東南大學

毕业设计(论文)报告

题 目

大规模 MIMO 的检测与估计

			,	
信息科学与	5工程学院_ 院(系	()信息工程	专	<u>ग</u>
学 号		04015124		
学生姓名		郑奕飞		
指导教师		孙晨		
顾问老师		王闻今		
起讫日期	2019 生	拝1月─2019年6月		
设计地点	<u>.</u>	无线谷 1405 室		

东南大学毕业(设计)论文独创性声明

	本人	声明所	呈交同	的毕业	2(设计	一) 说	文是	我个力	人在長	异师指	千寻	び进行	了的研	F 究工	作及	取得	的研
究成	、果。	尽我所	知, [除了文	口特别	加し	人标注	和致证	射的地	也方外。	,	文中	不包	1含其	他人	已经	发表
或撰	写过	的研究	成果,	,也不	包含为	7获得]东南	大学	或其它	Z教育	机杉	的的等	色位或	证 书	而使	用过	的材
料。	与我	一同工	作的	同志太	本研究	化所值	故的任	何贡繭		2在论	文中	作了	了明确	的说	明并	表示	了谢
意。																	

作者签名:	
日期:	

东南大学毕业(设计)论文使用授权声明

东南大学有权保留本人所送交毕业(设计)论文的复印件和电子文档,可以采用影印、缩印或其他复制手段保存论文。本人电子文档的内容和纸质论文的内容相一致。除在保密期内的保密论文外,允许论文被查阅和借阅,可以公布(包括刊登)论文的全部或部分内容。论文的公布(包括刊登)授权东南大学教务处办理。

作者签名:	
导师签名:	
日期:	

大规模 MIMO 的检测与估计

04015124 郑奕飞

指导教师 孙晨

摘 要

待定

关键词: 关键词

Detection and Estimation of Massive MIMO System

04015124 Yifei Zheng Advisor Chen Sun

Abstract

待定

KEY WORDS: KEY Word

目 录

摘要·]
Abstrac	t	IJ
第一章 1.1 1.2 1.3	绪论 研究背景 大规模 MIMO 检测与估计 本文工作与章节安排	1
第二章 2.1 2.2 2.3 2.4 2.5		6 7 10 11 13
第三章 3.1 3.2 3.3 3.4 3.5 3.6	基于 MMSE 接收机复杂度优化1引言1系统模型1MMSE 接收机原理及仿真1QR 分解方法2低复杂度的 MMSE 接收机2本章小结2	16 16 18 20
第四章 4.1 4.2 4.3 4.4 4.5	基于 PE 接收机及复杂度优化3引言3PE 接收机原理及仿真3算子自由度原理3低复杂度的 PE 接收机3本章小结4	30 30 37
第五章 5.1 5.2	总结与展望 4 全文总结 4 后续工作 4	42

第一章 绪论

1.1 研究背景

由于智能设备,移动设备广泛使用以及实现 M2M 通信的目标,全球移动通信网络所需要传输的数据量猛增。并且目前的设计受制于通信频谱的不足。为了解决通信的数据量猛增以及低损的频谱波段的不足的问题,所以考虑使用大规模多输入多输出传输技术 (LS-MIMO large-scale Multiple Input Multiple output)。并且第五代通信系统也致力于研究大规模 MIMO 的技术,所以 5G 相关的基础技术很多也是和大规模 MIMO 相关的。

并且目前的毫米波发展导致传输相同的距离需要更高的功率或者比 3G/4G 更多的基站,此时我们也需要大规模 MIMO 的发展来建立适合小蜂窝的网络结构。

大规模 MIMO 系统影响接收信号强度主要的原因是多径传输,多普勒影响,空间特性的影响。多径的影响主要是发送端和接收端之间的有许多不同的传输路径,多普勒影响主要是移动的发送端或者接收端带来的频率偏移,大规模 MIMO 天线带来的波束指向性会带了空间特性。而与传统的 MIMO 不同的是大规模 MIMO 有一些特别的性质,包括更有利的发射状态,发射角特性,球形波阵面假设和空间不稳定特征。目前的大规模 MIMO 信道测量方式主要是利用宽带高同步率的收发机,进行大量的数据传输得到信道参数。并且针对不同情况进行不同的天线设置。目前的信道测试基本上以 6GHz 以下的频带进行测试,从而验证了大规模 MIMO 的特别性质。而信道建模的主要分为数据模型和确定性模型。数据模型主要分为基于相关的随机模型和基于几何的随机模型,对于大规模 MIMO 基于几何的随机模型要更适合一些。而未来大规模 MIMO 信道建模的研究方向要考虑之前提到的大规模 MIMO 相对于传统 MIMO 的特性,并且需要结合第五代移动通信采用的核心技术。

大规模 MIMO 检测是大规模 MIMO 技术的一部分,并且是基础功能。大规模 MIMO 检测目前主要使用的是最小均方误差估计 (MMSE 检测) 技术,其很大的问题是 MMSE 检测的复杂度。一般 MMSE 对于大规模 MIMO 系统复杂度是相当大的,计算复杂度过大带来的问题是对于硬件的计算能力和计算时延有一定的要求,而想进一步的减少硬件和时间的开销就要求减少 MMSE 检测的复杂度或者是研究出接近 MMSE 性能的其他检测算法。选题的研究方向主要就是研究低复杂度的检测算法,并且通过建立大规模 MIMO 空间信道模型验证其正确性。

1.2 大规模 MIMO 检测与估计

在过去五十年对于 MIMO 系统的检测估计做过很多研究。大规模 MIMO 的主要影响传输效果的原因是共通道干扰 (CCI),而共通道干扰在 MIMO 中主要体现在符号间干扰 (ISI),通道间干扰 (ICI),天线间干扰 (IAI),多用户干扰 (MUI),多接入干扰 (MAI),多流干扰 (MSI)

等等。而需要大规模 MIMO 检测的主要原因是输入信道不是相互正交,输出就会有相互干扰的情况。而应用模型主要有三种,单用户多天线 MIMO 的模型 (singer-user SDM-MIMO),多用户用户单天线的 MIMO 模型,多用户多天线的 MIMO 模型。同时目前考虑了多种不同的大规模 MIMO 系统模型,线性无记忆 MIMO 系统,离散保留记忆 MIMO 系统,实数 MIMO 系统,实数 MIMO 系统,复数 MIMO 系统。前面两种模型都包含有时域和频域,后面两种系统讨论的主要是系统实现的优劣。实数 MIMO 系统具有实数阵规模小,操作自由,复数 MIMO 系统具有适应多种调制方式,硬件实现简单以及在某些情况下信道容量会比实数 MIMO 系统要大。

