```
商群, 同态定理,有限循环群
                    回顾商群的定义
               对群G, H \triangleleft G, G/H:= faH: a \in G} 命题 (G/H): \uparrow 的成群 其中: 是G的分集之间的乘法 (\gammat A \subseteq G, B \subseteq G, A'B:=fab: a \in A, b \in B)
                     并且 (1) Ya,b∈G, (aH)·(bH)=(ab)H.
                         121 H为公元. 即 Ha CG. (aH)·H=H·(aH)=aH,
                         (3) Ya = G, CTH HOHES 连元.
                         (4) 戾义 TH: G→ G/H. Ya∈G, TH(a):=aH.
                             则不是G到G/H的同态,且为满同态.
                 · 乙规3群的一个性质、
                   リH < G > H·H=H (对-般的3群)
                   2) H O G > Hae G, 有aH=Ha (这也是正规分群的一元安全件)
                              YASG,有AH=HA. (対正规3群)
                Pf: 1) H·H= (ab·a EH, b EH) 由村市性知H·H SH.
                       又由eSH. 故VheH,有h=eheH·H⇒HSH·H.
                        お H:H=H
                    2) 以记第1条. 对aeG,有以eH,al = ah(a-1a)=(aha-1)a
                       BH d G, knaha-1∈H. to2(aha-1)a ∈Ha
                       taaHsHa.同盟有HasaH. taaH=Ha
                 回到上述印题的沙明:
                  1) (aH)(bH) = a(Hb)H = a(bH)H = (ab)(HH) = (ab)H
                        实际上是集合.集合,有结合律,
                  2) H(aH) = (aH)H = a(HH) = aH
                  3) (a-H) (aH) = (aH) (a-H) = a(Ha-1)H = a(a-H) H=H.
                 4) ∀a,b∈G, Ppi2: TH(ab)= TH(a) TH(b)
                                (ab)H=(aH)(bH). 由(1) 为与该文成立。
                   满国态是显微的。
                   机: Th (a)=H 	 aH=H 	 a∈H.
            内态定理.
               四顾同春韵定义:对群G.L.f:GoL为同态,考f(ab)=f(a)f(b). HaibeG.
                              Ker(f):= { a < G; f(a) = e }
                              我们已经知道 Ker(f) □ G.
         同态定理·设G,L为群.f:G→L为同态. 记H:=Ker(f).则有:
                  1) ∀a,b+G, aH= bH ( f(a) = f(b).
                 7分下定文4: G/H→L. Va∈G, 4(aH):=f(a).
                     则y是单同态.且 ran(y)=ran(f).
              借助这个过程,我们总可以格一个同态更为一个单同态,进而得到一个同构。
                   则中是G/H到ran(f) 55群同构,即G/H \cong ran(f) \leq L.
              Fact.
(1) ASG, Rif(A) = Sf(a) a EA }, 且f(A) EL
                  (y 72 BSL, な) f'(B)={aeG: f(a) EB} < C (百行江州).
            同态定理的证例
              1) 若有 aH = bH. 刚 = A < H,使得 a= bh
                iz意 le Ker(f). 有f(a)=f(bl)=f(b)f(l)=f(b)e=f(b)
               来有f(a)=f(b). |a|e=f(a)^{-1}f(b)=f(a^{-1})f(b)=f(a^{-1})
                  tz a-16 ∈ H. Rp aH = &H.
                      (日上6H, 使b=ah, 知 bH=ahH=aH)
                      (当然,也可以理好为 a~b⇒属于同一等价类,即答集相同)
              2)首先,经证中的定义是可行的。
                 即对a,beG,aH=AH,有f(a)=f(b)(运就是1)
                再证4是同态. Ya,bea, 叙证 q((aH)(bH))= γ(aH) γ(bH)
                                      Prize \varphi(ab)H = f(a)f(b)
                                       Ppiz f(ab) = f(a)f(b)
                             ゆf是同态知止式成立.
