I. GÉNÉRALITES OUR LES MOHBRES PREMIERS 4-Definition et exemples. Deft= Soit pEN, p 4,2- pest dit premier si sesseuls dividences dans IN sort 1 etp. Or note & l'ensemble desnombres premises. Ex2=2,3,5,4,11,13,... mais 1 & 3 Prop3 = & ensemble des nombres premiers est intini. Thin 4 = Bezaut - Soienta, b & Z - clow pgad (a, b) = 1 589° I(u,v) & Te to aut bo=1. Thm 5 = Gows Soienta, b, c & Z salbe et an b = salous alc. 2-Décomposition en facteurs premiers. p3 Thm 6= Thm fordemental de l'ascithmétique: Toutentier naturel n > 2 s'écrit de manière unique à 10102 des facteurs près acus la forme n=p". - Pretz ce les praont dec, nombres premises distincts et les di des entires naturels non nuls-Orappelle cette décomposition, la décomposition de non facteur premiers Ex 4: 300 = 2 +x 3x 52 Prop8=8 peg, ac T alous pla ou pra=1. peson or thing arg = temme d'Euclide: Siper et plab alors pla ou plb. Apolo = Soit p & Set 1 5 k x p-1. alou p / (k) Rg 11 = Cola mère à la définition d'anneau factoriet. Zest factoriel App. 4 81s = Produit Eulerien 3(s) = Z 1 = TT 4 3- Repartition des nombres premiera. R-Wp 275-276 Thm 12: Dirichlet; Scient a bEIN to an b= 1 alow hantb nein's contient one infinite dent premious. (admis) Defus. On note Tr(n) = aurdiped, psn3, paux nEN. Thm 14 - Thm des nombres premières: Cadmis) a root avec TI(n) ~ n 2000000

IT CRITERES DE PRIKALITE. 4- Algorithmes Elementaires-Algorithme US: Soit nein ny R. On teste si iln pour i & 172, n-17 266 Rq 16: On peut se contentor de il & Vin. Algorithme 17 Eratosthène: Or vent trouver On 12, ... N & pour in cordain N. Or pose 3, = 12, -, Ny, B2 = pet or fait. Yant que P, ≠0 | P2 ← P2Udmin P, y. P. ← P, \(min P,)INx. ctions Pa = Pn 22, -, Ny 2. In test de primalité. DETI p67 Thm 18 = Fermat = Soit p & P alous Va & T a = a [p]. et VaEZpxa a" = 1 [p]. Test 19: non 'est pas premier condit qu'il est composé) soi il existe a ETI, n [+9 an-1 = I [n]. Or appelle intel a , so ann = x internat de Fermat. Def 20- n'est un nombre de Coumichael si n & P, an-= I [n] pourtout ann= & et an = a [n] pourtouta. Ex 21= 561 est un nombre de Coomichael, c'est le plus pehit. IL CORPS FINIS. y. Anneaux 1/17 et un décatrice d'Euler. Prop 22 = soit n x, 2. The est un corps seen est premier. Or note T/pT = Hp où p &3. Méthode = Soit & Eller , par Bezout ap+bx = 1 => x = b Ex23 = 36 = U7 dans (1/472). Thm 24 Wilson = p>2 est premier ser (p-1)! = -1 [p]. Def 25: Soit 1 72. Or appelle undicatrice d'Euler 4(n)= # (2/12)* Prop 26 = 4(n) = # of KE (1, n), KAn=16. Thomax Euler = Siny 2 - So knn = 1 alous & = 1 [n]. Rg 28 = Ce résultat généralise le l'héorème de Fermat.