目前用于大规模 MIMO 检测的算法有很多不同种,大部分都属于最小方差估计,其中包 括最适 MIMO 检测, 经典的线性 MIMO 检测, 基于减少干扰的 MIMO 检测, 基于树状搜索的 MIMO 检测, 降维 MIMO 检测 (LR), 概率数据互联 MIMO 检测 (PDA), 基于半点松弛编程的 MIMO 检测。最适 MIMO 检测最先指的是 ML 接收机,之后几年的研究讨论了 ML, MAP 等 估计算法的最优标准最终线性 MMSE 接收机确定为最优的接收机,从而也引出了关于 MMSE 的计算复杂度的问题。线性 MIMO 接收机又分为匹配滤波接收机,零干扰接收机,MMSE 接 收机,其他线性接收机。加性干扰去除 MIMO 接收机是一个非线性的接收机,效果会比线性 MIMO 接收机要好,而且根据不同的性质可以有很多种变种形式,性能较好的有 successive interference cancellation(SIC) 接收机,parallel interference cancellation(PIC) 接收机,multistage interference cancellation(MIC) 接收机,decision-feedback 接收机 (DFD)。这种接收机主要问题 是如果接收信号较大,会出现错误传输的问题,更适合只需要较小信号的用户。基于树状搜 索的 MIMO 接收机是目前研究多天线接收机的流行方向,其主要优势在于在降低接收机计 算复杂度的时候可以逼近甚至达到 ML 接收机的效果。Lattice-Reduction(LR) 接收机是基于经 典的几何学和群论推导出的 lattice 定义的 MIMO 接收机。其一般被用来和其他 MIMO 算法 结合,通过优化 MIMO 接收机的信道矩阵优化 MIMO 检测算法。概率数据互联 MIMO 检测 (PDA)MIMO 检测, PDA 滤波技术是被 Bar-Shalom 在 1975 为了研究在干扰严重的环境下测 量结果无法定标和结果错误时追踪和监控目标问题提出来的。此方法本来主要是用来研究雷 达追踪目标的功能来实现的。SDM 接收机同样是为了对抗复杂环境以及降低复杂度并且取得 很好的效果而提出的 MIMO 接收机。

大规模 MIMO 检测继 Marzetta 的开创性工作之后,LS-MIMO 系统已经成为一个热门的研究课题。然而,在检测方面,一些早期的研究从大系统分析或渐进性能分析的角度探讨了这个问题。LS-MIMO 系统的概念可以看作是无线通信和信号处理领域的一种范式转变。在这种大维背景下,MIMO 检测问题变得更加具有挑战性和重要性。在相关文献调查中,在线性信道上低复杂度的影响缓解可以通过使用随机矩阵理论的收敛结果可以解决优化问题。可以使用自由概率理论对 MMSE 检测器进行优化,使计算复杂度降低。可以用预先算好的信道矩阵和多项式等式对上行接收机进行优化,并且可以获得相近的检测效果。可以利用牛顿迭代法对大规模 MIMO 接收机进行优化。同时可以利用基于坐标下降的算法对上行大规模 MIMO 接收机进行优化。

1.3 本文工作与章节安排

第二章 大规模 MIMO 信道模型

2.1 引言

无线通信系统的性能取决于无线信道环境,无线信道系统学习与研究都需要合适的无线信道作为基础。无线通信信道主要描述的是无线电波从发送端传播到接收端的过程。无线通信的主要问题在于无线电波传播的过程中,无线电波会收到传播路径中物体的反射、衍射、绕射和散射。反射是指无线电波遇到相对于波长来说很大的物体表面时传播方向发生改变的物理现象,衍射是指无线电波遇到狭缝、小孔时偏离原来直线传播的物理现象,绕射是指无线电波绕过障碍物向前传播的物理现象,散射是指无线电波遇到不光滑表面时扩散传播的物理现象。为便于表述,常把对无线电波传播产生反射、衍射、绕射和散射的各类物体,统称为散射体。相应地,各非直射传播路径均称为散射路径。而对这部分传输过程以及其他原因所对信号产生的影响对其进行数学建模,具有其特征的数学模型就可以称为是无线信道。

无线信道的一个特有的特征是衰落,同样也是信道讨论的关键。经过无线信道传播的信号,其幅度随时间和频率变化。信号的衰落分为大尺度衰落和小尺度衰落。大尺度衰落包括与传播距离有关的路径损耗和大障碍物引起的阴影衰落,小尺度衰落是多径信号叠加和移动台移动引起的信号快速起伏变化。一般会将这两个特征分别进行数学建模,根据研究目标不同,对两种衰落的建模细致程度也会不一样。而本文讨论的大规模 MIMO 信道还会涉及到 MIMO 天线阵列对信号传输造成的影响和大规模阵列与普通 MIMO 信道的不同。

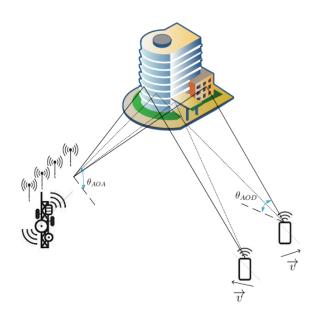


图 2.1 MIMO 场景示意图

2.2 MIMO 信道物理模型

本论文考虑的是大规模 MIMO 模型的上行信道,所以本文 MIMO 模型考虑为固定基站,配备 N_R 根天线,移动用户终端配备 N_T 根天线,其移动以 \overrightarrow{v} 表示。而城市中信道模型主要考虑的是信号传输在其中的多径情况,信号经过不同的物体表面会出现发射吸收等情况,导致最后到达接收端出现衰落,时延和相位变化。并且考虑到用户终端是移动的,会产生不同径上不同程度上的多普勒频偏。并且 MIMO 模型与一般的 SISO 模型不相同的地方在于天线阵列会提供天线阵列带来的发射和接收增益,所以我们可以将信道模型写为如下形式

$$h_{n_R,n_T,p}(t) = \sum_{q=1}^{Q_p} u_{n_R,p,q} h_{p,q}(t) w_{n_T,p,q}$$
(2.1)

其中,式(2.2)意义是信道多径带来的信道响应,式(2.3)(2.4)意义是天线阵列带来的信道响应

$$h_{p,q}(t) = \alpha_{LNA} \beta \alpha_{PA} a_{p,q} e^{j(2\pi(v_{p,q}t - f_c \tau_{p,q} - v_{p,q} \tau_{p,q}) + \phi_{p,q})}$$
(2.2)

$$w_{n_T,p,q} = \exp(-j2\pi \frac{d_{n_T}}{\lambda}\sin\theta_{p,q,AOD})$$
 (2.3)

$$u_{n_R,p,q} = \exp(-j2\pi \frac{d_{n_R}}{\lambda} \sin \theta_{p,q,AOA})$$
 (2.4)

以下主要讨论的是信道小尺度衰落的特征, $v_{p,q}$ 为多普勒频移 $v_{p,q} = \frac{v}{\lambda}\cos\theta_{v,p,q}$ 为用户端移动带来的影响 $\phi_{p,q}$ 为相位变化。式 (2.2) 中 $a_{p,q}$ 为相位信号幅度衰减, $\tau_{p,q}$ 为传播带来的时延,其中时延拓展一般分为最大时延拓展和均方根时延拓展,最大时延拓展定义为最大时延径和最小时延径的时延差,均方根时延拓展分别定义为

$$\sigma_{\tau} = \sqrt{\frac{\sum_{p=1}^{P} (\tau_p - \overline{\tau}) P(\tau_p)}{\sum_{p=1}^{P} P(\tau_p)}}$$
(2.5)

其中,

$$\bar{\tau} = \frac{\sum_{p=1}^{P} \tau_p P(\tau_p)}{\sum_{p=1}^{P} P(\tau_p)}$$
 (2.6)

通常因为不同径距离不同而带来的通过时间的差异,所以一般时延拓展一般多会考虑时延的 统计特性。

用 β 来表示大尺度衰落,大尺度衰落一方面指的是接收信号功率随着距离的减少,被称为路径损耗,另一方面指的是接收信号功率由于阴影造成的随机衰减,被称为随机衰落。结合两种主要大尺度衰落,一般为了方便计算可以简单的建模为,单位为分贝

$$\beta = 10\log_{10} K - 10\gamma \log_{10} \frac{d}{d_0} - \psi_{dB}$$
(2.7)

