e_i} \subseteq p \mathbb{Z} t d$. P divide a tobo generator de $T_i(p,g(a)^{e_i})$, possiblemente salvo $g_i(a)^{e_i} \dots g_i(a)^{e_s}$. $g_i(a)^{e_i} \dots g_i(a)^{e_s} = f(a) = 0 (nod P)$ 3) Si $f_i^{e_i} \dots f_s^{e_s} = P \mathbb{Z} i a$ $\Rightarrow P \mathbb{Z} i a \mathbb{Z}$ invertible $= \mathcal{Z} f_i don invertible$. 2) Asimanus que la f_i son $\mathcal{Z} f_i = f_i$
2) Construences $T_i(p,g(d))^{e_i} \subseteq p \mathbb{Z} t d$. P divide a tobo generator de $T_i(p,g(a)^{e_i})$, possiblemente salvo $g_i(a)^{e_i} \dots g_i(a)^{e_s}$. $g_i(a)^{e_i} \dots g_i(a)^{e_s} = f(a) = 0 (nod P)$ 3) Si $f_i^{e_i} \dots f_s^{e_s} = P \mathbb{Z} i a$ $\Rightarrow P \mathbb{Z} i a \mathbb{Z}$ invertible $= \mathcal{Z} f_i don invertible$. 2) Asimanus que la f_i son $\mathcal{Z} f_i = f_i$
2) Constrained TT $(p, S(d))^{et} \subseteq p \times 2td$. P divide a tobo generator de $tT(p, S; (a)^{et}, posiblemente salvo g_{a}(a)^{et} \dots g_{s}(a)^{es}. S_{1}(a)^{et} \dots S_{s}(a)^{et} = f(a) = 0 \pmod{p} 3) Si p_{1}^{et} \dots p_{s}^{et} = p \times (a) \implies p \times (a)^{et} \pmod{p} 2) Asmanor que los p_{1} son invertible. 2) Asmanor que los p_{1} son invertible. T(a) \mid p_{1} = f(a) \mid p_{2} = f(a) \mid p_{3} \mid p_{4} = f(a) \mid p_{5} \mid p_{$
2) Construences $T_i(p,g(d))^{e_i} \subseteq p \mathbb{Z} t d$. P divide a tobo generator de $T_i(p,g(a)^{e_i})$, possiblemente salvo $g_i(a)^{e_i} \dots g_i(a)^{e_s}$. $g_i(a)^{e_i} \dots g_i(a)^{e_s} = f(a) = 0 (nod P)$ 3) Si $f_i^{e_i} \dots f_s^{e_s} = P \mathbb{Z} i a$ $\Rightarrow P \mathbb{Z} i a \mathbb{Z}$ invertible $= \mathcal{Z} f_i don invertible$. 2) Asimanus que la f_i son $\mathcal{Z} f_i = f_i$

```
[72/2]: Per... fcs] =?!
 P_i + P_j = Q \Rightarrow P_i^{e_i} + P_j^{e_j} = Q.
# (212)/pi) = # (212)/pi) = p5:ei
 [2(a) P. ... Fr) = Pi = P.
E, emplo R = Z[5-3]. f = x2 +3.
          g = 2 f = (x+1)^2 (mód2) g = x+1, e = 2.

g = x+1, g = 2.

g = x+1, g = 2.
P=3 S=X (mid 3) S=X, e=2.
   (S-3)^2 = 3R
 P=5 f es cireducisle mod 8 => P=(5) es primo.
                                   (\pm 2)^2 = -3 (7)
 P = \frac{1}{3} = (x+2)(x-2)
            8, 82.
      \vec{p} \cdot \vec{l} = \lambda R, dende \vec{l} = (\lambda, 2 + 5 - 3)
                               P = (7, 2-5-3)
 § Fiende: campos cuadráticos Q(va). de ligre de cuadrados
    K=Q(51) 1=2,3(4) =) DR= Z[51] f=x-d.
    factorización de x2-d mód p Z (d)
Proposición & d = 2,3 (4) <= Q(58)
     Para P Primo ompas
   o) So pld =) PO_{K} = P^{2} donde P = (P, V_{d}).

o) Si (d) = +1 =  d = a (mod P) para q \in V_{d}.
               PO_{K} = P \cdot \overline{P}, P = (P, \alpha + \delta I), \overline{P} = (P, \alpha - \overline{Q})
```

i)
$$\delta$$
 ($\frac{1}{6}$) $\frac{1}{2}$ = $\frac{1}{2}$

```
Ejemplo. Pala mód 9.
                   cied.co x cuizico.
        9=2:
        9=3: irea.
        9=5: Ussed
        9=7: (x-1)6.
        2-11 cúbicox cúbico.
         9=13: Cradr > cradr > crads.
         9=17,18. irred.
        9 = 23 ; cisico x visico.
        9-25: 6 dactores lineales.
lone Soa de et order de q médulo à
      (E) orden de q en \mathbb{F}_{7}^{\times} E) ruinino f t, q q \equiv 1(p).
 Entonces las factores orreducibles de Pp en teg (x)
    todos tionen grado f.
        Franch grade \sigma
\overline{P}_{p} = S, \dots SS, \qquad \text{deg } S_{i} = S.
S = (P-1)/f.
Den Conditerenos E = Fq^{\frac{1}{2}}. E^{\frac{1}{2}} entrene les racces P^{-}étinas.
         P((9<sup>f</sup>-1) =) Fx contiene les raices P-étinas.
   =) xº-1 (y meso Pp) se tactoriza en factores uneales
      en Era,
   Tenemos = Fq(d) donde d +1, d-1.
                                   26E.
    \begin{cases} Si & \text{Fg(a)} = F. \implies a \in F. \\ \Rightarrow & \text{otherwise} \end{cases}
                      =) P(q^n - 1) = \int_{POI} e election de d.
```

However,
$$Q^{\ell}-1=0$$
, $Q^{\ell}+1$ depends of $Q^{\ell}-1=0$, $Q^{\ell}+1$ depends the summer Dedectiond,

Proposition $P \neq Z$, $Z = Q(Z_{p})$.

The second of $Q^{\ell}-1=0$ depends of $Q^{\ell}-1=$