GP9

GPS

GP9

G p31

Prop 29 : Si nam= 1 alous (mn)= (m) (cn) esque du lemme china Prop30 = Soit pEB, LEIN (Cpx) = px-px-1 + Dirichber faible Prop31 = pour ny 2 or a n = 2 ((d) 2. Théorie étémentaire des corps finis-Perrin p72 Def 32: Soit Kun corps et 4: Z-sk, morphisme. Le nombre p générateur de l'idéal Merit est appeté la coxactéristique de k. Or a p=0 oup 62. Or le note cour(k) Rg 33: Ich kest fini d'où corchi & P. Prop34 = Soit Kuncorps finite coor (K) = p. Hous IKI=p", Prop35 = Soit kun corps fini, car(k)=p. alous F=k-sk est un automorphisme, appete morphisme de Frabenius. R936 = 81 1/2 Fp, F= ud Fp-Thm 34 = Soit p & P, soit n EINX On pose q= p? . Il existe un corps ha queléments, c'est le corps de décomposition de X9-X sur IFp · K est orique à isomorphisme près- Or le note lig. Thm 38: Legroupe multiplicatif Itg * est cyclique (done isomorphe à la-1) I 3. Casoies dans Fig (q=p"). Persun p74 Def 39: x & Fig est in accorde ser il existe a & Fig to x=a2 Or note Fig2 = ox EFIQ, Ja EFIQ x=a23. et Fig*2 = Fig2 NFig* Kop40= opown p=2, Fg = IFg · paux p>2, or a IFg2 = 9+1 et IFg 2 = 9-1 Prop 41 = 8' p>2, x E IF q = x == 1. Car 42= 81 p> 2, q=p, n EN. -1 e Fq2 => 9= 1 [u] Apo43 = il existe une infinité de nombres premiers de la forme 4m+1-

App 44: Théorème des deux cosorés. Soit pES, pest somme de doux cooccés ser p= 2 oup= 1 [4]. Def 45: Soit p & P. P. P. S. Soit & GIN. Symbole de Legende: Comb or appelle symbole de Legiendre: (2) = { 0 si pla 2 4 si a & Fq2 Prop 46= Formule d'Euler: Soit x EFFp alors (x) = x 2 Thm 472 doi de récipraite quadratique. Bit q∈ P (7)(5)=(-1) 1-1 Ex 48 = (3)=-1: 3 n'est pas un acouré dans 1F47. IV APPLICATIONS I meduchibilité de polynômes 4- Rédection des polynômes modertep, Penin p76-77 Thm49 = Oritere d'Eisenstein - Si P=anx1+-+ 40 E TIX] on appose qu'il existe pEP to · plai pour Ello, n-il 0 p2 xao. Alors Post imoderchible doens DIXI- Sienplus, Pest pomitif, il est inéderchible dems ZIXI-App 50 = soit p & P, XP-1+-+ X+1 est irréduchible su (X). Thm 51 = Gitere de réduction- Si Pan Xn+-+a0 ETIX] P=Pmod p où pEP. 8' an = 0 dens Trp. alors 8° Pest inEductible sur IFp [X], Pest inveductible an QIX] et si enplus Pest primitif alois il est irreductible our TIXI. Ex 52 = P= x3+462 x2+ 2433x-67691 estime buchble 84 Z[X]. (p=2). Rq 53= La réciproque est fausse: X"+ 1 est inveduchible àr 2 (done ar a) mais est reductible surtip, posentaut nombre premier p.

DVLPT

R-W p129-130

Courdon p46

DVCPT

2-Cryptographie = chiffrement RSA- Gourdon p34
Bob et Alice veulent Echanger des messages sons que d'autres
puissent les live- tlice choisit un nombre n=p9 où p, q E p p = q
On a U(n)= (p-1)(q-1) Ble prend d EIN tq d N U(n)= = 1
et c l'inverse de d'indulo U(n). Coalcula ble grâce à l'algorithme
de Bézout). Ble publie la clé publique (n, c) mais grande
secret d-Bob qui desne leu envoyer une séquence de nombres
m, en leu envoie m, mod n
tlice calcule alore m; cd = m; [n].

Rq = Les nombres premiers pet q doivent être choisis grands pour rende impossible la factorisation : de l'ordre de los chiffres L'application g: 2/17 est la forchior de chiffrement

et f: 7/1/7 - 7/1/2 la forction de déchiffrement.

La sécurité de ce système repose ar le fait que conceisant la clé publique, il est très difficile de déterminer d. En fait tout le monde pout chiffrer mais seuls ceux conceissant la clé serrète de pouvent déchifrer.

√ à mettre en fin de I 1).

D= theorie des groupes = p-groupes + thm de bylow

Theorie des groupes

4-p-groupes
2-thm de Sylow
Calais.

à a voir oss