其中,K是一个常系数,由天线的固有性质决定。 d_0 为天线远场的参考距离,d 为收发端之间的距离, ψ_{dB} 是零均值,方差为 $\sigma_{\psi_{dB}}$ 的高斯变量。即 $10\log_{10}K$ 为天线的增益, $10\gamma\log_{10}$ 为路径距离带来的影响,研究表明随着路径的增长,路径损耗趋势成指数级,而一般认为在系统定义的远场距离之外才呈现这样的性质,在远场距离之内的一般不考虑这种建模方式, γ 一般是考虑载波的频率和天线高度所得出的, ψ_{dB} 即为随机衰落,主要是由于阴影衰落的带来的,一般建模为 \log -normal 模型

$$p(\psi) = \frac{\xi}{\sqrt{2\pi}\sigma_{\psi_{AP}\psi}} \exp\left(-\frac{(10\log_1 0\psi - \mu_{\psi})^2}{2\sigma_{\psi_{AP}}^2}\right), \quad \psi > 0$$
 (2.8)

而如上面所述,一般单位设置为 dB,则改写为下式,并一般以其的高斯分布表示

$$p(\psi) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma_{\psi_{dB}}} \exp\left(-\frac{(\psi_{dB} - \mu_{\psi})^2}{2\sigma_{\psi_{dB}}^2}\right), \quad \psi > 0$$
 (2.9)

此外,有些考虑视界传输信道 (LOS) 会将大尺度建模为自由空间传输路损模型。

式 (2.3)(2.4) 代表的天线阵列信道响应,其中, d_{n_T} 表示第 n_T 根发送天线与第一根发射天线的距离, d_{n_R} 表示第 n_R 根接收天线与第一根接收天线的距离。 $\theta_{p,q,AOD}$ 表示的是第 \mathbf{p} 径的第 \mathbf{q} 个子径的离开角, $\theta_{p,q,AOD}$ 表示的是第 \mathbf{p} 径的第 \mathbf{q} 个子径的到达角。因为基站侧天线阵列天线间隔会导致天线接收到的数据相位上的不同,导致接收天线具有一定的方向性,同理可以推导至发射端以及发射天线,在这种情况下到达角 $\theta_{p,q,AOD}$ 和离开角 $\theta_{p,q,AOD}$ 会比较重要。

对于式 (2.2) 代表的多径衰落,在不考虑阵列增益时 $h_{n_R,n_T,p}(t)$ 是很多个子径之和,子径可以由服从均匀分布的复数表示,这里的 Q_p 是比较大,所以一般将 $h_p(t)$ 考虑建模为两种信道模型。一种是不考虑直达径的瑞利衰落信道,这里讲 $h_p(t)$ 建模为均值为零,方差为 σ_p^2 的复高斯分布随机变量。同时,因为是经过不同的散射体,各径之间相互独立,对于不同的 p_1 和 p_2 , h_{p_1} 和 h_{p_2} 是统计独立的。另一种是考虑直达径的瑞信衰落信道,即第一个径包括直达径, h_1 建模为均值非零的复高斯随机变量,幅值满足瑞信分布。在 MIMO 模型中因为需要考虑阵列带来的接收和发送增益,所以还需要考虑信道模型中的阵列向量响应。

P径的信道的矩阵形式如下

$$\mathbf{H}_{p}(t) = \begin{bmatrix} h_{1,1,p}(t) & h_{1,2,p}(t) & \dots & h_{1,N_{T},p}(t) \\ h_{2,1,p}(t) & h_{2,2,p}(t) & \dots & h_{2,N_{T},p}(t) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ h_{N_{R},1,p}(t) & h_{N_{R},2,p}(t) & \dots & h_{N_{R},N_{T},p}(t) \end{bmatrix}$$
(2.10)

由此,信道矩阵表示为

$$\mathbf{H}(t,\tau) = \sum_{p=1}^{P} \mathbf{H}_p(t)\delta(\tau - \tau_p)$$
 (2.11)

写成矩阵形式为

$$\mathbf{H}(t) = \begin{bmatrix} \sum_{p=1}^{P} h_{1,1,p}(t) & \sum_{p=1}^{P} h_{1,2,p}(t) & \dots & \sum_{p=1}^{P} h_{1,N_{T},p}(t) \\ \sum_{p=1}^{P} h_{2,1,p}(t) & \sum_{p=1}^{P} h_{2,2,p}(t) & \dots & \sum_{p=1}^{P} h_{2,N_{T},p}(t) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{p=1}^{P} h_{N_{R},1,p}(t) & \sum_{p=1}^{P} h_{N_{R},2,p}(t) & \dots & \sum_{p=1}^{P} h_{N_{R},N_{T},p}(t) \end{bmatrix}$$
(2.12)

本论文讨论的是窄带信号,但是需要注意的是,在考虑宽带情况下,信道都具有具有时间选择性和频率选择性。除此以外,MIMO 信道还具有空域选择性,这一特性会导致 MIMO 信道矩阵各元素具有相关性。信道的功率角度谱和角度拓展用来表示 MIMO 信道的空域选择性,以 $P(\theta_{AOA})$ 表示到达角为 θ_{AOA} 方向上信道幅值的均方值,反映 θ_{AOA} 方向上的平均接收功率,称为信道的功率角度谱。均方根角度拓展定义为

$$\sigma_{\theta_{AOA}} = \sqrt{\frac{\int_{-\pi}^{\pi} (\theta_{AOA} - \overline{\theta}_{AOA}) P(\theta_{AOA}) d\theta_{AOA}}{\int_{-\pi}^{\pi} P(\theta_{AOA}) d\theta_{AOA}}}$$
(2.13)

2.3 MIMO 信道统计模型

以上是信道的物理模型,在处理信道时,为了方便处理,一般会使用物理模型特性推导的统计模型,在使用统计模型时需要明确以下概念。

信道信息分为发送端得到的信道信息 (CSIT),接收端得到的信道信息 (CSIR)。一般考虑的是接收端得到的信道信息,通过发送导频序列进行信道估计能很容易的得到信道增益信息。在有反馈路径的时候,CSIT 由接收端将接收端估计出的信道信息 (CSIR) 发送回去得到。或者在没有反馈路径的双向通信的系统中,CSIT 也可以利用传播的倒数特性得到。当系统收发两端都无法得到信道信息时,需要利用一些特殊的数学模型,例如零平均空间白 (ZMSW) 模型,ZMSW 模型中信道矩阵 H 中的元素被认为是独立同分布的零均值单位方差循环对称的复高斯变量。或者,其中的元素可以是均值非零或者协方差矩阵。关于 CSI 的不同假设和 H 中元素的分布主要反映的是不同的信道容量或者是空时响应的不同方式。

考虑带宽为 B, 零均值, 协方差矩阵为 $\sigma^2 \mathbf{I}_{M_0}$ 的噪声, $\sigma^2 \triangleq \mathbf{E}[n_i^2] = N_0/2$ 。并有发射信号

$$\sum_{i=1}^{M_t} \mathbf{E}[x_i x_i^*] = P \tag{2.14}$$

或者可以写为

$$\mathbb{E}[\operatorname{tr}(\mathbf{x}\mathbf{x}^H)] = P \tag{2.15}$$

则信道矩阵有

$$\mathbb{E}[\operatorname{tr}(\mathbf{H}\mathbf{H}^H)] = N_R N_T \tag{2.16}$$

发射功率约束 P 将根据 $P/\sigma^2 = \rho$ 得到 $SNR\rho$,同时如果考虑天线能量均匀分布的话有 $\mathbb{E}[(\mathbf{x}\mathbf{x}^H)] = (P/N_t)I_{N_t}$, ρ 可以用来表示在单通道增益下单根接收天线的平均信噪比 SNR。为了简化模型,有时会将噪声功率归一化,此时 ρ 也可以用来表示发射功率。

