2. (a) 投行(n-m)分离的时间信题间的正支规范基,其中n,m取整数,假定中(n) 至了 (e)w),试 亚明: 更(e)w)= 1 D)设fp(t-m)p-的数时间能验间针顶规键,其中n取整数,假定例,还更(w),试证明; 5 | \$[w+27k)|2=1 解的以多的(a-m)引着散时间能空间x时或规范基于是 \f(n)ex,有f(n)=扁Fm中(n-m) い fp(化-m)引为正文规范慧, 囗| Fm=<f(n),φ(n-m)> 柳岭分析: ``p(n)上了更leiw), 则p(n-m)上Eejwm b(eiw),从确f(n)的障碍 变换为: 讲题是:\`\$\$n-m)强政规键,根据帕斯尔这理<ff>= 青|f(n)| = 高|Fm|2 〒|fin:|= 対な|Heiw)|dw=対なる[新Fme-jwm][新春ejw][新春ejw]ではw] = 为了(ejw) = FmFiejw(m-i)dw 規制 故及無行をjw/m-t)dw=新/m/2= 表f(n)/2= 表f(Freiw)/2dw U) 、fort-m) 对在线时间信题间X的证效规范度,于是 \f(t) \in X 有f(t) = 斋 Fm (t+m) 協協所: このけとこの(w), 回の(t-m) Es e jumgrw), 从即作的降里叶安根为: F(w) = 系 Fme jumgrw) 计比较:: SE(t-m)强磁规范,根据帕斯印度超<f.f>= If II = Job Ift) Idt = 型点的侧脑 引性を2: (z) (w)]を1 (w)] dw= 対 (w)] [= jwib(w)] dw

则过二叔(又至1001年)200(H)201)2条至于mFie - j(m-i)(V+229)dV 全心=V+2スタ,其中V=ス,ス,且ガーのハ+の. ⇒産の10(m+2スタ)|>=1 取 産の10(m+2スト)|>=1

方、地方思方程Ax=b,其中A=(Qij)nxm为nxm时产知实矩阵,假定n≥m且A线性形成,此为的维己知到何量,由此和 用常称义=(ATA)TATb为的程Ax=b的最小=来法解,式中上标"T表示转置,试用框架理论推导此解。 解:由题识件(to: KERM, be RM. 全在=(Qi, Qiz, Qiz, Qiz, ..., Qim) Ti=1,2,...,n 由敌我性无关,故A的供为m,和A的行何是组线性相关。;fai3何是组线性相关。 则由积于可得。bj=可不= <定,可>,j=1,...,n · 与产数中的包括中,则问题转移:已知了了,人及,可>水火、 D这就类似于框架理论中求递出的问题,即如框架fyngnep,<f,Yn>nep,水子P33 处, V*Vf=0时,必有f=0.,故数及法则V*V的映射为鲜的勒射。 ロ当なe Ingulat, (v*V) \tilde{V} - $Vf = V^*Uf = V^*UY$ ⇒ $\tilde{V}^{\dagger}x = f$, $Vf = \chi$ 构选辑子 Ũ+=(V*V)+U*. 当XE Ing Vi时,对于好EXIX为希尔伯特努可放松机到路流声,有 <V*x,f>=<x, Vf>=0 => X工Vf 时的任意性,有U*4=0。 : (v*v) ~-1x=0. 紀存(V*U) Ũ*V=U*X,由此存 Ũ*=(V*U)*)U*. 此即为所要求的批选 群又对任意 (维的句里之, 必有: 〈文, 必〉= 盖 zi Wi*= 之i* 以中(办私) 和《双,了》=可H(A中)=《好》中》=《中,科学》 、A与AH至为件的有字子. 对实矩阵而言, AH=AT。在AH=b无解释件,设AX=b+e,则从=(ATA) TATb,易证:AX-b=0, (主方 ·、Ax=b的最小二種法解子为 X=(ATA) TATD &: <f, >n>= Uf · V=[4,1/2, ..., 4n]" : A=U 8: < AR, J'>=< x, J'A) : A(充乎)= AH(X(乎) in A = (AH)* : x=(A*A)-1A*b=(AHA)-1AHb=(ATA)+ATb

长设定以了内积的信息空间X=EUS,且ENS=中,其中味识坚集。通常可以将E和S分别视为X误差子空间和闭线性信号)3空间。保定在进测量得到X,,及EX,请确定最佳线性思波器被发及,及,。 使思波器的输出Q,X,+Q,及与S中某个给定的信号S的距离最短。

2 Y=UMYSx = (1,12) T

$$\Rightarrow \beta = \sum_{i=1}^{n} U^{m} Y_{SX} \Rightarrow \alpha = U \beta = U \cdot \sum_{i=1}^{n} U^{m} \cdot Y_{SX} = R_{n}^{-1} \cdot Y_{SX}$$

$$\Rightarrow 0_1 = ||\chi_2||^2 < S, \chi_1 > - < S_2, \chi_2 > < \chi_1, \chi_1 >$$

$$Q_2 = ||\chi_1||^2 < S, \chi_2 > - < S, \chi_1 > < \chi_1, \chi_2 >$$

如果 $\{a_n\}$ 为正文规范基。 $a_1=\langle s, \chi_1 \rangle$, $\alpha = \langle s, \chi_2 \rangle$ 如果 $\{a_n\}$ 对正文规范集。 $a_1=||\chi_2||^2\langle s, \chi_1 \rangle - \langle s, \chi_2 \rangle\langle \chi_2, \chi_1 \rangle$ $\alpha = ||\chi_1||^2\langle s, \chi_2 \rangle - \langle s, \chi_1 \rangle\langle \chi_1, \chi_2 \rangle$ 3.若f中于3和40;13是信息空间×的对偶基,也就是<0i,分>=8(i-j),这里8(n)表示单位离极对出信号,过于11日间 2016年11日间 试证明:X中的任意信号f和g有分,g>=至<f,如><g,分;>,这里上注本示林市沿隻东辖 解: "frighter 300 对他港,则对于 bfex, friet表示为: 是是 f= 是Fili 厚唯一性可以将f和Fi视为一对变换对,记作fesF,其中的转换为f=至File 又:「pij和foipyy個基,叫正收换为Fi=<f,如>,则:f={<f,如>Oi <f,9>=<\f,\phi\phi\phi,\fills\ 册的多种的多对传,那<的历>=8(i-j)={0 计 刚上式: 今,9>= 景 <f,吃><g,0;>*<吃,以;>*= 至<f,中;><g,0;>* 综上何述,X咁隐信号f和g,有<f,g>=><f,如><g,Oi* 6.苦收度实图函数,且C=Jow-1y(w)dw<oo,请证明:对Yft)EZiR)={ft>[Josfit)Pdt<oo}有. ft)=亡sowfitis) so 其中Wf(u,s)=sofition YI = Not, YIt) 平 Yiw). 证明:假设针成,即fit)=亡sowfit,s) 兹,则yft,s)=sofit) · 以下言)d t=ft) 》 the wfit, s) ← Nsf((m)· y)*(sw) ATH fit) = = = 50 = 50 fin) NS y (SW) eint dw ds = 500 \$ fin) ejutdu & 500 pt (sw) ds : 以見实偶小波, : (y^{*}(sw)= y^{*}(sw) Jo Wisw) ds = Jo Visw) ds = Jow Visw) ds = Jo Visw) d(sw) 25W=1 (0 VW) on $f(t) = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{1}{2} \int_{-$ = J-0 = flw) printdw