1、群的直和

最初起:G., Gz复群,考虑G.xGz,H.Ca.,bi),(az.bz),定义(a.,b)(az,bz)=(a.az,b)bz) 在该运算下形成群与1田Gz

运模构造的群,不难强证 G、坠G10部4G10G2, 我们在将-般群G分解为直和时,转而先考察正规分群

定理1: 沒N..N.... Ns是群 G的正规子群 ,若(1) G=N...Ns . (2) ∀x ∈G . ∃x ∈Ni , x= x1...x1且表示唯一 , 凡 G ≦N.@·~·· @Ns

(2) 可模为 (2) 单位建筑地 (2) Ni N (Ni··· Ni·· Ni··· Ns) = ses. i=112···· S

我同考察有限試験群 G. IGI=n=ping , 全合:为 G的 Sylowpi子群 , G是Abel → Gi 正規 → Gi 唯一 由拉格朗日. Gi由所有所为 p的 is 程的元素 构成 → Gi N (Gi… GinGin… Gs)=ダ (用所区分で同議) → Gi… Gs 竺 Gi 田… 田 Gs , 由 IGi 田… 田 Gs |= n 且 Gi… Gs ⊆ G

得到 G= Gi 田… 田 Gs (所有的有限 Abel 群均可分解 为若干p 群的直和)

2.可解群

我们用递降子群到到画有限可解群 考虑群 G=G", G"") 是G"的换位子群 = ?abor[a·b e G"], 容易得 G"" a G")
且G""/G") 是Abel群 (换位子群到画3 G能有知 Abel) 对选降子群到 GDG" DG" DG" D... DG" D... 当日是有限群时,
若习k使G"=G"" = G"" = Fe? 则称G不可解, 若习k使G" = Fe? 称 G 可解

建理2 G可解等价于存在G=GoDGID --- DGs=Se3 且 bi, Gi/Gil 可主换 (key: G"> GK, 利用 bnag, G/N主换 13 G"<N)

远理3 有限群 G可解等价于存在 G= GoDG1 D… DGs=fe?, 且 ∀i, Gi/Gi+1 都是素数阶的循环群,其中s= s2cn)

Key:在这理2基础上, 尽可能向与少Girl 中校正规子群, 使Gil/Girl 成为交换的单群即素数所循环群(生成群非知即G)

3.群的国内构群

远义:一个群到自身的问构映射称为自同构映射,构成3群 Aut(G)

一个群G 其轭作用到自身,不同 ca构成3 Inn (G) 为内自同构群, ca=e 的元素恰为2(G)元素,

放Z(G) 4G且 G/Z(G) ¥Inn(G)

这理 Inn (G) a Aut (G),并称Aut(G)/Inn (G)为G的外国内构群

这理 Z(G)= se } => Z(Aut(G)) = se }

4. 若尔当一赫尔德、定理

远义:G的有限逆阵子群引 G=GoDGIDG2…DGr=8e} 称为次正规子群到,特别地,当Gin/Gi和是单群时,称为合成群34,其中 非单位因子群的个数称为该群到的长度

在可解群中我们得到: ci) 有限可解群有含成群训,因子群均为素数阶循环群,反之亦成立 ——)胜有

(11) 有限可解群任-无重复顶的合成群队的因子群组不计次序仅由的唯一确定 -> 所有有限群女性

艺尔当一 融尔德定理:有限群 G的 任意,两个无重复吸的合成群引有相同长度且因子群组在不计次序下对应同构。