本论文讨论的是双向通信背景下的基站侧的检测估计,所以认为发送接收双方都有信道信息。从式 (2.10) 可以得到 \mathbf{H} 是一个 $N_R \times N_T$ 矩阵。考虑该情况下的联合相关信道

$$\mathbf{H} = \mathbf{U}_r \tilde{\mathbf{H}} \mathbf{U}_t^H = \mathbf{U}_r (\mathbf{D} + \mathbf{M} \odot \mathbf{H}_{idd}) \mathbf{U}_t^H$$
 (2.17)

其中 $\tilde{\mathbf{H}} = \mathbf{D} + \mathbf{M} \odot \mathbf{H}_{idd}$, \mathbf{U}_t 和 \mathbf{U}_r 分别是 $N_T \times N_T$ 维和 $N_R \times N_R$ 维的确定酉矩阵。 \mathbf{D} 是一个 $N_R \times N_T$ 维每行每列至少有一个非零元素的确定性矩阵, \mathbf{M} 是一个 $N_R \times N_T$ 维非负确定矩阵, $\mathbf{H}_{i.i.d.}$ 是一个 $N_R \times N_T$ 维零均值独立同分布的矩阵。 $\mathbf{H}_{i.i.d.}$ 并不限于是高斯。但本文在上述条件下考虑的是单位方差的高斯矩阵。由上式 (2.15) 一般定义

$$\Omega = \mathbb{E}[\tilde{\mathbf{H}} \odot \tilde{\mathbf{H}}^*] \tag{2.18}$$

即

$$\Omega = \mathbf{D} \odot \mathbf{D} + \mathbf{M} \odot \mathbf{M} \tag{2.19}$$

则有

$$\mathbf{D} = \mathbb{E}[\tilde{\mathbf{H}}]$$

$$[\mathbf{M}]_{ij} = \sqrt{\operatorname{var}([\tilde{\mathbf{H}}]_{ij})}$$
(2.20)

$$= \sqrt{[\Omega]_{ij} - [D]_{ij}^2} \tag{2.21}$$

即矩阵 D 和 M 分别代表了信道的 LOS 和信道的稀疏元素所以又称 Ω 为特征能量耦合矩阵,可以看出特征能量耦合矩阵 Ω 的各行各列是信号传输过程中发送端和接收端相关矩阵的集合,这些本征值是不可分解的,并且代表了信道的联合相关特征。并且根据上述性质,其可以改写发射功率约束为

$$\sum_{i=1}^{N_R} \sum_{j=1}^{N_T} [\Omega]_{ij} = N_T N_R \tag{2.22}$$

又因为式 (2.14), 可以将发射和接收端的协方差矩阵写为

$$\mathbf{R}_t = \mathbb{E}\{\mathbf{H}^H \mathbf{H}\} = \mathbf{U}_t \mathbf{\Lambda}_t \mathbf{U}_t^H \tag{2.23}$$

$$\mathbf{R}_r = \mathbb{E}\{\mathbf{H}\mathbf{H}^H\} = \mathbf{U}_r \mathbf{\Lambda}_t \mathbf{U}_r^H \tag{2.24}$$

 Λ_t 和 Λ_r 是对角阵,并有

$$[\boldsymbol{\Lambda}_t]_{ii} = \sum_{j=1}^{N_r} [\boldsymbol{\Omega}]_{ji}$$
 (2.25)

由此可以说明 U_t 和 U_r 是发送端和接收端协方差矩阵的特征向量矩阵。这些矩阵元素由天线的特性决定。本论文主要讨论的天线阵列为均匀线阵 (ULA),所以特征向量矩阵也可以直接写为离散傅里叶变换矩阵 (DFT)。

上面推导的联合概率模型是一个泛式,根据 \mathbf{D} 和 \mathbf{M} 不同取值,可以分为不同的联合概率模型。例如,当 $\mathbf{D}=0$, \mathbf{M} 是一个秩为 1 的矩阵, $\mathbf{H}_{i.i.d.}$ 有瑞利衰落信道,则上述模型为分离相关 Kronecker 模型。当令 \mathbf{M} 的秩为随机值,将 \mathbf{U}_t 和 \mathbf{U}_t 固定为 DFT 矩阵,此时获得的信道模型为均匀线阵天线系统的虚拟信道模型。在这基础上,令 \mathbf{U}_t 和 \mathbf{U}_r 为随机酉矩阵,得到的为 Weichselberger 模型。本论文考虑的主要是在 Weichselberger 模型基础上令 $\mathbf{D}=0$ 的 UIU 模型。

除此之外,还有一种常用 MIMO 信道统计模型是分离相关信道模型,也称为直积信道模型,一般表示为 $\mathbf{H} = \mathbf{\Theta}_R^{1/2} \mathbf{H}_{i.i.d.} \mathbf{\Theta}_T^{1/2}$ 其一般不考虑信道时变特性,并且联合相关信道模型更加贴近实际,所以本论文不考虑直积信道模型的作用。

2.4 大规模 MIMO 波束域信道模型

推导波束域信道模型,需要预先分析大规模 MIMO 的空间信道特征,考虑上文提到的物理信道模型式(2.1)和式(2.2),为了后续化简可以将其改写为矩阵形式并合并一些本论文不作具体建模的变量

$$\mathbf{H} = \sum_{p=1}^{P} \beta_p \mathbf{u}_{r,p} \mathbf{w}_{t,p} e^{-j2\pi\tau_{p,k}}$$
(2.26)

 β_p 表示第 p 径带来的总体增益其中包括之前提到的发射接收增益以及路径衰落。本论文考虑的是均匀线阵天线阵列,并且天线间隔为半波长,根据式 (2.3) 和式 (2.4) 可以将阵列响应写成如下的向量形式

$$\mathbf{u}_{r,p}(\theta_{AOA}) = [1, e^{-j\pi \sin \theta_{AOA}}, ..., e^{-j\pi(N_R - 1)}\theta_{AOA}]$$
(2.27)

$$\mathbf{w}_{t,p}(\theta_{AOD}) = [1, e^{-j\pi \sin \theta_{AOD}}, ..., e^{-j\pi(N_T - 1)}\theta_{AOD}]$$
(2.28)

为了将模型变换到波束域,这里需要证明一个定理,在大规模 MIMO 系统条件下,当基站侧天线数趋于无穷时,有离散傅里叶变换 (DFT) 可以作为信道的特征矩阵。在天线数趋于无穷时,不同到达角 AOA 的阵列响应相互独立性质,即到达角的响应集中在一个位置。

$$\lim_{N_R \to \infty} \frac{1}{N_R} < \mathbf{u}(\theta_1), \mathbf{u}(\theta_2) > = \delta(\theta_1 - \theta_2)$$
(2.29)

将式 (2.10) 的信道矩阵重写成向量的集合

$$\mathbf{H} = [\mathbf{h}_1, \mathbf{h}_2, ..., \mathbf{h}_{N_T}] \tag{2.30}$$

其中,

$$\mathbf{h}_{m} = \sum_{p=1}^{P} \beta_{p} e^{j\pi(n_{r}-1)\sin(\theta_{AOA})} \mathbf{w}_{t,p}(\theta_{AOD}) e^{-j2\pi\tau_{p}}$$
(2.31)

其左乘 DFT 矩阵,得到信道 DFT 之后的矩阵

$$\mathbf{H}_F = \mathbf{F}\mathbf{H} = [\mathbf{h}_{F,1}, \mathbf{h}_{F,1}, ..., \mathbf{h}_{F,N_T}]$$
 (2.32)

F 为 $N_R \times N_R$ DFT 矩阵, 其 (n_r, n'_r) 元素为

$$[\mathbf{F}]_{n_r,n_r'} = \frac{1}{\sqrt{N_R}} e^{-j\frac{2\pi(n_r-1)(n_r^*-1)}{N_R}}$$
(2.33)