                面证中是单同态. 对α,beG, φ(aH)=φ(bH), 在处证aH=bH.
                        φ(aH)=φ(bH)=) f(a)=f(b) (1) aH=bH
               45大像集相同是显然的.
          以下的交换图是该结果的一个直观表示。
                                 J= 4. Th
                GH
           同态定理的一个例子
        考虑群(区,+)和16区+
           f: (Zi+) -> (fo,1,..., n-1}; +mod n)
               Ha ← Z, f(a) := a /n.
             容易看出于是一个满同态
          H:=Ker(f):= [a=2;f(a)=0]= {gu;g=2]
             G/H = { o...., n-1}
实际上是模 n的所有剩余类构成的集合.
        设公为有限循环群, | A| = n. 多为G的生成元.
                           (BpG=<g>:={gi; i ~ Z}
                                    = \{g^i; i = 0, 1, ..., n-1\}
      我们接下来考虑G的多群.
        (1)沒de Zt, d/n, H:=<gd>. 別H=G, 且/H/= nd
              里有 H= {yeq; ya=1}
       12) 改H < G, R) =d < Zt, d|n 且H=<gd>.
       Pf: (2) to Lagrange Thm., 有 | H | | G|. 可设 | H | = 内.
              it I := [i=N; gieH]
             由: VinjeI,有giti=gi.gieH, RpitjeH
                  ∀ι, j∈ I. i<j. 有gj-i=gj.(g')-1∈H. Ppj-i∈H
               12 Week 2中的3 结论, 可知了= {nd | ne N}, ヨde Zt
               故原命题成立
             b | \langle g \rangle | = n 有 o \langle g \rangle = n. 我们希望证 o \langle g^d \rangle = \frac{n}{d}
              一方面,(g^d)^{\frac{1}{d}} = g^n = e
               另一方面, Hit Ti, (gdji=e >> gdi=e
                                    = n/di
              is D(gd) = \frac{n}{d} \Rightarrow |H| = \frac{n}{d}
   \int_{0}^{\frac{h}{d}} = (g^{id})^{\frac{1}{d}} = g^{ni} = e
   另一方面,但取yeq,y中=e. 由yeq有y=gi, 习ie N
即gig=e. 由o(g)=n
               有 n in > d i > y = gi = (gd) d e < gd>
  思考题: 1720(g)=n d+Z+, d|n. Pilo(gd)=计
         7fk\in 2i, o(g^k) = \frac{n}{gcd(k,n)}
2) \langle g^k \rangle = \langle g^{cd(k,n)} \rangle.
   置换群
定义·对集合X, Sym(X):={σ|σ: X→X 为双射}
      别(Sym(X);。)构成群.其中。为映射的复合运算。(g·f)(x):=g(fan)。
        称为X上的对称群. 其3群称为X上的置换群,对 N=n. 也可能Sym(X)记作Sn.
 容易经证Sym(x)的封闭性、结合律、云之——Idx. 连元——这映射.
    术数学史上,"群"的概念最早被引入时是多项式极的置换群引入的.
    "群"的抽象定义此后逐步提取而出的
Week4引入的Cayley Thm.,格一般的抽象的群5其上的置换群联系在一起
一些简单的置换(我们期望用一些简单的置换表层的更复杂的)
  文技(ij) オ iex, jex, i+j. \sigma(i)=i.\sigma(j)=j.\sigma(l)=l. H + ij.
三轮换(ijik) ijkeX两两部。\sigma(i)=j.\sigma(j)=k, \sigma(k)=i.\sigma(k)=e. U=1ijk
m 花枝 (a, az,..., am) a,..., ame × rあかい) (ai)=ait! (=1,2,..., m. (ななるit=a)
                                (1)=1. l+ {a,..., am}
個多
    Q = (2,3,1,5,4). \beta = (1,3,4,5,2)
  计算d·\beta= (2,1,5,4,3)
      Box = (3,4,1,2,5)
       \alpha^{-1} = (3, 1, 2, 5, 4)
```