带入式 (2.29) 可得

$$\mathbf{h}_{F,m} = \sum_{p=1}^{P} \beta_p \left(\sum_{i=0}^{N_R - 1} \frac{1}{\sqrt{N_R}} e^{j2\pi i (0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{N_R}{n_r - 1})} \right) \mathbf{w}_{t,p}(\theta_{AOD}) e^{-j2\pi \tau_p}$$
(2.34)

根据之前提到的性质式 (2.27), 当基站侧天线趋于无穷时, 式 (2.32) 可以写成

$$\lim_{N_R \to \infty} \sum_{i=0}^{N_R - 1} \frac{1}{\sqrt{N_R}} e^{j2\pi i (0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{n_r - 1}{N_R})} = \begin{cases} 0 & 0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{n_r - 1}{N_R} \notin \mathbb{Z} \\ \lim_{N_R \to \infty} \sqrt{N_R} & 0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{n_r - 1}{N_R} \in \mathbb{Z} \end{cases}$$
(2.35)

一般考虑 $0.5\sin\theta_{AOA} - \frac{n_r-1}{N_R} \in \mathbb{Z}$ 中 $0.5\sin\theta_{AOA} - \frac{n_r-1}{N_R}$ 的结果只有可能是-1 和 0,并且 AOA 角和天线序号一一对应。为了简化,考虑使用如下等式,使得其的结果只可能为 0,从而方便接下来的推导

$$\tilde{n_r} = \begin{cases} n_r & \frac{n_r - 1}{N_R} < \frac{1}{2} \\ n_r - N_R & \frac{n_r - 1}{N_R} \ge \frac{1}{2} \end{cases}$$
 (2.36)

从而改写上式 (2.32) 为

$$\mathbf{h}_{F,m} = \sum_{p=1}^{P} \beta_p \left(\delta(0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{\tilde{n}_r - 1}{N_R}) \right) \mathbf{w}_{t,p}(\theta_{AOD}) e^{-j2\pi\tau_p}$$
(2.37)

然后本文上面推导的统计相关信道时,得到了接收端相关阵,因为本文考虑的是上行信道,所以基站侧相关阵参考 (2.22)

$$\mathbf{R}_{F,r} = \mathbb{E}\{\mathbf{H}_F(\mathbf{H}_F)^H\} \tag{2.38}$$

则有相关阵的第 (i,j) 个元素为

$$[\mathbf{R}_{F,r}]_{i,j} = \mathbb{E}\{\mathbf{h}_{F}(\mathbf{h}_{F})^{H}\}$$

$$= \sum_{p=1}^{P} \sigma_{\beta_{p}}^{2} \mathbf{w}_{t}(\theta_{AOD}) \mathbf{w}_{t}^{H}(\theta_{AOD}) N_{R} \delta\left(0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{\tilde{i}-1}{N_{R}}, 0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{\tilde{j}-1}{N_{R}}\right)$$
(2.39)

由式 (2.37) 可知,当 $i \neq j$ 时, $[\mathbf{R}_{F,r}]_{i,j} = 0$,即基站侧相关阵的为对角阵。因而当天线数趋于无穷时,DFT 矩阵 \mathbf{F} 为基站侧相关阵的特征矩阵 $\mathbf{U}_r = \mathbf{F}$ 。

本文在建立统计信道模型的时候讨论了用以表示发射功率约束的特征能量耦合矩阵,上面各式推导的即为式 (2.15) 中的 U_r ,所以用 DFT 矩阵可以写出特征模式能量耦合矩阵为

$$\Omega = \mathbb{E}[\tilde{\mathbf{H}} \odot \tilde{\mathbf{H}}^*]
= \sum_{p=1}^{P} \sigma_{\beta_p}^2 [\mathbf{F} \mathbf{u}_r(\theta_{AOA}) \mathbf{w}_t(\theta_{AOD})] \odot [\mathbf{F} \mathbf{u}_r(\theta_{AOA}) \mathbf{w}_t(\theta_{AOD})]^*$$
(2.40)

如果考虑 OFDM 系统,上式经过变式后同样可以说明特征模式能量耦合矩阵与载波无关,即不同载波的能量分布是均匀的。

由上面推导过程,可以给出以下定义,来表示基站侧配置大规模天线阵列,上行波束域 信道模型

$$\tilde{\mathbf{H}} = \mathbf{F}\mathbf{H} \tag{2.41}$$

由于上行链路和下行链路的统计信道信息在频分双工 (FDD) 和时分双工 (TDD) 具有互易性,并且在前面同样提到了 CSI 信息可以通过反馈通道或者是双向通信传输,所以下行链路的波束域模型可以由下式定义

$$\tilde{\mathbf{H}} = \mathbf{H}\mathbf{F}^H \tag{2.42}$$

通过上面的推导,易得波束域信道的两个重要空间特征:波束域信道在基站侧是不相关的;上 行波束域信道描述的是基站侧对于不同到达角的特征,信道矩阵的不同列代表了不同的到达 角,每一个到达角又称为一个波束,故称为波束域信道模型。

本论文考虑的是上行链路和窄带信号,所以不涉及 OFDM 系统和下行链路。但是从推导中容易得到信道统计信息与载波无关,并且有下式来简化模型

$$\Omega_u^T = \Omega_d = \Omega \tag{2.43}$$

波束域信道模型主要是突出离散傅里叶变换矩阵 (DFT) 表现的天线阵列的性质,并且这种天线阵列带来的角分辨率随着天线阵列规模的增大而增大。实际系统中,天线规模是有限的,但是均匀线阵的天线阵列在数目较大的情况下,波束域信道还是很好地近似了实际信道。本文考虑的大规模 MIMO 信道检测与估计难度在于大规模天线矩阵带来的信道矩阵协方差矩阵维度将会非常大,普通 MMSE 检测复杂度在 $\mathcal{O}(n^3)$,这是非常大的计算量。波束域信道模型需要检测估计的是信道协方差矩阵特征矩阵,大大减少了估计参数。

此外,基站侧的信道协方差矩阵也可以写作如下简单的表示

$$\mathbf{R}_r \to \mathbf{U}_r \hat{\mathbf{R}}_r \mathbf{U}^r \tag{2.44}$$

依据上面的推导内容,本文还可以引出如下性质

$$vec(\mathbf{H}_{k,l}^d) = \sum_{n=1}^{N} \sum_{m=1}^{M} [\tilde{\mathbf{H}}_{p,k}^d]_{nm} e_t^*(\varphi_m) \bigotimes e_r(\theta_{n,k})$$
(2.45)

并计算全相关矩阵的表达形式

$$\mathbf{R}_{\mathbf{H},k} = \sum_{n=1}^{N} \sum_{m=1}^{M} \mathbb{E}\{[\tilde{\mathbf{H}}_{p,k}^{d}]_{nm}[\tilde{\mathbf{H}}_{p,k}^{d}]_{nm}^{H}\} \times (e_{t}^{*}(\varphi_{m}) \bigotimes e_{r}(\theta_{n,k}))(e_{t}^{*}(\varphi_{m}) \bigotimes e_{r}(\theta_{n,k}))^{H}$$
(2.46)

由上面推导,以及文献中表述,可以很清楚的发现全相关矩阵和联合相关矩阵是一致的。同时可以验证本文基站侧信道特征模式能量耦合矩阵的正确性。

本论文讨论的主要是基于波束域信道模型的低复杂度检测算法,还有一种方式是依据如下关于并行分解的方式。即一个 MIMO 系统可以将 MIMO 信道可以被看做是一系列 (总数为R) 的平行独立信道来解释。得益于在相互独立的信道上复用相互独立的数据,我们可以获得比单天线高 R 倍的数据率。

考虑一个 M_r*M_t MIMO 信道,信道矩阵为 \mathbf{H} 并且接收端和发送端都获得了信道矩阵信息。令 $R_{\mathbf{H}}$ 代表 \mathbf{H} 的秩。通过 SVD,可以得到 \mathbf{H}

$$\mathbf{H} = \mathbf{U}\Sigma \mathbf{V}^H \tag{2.47}$$

其中,U 和 V 都是酉矩阵,H 为随机矩阵。该模型更贴近实际 MIMO 信道。因为 $R_{\mathbf{H}}$ 代表 H 的秩,所以 $R_{\mathbf{H}} \leq \min(M_t, M_r)$ 。当 H 满秩,称为全散射环境。其他环境都会导致非满秩,H 元素的高相关性秩为 1。通道并行分解是通过发送预编码和接收机整形得到的。

$$\mathbf{x} = \mathbf{V}\tilde{\mathbf{x}}$$
 $\tilde{\mathbf{y}} = \mathbf{U}^H\mathbf{y}$

$$\tilde{\mathbf{y}} = \mathbf{U}^{H}(\mathbf{H}\mathbf{x} + \mathbf{n})
= \mathbf{U}^{H}(\mathbf{U}\Sigma\mathbf{V}^{H}\mathbf{V}\tilde{x} + \mathbf{n})
= \Sigma\tilde{\mathbf{x}} + \tilde{\mathbf{n}}$$
(2.48)

其中 $mat\tilde{h}bfn = \mathbf{U}^H\mathbf{n}$ 。其中 Σ 是矩阵 \mathbf{H} 第 i 条对角线的单值组成的矩阵,其余为零的矩阵。 虽然该单值都与矩阵 \mathbf{H} 相关,但是我们认为不同信道并不相干,所以认为不同信道都是独立的。由此转化为 SISO 模型进行处理,本文不再讨论其作用。

2.5 波束域信道特性

由上面的推导,可以得出很多波束域信道的空间特征和数学特性,下文将展开叙述波束域信道的各方面特性。本文主要讨论的波束域信道三个特性:基站侧相关阵的特征矩阵为信道的 DFT 矩阵;在上行系统中,信道矩阵的不同列代表了不同的到达角,每一个到达角又称为一个波束;特征矩阵具有稀疏特性。

2.5.1 DFT 矩阵解相关

在讨论基站侧相关阵的特征矩阵为信道的 DFT 矩阵前,本文简要介绍 DFT 及其性质。令 $x[n], 0 \le n \le N-1$ 代表一个离散的时间序列,x[n] 的 N 点的 DFT 定义为

DFT
$$\{x[n]\} = X[i] \triangleq \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{n=0}^{N-1} x[n] e^{-j2\pi ni/N}, \quad 0 \le n \le N-1$$
 (2.49)

DFT 等同于连续时间傅里叶变换的离散表达,所以 X[i] 代表的是时域信号 x(t) 采样信号 x[n] 的频域内容。连续时间傅立叶变换和离散傅立叶变换都是基于复指数是任何线性系统的特征

函数。当然采样序列 x[n] 也可以通过反 DFT 从频域内容中恢复出时域信息。

IDFT
$$\{X[i]\} = x[n] \triangleq \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{i=0}^{N-1} X[i]e^{j2\pi ni/N}, \quad 0 \le i \le N-1$$
 (2.50)

利用快速傅里叶变换以及快速傅里叶反变换在硬件上可以很容易得得到 DFT 和反 DFT 的结果。

使用 DFT 的时候,通常需要注意在一个线性时变离散时间信道中,得到的接收信号是发送信号和信道冲击响应的离散时域的卷积结果

$$y[n] = h[n] * x[n] = x[n] * h[n] = \sum_{k} h[k]x[n-k]$$
(2.51)

x[n] 和 h[n]N 位的循环卷积为

$$y[n] = h[n] \circledast x[n] = x[n] \circledast h[n] = \sum_{k} h[k]x[n-k]_{N}$$
 (2.52)

其中 $[n-k]_N$ 代表的是 [n-k] 对 N 取模。即 $x[n-k]_N$ 是周期为 N 的周期数列。由此易得 y[n] 同样也是周期数列。同时根据 DFT 的定义,时域的循环卷积代表的是频域相乘

$$DFT\{y[n] = x[n] \circledast h[n]\} = X[i]H[i], \quad 0 \le i \le N - 1$$
(2.53)

H[i] 是一个 N 点的 $\{h[n]\}$ 。一般在时域离散信道冲击响应序列长度不满足 N 时,通常会补零至满足 N 长度。如果与本文类似的,接收端可以获得信道信息,根据反 DFT 可以通过接收到的时域信号 DFT 结果 Y[i] 和公式 Y[i]/H[i], 0 < i < N - 1 得到。

由波束域信道推导过程,基站侧相关阵的特征矩阵为 DFT 矩阵, DFT 矩阵易得,所以可以通过 DFT 矩阵,参考式 (2.38) 可以利用 DFT 矩阵得出信道的相关阵,表达形式即式 (2.39)

$$[\mathbf{R}_{F,r}]_{i,j} = \mathbb{E}\{\mathbf{h}_{F}(\mathbf{h}_{F})^{H}\}$$

$$= \sum_{p=1}^{P} \sigma_{\beta_{p}}^{2} \mathbf{w}_{t}(\theta_{AOD}) \mathbf{w}_{t}^{H}(\theta_{AOD}) N_{R} \delta\left(0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{\tilde{i}-1}{N_{R}}, 0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{\tilde{j}-1}{N_{R}}\right)$$

2.5.2 对应波束

根据上面提到的信道矩阵左乘 DFT 矩阵,得到信道 DFT 之后的矩阵

$$\mathbf{H}_F = \mathbf{F}\mathbf{H} = [\mathbf{h}_{E1}, \mathbf{h}_{E1}, ..., \mathbf{h}_{EN_T}]$$
 (2.54)

F 为 $N_R \times N_R$ **DFT** 矩阵,其 (n_r, n_r) 元素为

$$[\mathbf{F}]_{n_r,n_r'} = \frac{1}{\sqrt{N_R}} e^{-j\frac{2\pi(n_r-1)(n_r^*-1)}{N_R}}$$
(2.55)

带入式 (2.29) 可得

$$\mathbf{h}_{F,m} = \sum_{p=1}^{P} \beta_p \left(\sum_{i=0}^{N_R - 1} \frac{1}{\sqrt{N_R}} e^{j2\pi i (0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{N_R}{n_r - 1})} \right) \mathbf{w}_{t,p}(\theta_{AOD}) e^{-j2\pi \tau_p}$$
(2.56)

根据之前提到的性质式 (2.27), 当基站侧天线趋于无穷时, 式 (2.55) 可以写成

$$\lim_{N_R \to \infty} \sum_{i=0}^{N_R - 1} \frac{1}{\sqrt{N_R}} e^{j2\pi i (0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{n_r - 1}{N_R})} = \begin{cases} 0 & 0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{n_r - 1}{N_R} \notin \mathbb{Z} \\ \lim_{N_R \to \infty} \sqrt{N_R} & 0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{n_r - 1}{N_R} \in \mathbb{Z} \end{cases}$$
(2.57)

一般考虑 $0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{n_r-1}{N_R} \in \mathbb{Z}$ 中 $0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{n_r-1}{N_R}$ 的结果只有可能是-1 和 0,并且 AOA 角和天线序号一一对应。为了简化,考虑使用如下等式,使得其的结果只可能为 0,从而方便接下来的推导

$$\tilde{n_r} = \begin{cases} n_r & \frac{n_r - 1}{N_R} < \frac{1}{2} \\ n_r - N_R & \frac{n_r - 1}{N_R} \ge \frac{1}{2} \end{cases}$$
 (2.58)

通过上面推导和公式,可以发现在 AOA 角和天线序号一一对应,换句话说,即 AOA 角所对应的在波束域信道中被定义为波束。以下将用信道模型示意图来展示大规模 MIMO 的波束域信道的波束特性。在此之前,本文简要介绍下所使用的信道模型。此信道模型以多输入多输出 (MIMO) 无线链路参数、模型配置参数和天线参数作为输入,并输出 MIMO 信道矩阵。对于多个 BS-MS 链路,可以通过一个函数调用生成信道矩阵. 输出是一个多维阵列,它包含预定数量的无线电链路的信道脉冲响应。此模型可以将 MS-BS 距离、阵列方向和 MS 移动性参数映射到模型的输入格式,由系统模拟器程序完成。为了更容易地使用该模型,可以使用默认 (随机) 参数。信道卷积和其他相关操作超出了此信道的实现范围。此模型属于空间信道模性 SCM。考虑远场散射环境,选取仿真环境为郊区宏蜂窝模型。首先考虑单天线的情况, 仿真均没有考虑大尺度衰落即路损和阴影衰落。此时均考虑的是单用户或者多用户其中一个的情况。

参数设置值场景郊区宏蜂窝基站侧天线数128用户数天线1天线间距0.5λ路径数6

表 2.1 SCM 仿真参数设置

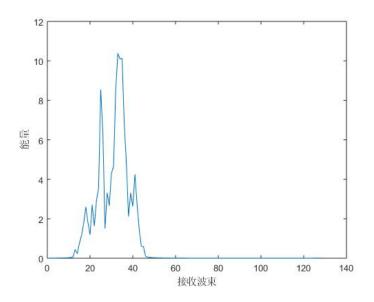


图 2.2 用户单天线波束域信道能量耦合矩阵

多用户时,还可以发现,单个用户只占用部分波束,在一定情况下,可以将用户分配不同的波束,从而减少传输中不同用户的干扰,从而提高判断各用户的信号的准确度。考虑用户

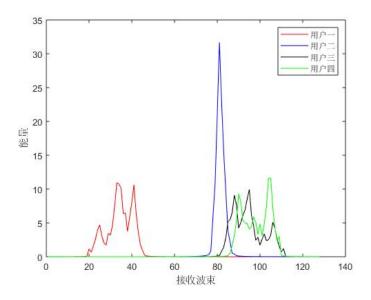


图 2.3 多用户波束域信道能量耦合矩阵

多天线的情况,此时耦合矩阵不再是单维的,所以多天线的耦合矩阵是3维视图

参数	设置值
场景	郊区宏蜂窝
基站侧天线数	128
用户数天线	4
天线间距	0.5λ
路径数	6

表 2.2 SCM 仿真参数设置

由上面两图可以看出能量集中波束上,并且天线和 AOA 角对应同时也和波束对应。

2.5.3 特征矩阵稀疏性

本文上面也推导过相关阵的各元素表达式,上行信道,所以基站侧相关阵参考(2.22)

$$\mathbf{R}_{F,r} = \mathbb{E}\{\mathbf{H}_F(\mathbf{H}_F)^H\} \tag{2.59}$$

则有相关阵的第 (i,j) 个元素为

$$[\mathbf{R}_{F,r}]_{i,j} = \mathbb{E}\{\mathbf{h}_{F}(\mathbf{h}_{F})^{H}\}$$

$$= \sum_{p=1}^{P} \sigma_{\beta_{p}}^{2} \mathbf{w}_{t}(\theta_{AOD}) \mathbf{w}_{t}^{H}(\theta_{AOD}) N_{R} \delta\left(0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{\tilde{i}-1}{N_{R}}, 0.5 \sin \theta_{AOA} - \frac{\tilde{j}-1}{N_{R}}\right)$$
(2.60)

由式 (2.37) 可知,当 $i \neq j$ 时, $[\mathbf{R}_{F,r}]_{i,j} = 0$,即基站侧相关阵的为对角阵。由于基站侧相关阵为对角阵,并且存在有阵列响应矩阵在该位置较小或者为 0,所以相关阵不一定满秩,且为对

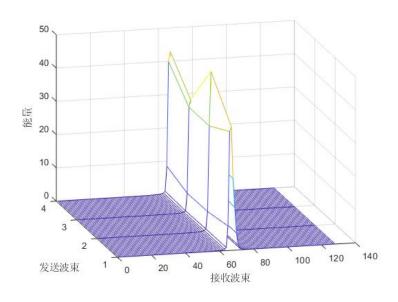


图 2.4 用户多天线波束域信道能量耦合矩阵

角阵,即利用相关阵计算可以利用对角阵的数学性质进行化简,并且因为其稀疏性质将大大减少 MMSE 的计算复杂度。通过验证波束域信道对应波束的 SCM 信道,同样通过相关阵的示意图,本文可以验证特征矩阵的稀疏性质。考虑多天线多用户的情况,参数设置如下

表 2.3 SCM 仿真参数设置

参数	设置值
场景	郊区宏蜂窝
基站侧天线数	128
用户数天线	4
天线间距	0.5λ
路径数	6

由上图,可以看出本文生成的信道模型的基站侧相关阵为对角阵,并且很多对角阵上的值为0或者很小可以不做考虑,所以利用特征矩阵计算 MMSE 检测算法将大大减少检测时的计算复杂度。

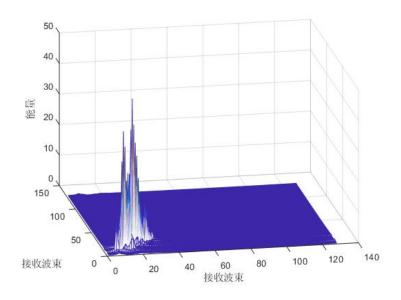


图 2.5 用户多天线波束域信道基站侧相关阵

2.6 本章小结

本章主要研究了 MIMO 信道物理模型,统计模型和波束域信道模型。其中物理模型主要是研究了影响信道情况的各种参数,并为后续各种模型的基础。统计信道模型主要研究了联合相关模型,作为实际相关仿真模型的基础模型。波束域信道模型主要体现的是大规模 MIMO 信道的特性和研究方式,通过波束域信道模型的特征,提供了减少计算复杂度切入点。

第三章 基于 MMSE 接收机复杂度优化

3.1 引言

信号在通过上述复杂信道之后,信号会发生改变,此时需要利用一些判决方法将接收信号恢复为发送信号。但是因为通过信道后信号同样会收到随机干扰,所以完全恢复为初始信号某种意义上是不存在的,但是通过一些方法,可以尽可能地或者说最大概率的接近发送信号。这些根据接收信号恢复发送信号的方法在通信系统中称为检测,目前针对 MIMO 系统最佳的检测方法为 MMSE 估计。但是 MMSE 估计的计算复杂度随着天线的增多,信道矩阵维度的扩大,会变得非常高,实际系统实现会非常占用资源。而其主要复杂度主要来自于矩阵的求逆运算,而通过 QR 分解,可以将矩阵求逆运算化简为 QR 分解。QR 分解的复杂度会比原始 MMSE 的复杂度大大降低。并且本文在信道模型重点描述了波束域信道,此时可以注意到波束域信道的信道是稀疏的,同样一定程度上减少了计算复杂度,本章的后续部分还会讨论空间域的 MMSE 以及复杂度优化

3.2 系统模型

在一个大规模 MIMO 系统中,一个基站将使用数以百计的天线来提供巨大的用户容量提高。在用户端,一般认为用户只有一根天线。但是,由于目前用户多天线的技术已经运用,将用户多天线应用到大规模 MIMO 系统中具有理论与实践的双重意义。所以在建立系统模型时,可以考虑用户多天线的情况。本文后续仿真将同时考虑用户单天线,用户多天线单流,用户多天线多流的情况。系统模型如下

考虑一个由一个基站 (BS) 和 K 个用户终端组成的系统,其中 K 个用户分别讨论其拥有单天线和多天线的情况。基站 (BS) 配有 N_R 根天线,第 k 个用户终端拥有 M_k 根天线,并且 $\sum_{k=1}^K M_k = M$ 。根据上面的推导,可以得到基站第 n 根接收第 i 个用户的第 r 根的信号为

$$r_{n,r} = \sum_{i=1}^{M_i} \sum_{p=1}^{P} \sum_{q=1}^{Q_p} \operatorname{Re} \left\{ u_{i,p,q} h_{p,q}(t) w_{i,p,q} s_b(t) e^{j2\pi f_c t} \right\} + n_{n,r}(t)$$
(3.1)

其中, h(t) 和阵列响应如上。

$$h_{p,q}(t) = \alpha_{LNA} \beta \alpha_{PA} a_{p,q} e^{j(2\pi(v_{p,q}t - v_{p,q}\tau_{p,q}) + \phi_{p,q})}$$
(3.2)

$$w_{n_T,p,q} = \exp(-j2\pi \frac{d_{n_T}}{\lambda} \sin \theta_{p,q,AOD})$$
(3.3)

$$u_{n_R,p,q} = \exp(-j2\pi \frac{d_{n_R}}{\lambda}\sin\theta_{p,q,AOA})$$
(3.4)

矩阵表达如下

$$\mathbf{r}_{i}(t) = [r_{1,i}(t) \quad r_{2,i}(t) \quad \dots \quad r_{N_{R},i}(t)]^{T}$$
 (3.5)

$$\mathbf{s}_{i}(t) = [s_{1,i}(t) \quad s_{2,i}(t) \quad \dots \quad s_{N_{T},i}(t)]^{T}$$
 (3.6)

$$\mathbf{n}_{i}(t) = [n_{1,i}(t) \quad n_{2,i}(t) \quad \dots \quad n_{N_{R},i}(t)]^{T}$$
 (3.7)

$$\mathbf{H}_{i,p}(t) = \begin{bmatrix} h_{1,1,p}(t) & h_{1,2,p}(t) & \dots & h_{1,M_i,p}(t) \\ h_{2,1,p}(t) & h_{2,2,p}(t) & \dots & h_{2,M_i,p}(t) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ h_{N_R,1,p}(t) & h_{N_R,2,p}(t) & \dots & h_{N_R,M_i,p}(t) \end{bmatrix}$$
(3.8)

由上面的矩阵表达和信号的物理表达式,可以将基带信号建模为

$$\mathbf{r}_{i}(t) = \sum_{p=1}^{P} \mathbf{H}_{i,p}(t)s_{i}(t) + n_{i}(t)$$
(3.9)

本文在这里将信道模型简写为

$$\mathbf{y} = \sum_{i=1}^{K} \mathbf{H}_i \mathbf{x}_i + \mathbf{Z}$$
 (3.10)

有这样的性质

$$\mathbb{E}\{\operatorname{tr}(\mathbf{H}_i\mathbf{H}_i^H)\} = \frac{NM_i}{M}$$
(3.11)

根据此性质 $\mathbb{E}\{\operatorname{tr}(\mathbf{H}_i\mathbf{H}_i^H)\}=\frac{NM_k}{M}$,本文可以套用联合相关信道模型

$$\mathbf{H}_{i} = \mathbf{U}_{r} \tilde{\mathbf{H}} \mathbf{U}_{t}^{H} = \mathbf{U}_{r} (\mathbf{D} + \mathbf{M}_{i} \odot \mathbf{H}_{idd}) \mathbf{U}_{t}^{H}$$

$$= \mathbf{U}_{r} \mathbf{D} \mathbf{U}_{t}^{H} + \mathbf{U}_{r} (\mathbf{M} \odot \mathbf{H}_{idd}) \mathbf{U}_{t}^{H} \mathbf{U}_{t}^{H}$$
(3.12)

其中 U_r 和 U_t 以及其他符号均与上面推导的式子相同,此处本文为了方便后续计算将 \mathbf{H}_{idd} 的方差设为 $\frac{1}{M}$ 。令

$$\overline{\mathbf{H}}_i = \mathbf{U}_r \mathbf{D} \mathbf{U}_t^H \tag{3.13}$$

$$\tilde{\mathbf{H}}_i = \mathbf{U}_r(\mathbf{M}_i \odot \mathbf{H}_{idd}) \mathbf{U}_t^H \mathbf{U}_t^H$$
(3.14)

根据性质,可以得出结论

$$\mathbb{E}\{\tilde{\mathbf{H}}_i \mathbf{C}_{ij} \tilde{\mathbf{H}}_i^H\} = 0_{N*N} \tag{3.15}$$

$$\mathbb{E}\{\tilde{\mathbf{H}}_i^H \tilde{\mathbf{C}}_{ij} \tilde{\mathbf{H}}_j\} = 0_{M_i * M_j} \tag{3.16}$$

其中, \mathbf{C}_{ij} 是一个 $M_i \times M_j$ 维的常数矩阵, $\tilde{\mathbf{C}}_{ij}$ 是一个 $N \times N$ 维的常数矩阵类似上面统计信道,定义能量耦合矩阵为

$$\Omega = \mathbb{E}[\tilde{\mathbf{H}} \odot \tilde{\mathbf{H}}^*] \tag{3.17}$$

即

$$\Omega = \mathbf{M_i} \odot \mathbf{M} \tag{3.18}$$

则可以写出信道的单边相关矩阵 $\tilde{\eta}_i$ 表达式

$$\tilde{\eta}_i = \mathbb{E}\{\tilde{\mathbf{H}}_i \mathbf{C}_i \tilde{\mathbf{H}}_i^H\} \tag{3.19}$$

并有

$$\eta_i = \mathbb{E}\{\tilde{\mathbf{H}}_i^H \mathbf{C}_i \tilde{\mathbf{H}}_i\} \tag{3.20}$$

根据上面的波束域模型推导和统计信道模型令矩阵 $\tilde{\Pi}_i$ 为 $N \times N$ 的对角矩阵

$$\tilde{\Pi}_i = \sum_{j=1}^{M_i} [\Omega]_{ij} [\mathbf{U}_t^H \mathbf{C}_i \mathbf{U}_t]_{jj}$$
(3.21)

则有

$$\tilde{\eta}_i = \mathbf{U}_r \tilde{\Pi}_i \mathbf{U}_r^H \tag{3.22}$$

3.3 MMSE 接收机原理及仿真

MMSE 估计是最小均放误差估计的缩写,其判决准则如下式

$$\hat{x}_{MMSE}(y) = \arg\min E[\|x - \hat{x}\|^2]$$
 (3.23)

根据期望的性质以及复矢量微分和复矩阵微分,要使误差最小对 \hat{x} *方向求梯度为0即可以得到

$$\hat{x}_{MMSE}(y) = E[x|y] \tag{3.24}$$

考虑线性最小均方误差, 可以得出线性表达式

$$\hat{x}_{LMMSE}(y) = Wy + b \tag{3.25}$$

同一般情况的 MMSE 一致,线性最小均方误差是对 W^* 和 b^* 方向求梯度为 0,以及设置在高斯白噪声信道下可以得到

$$\begin{cases}
W = C_x H^H (HC_x H^H + \sigma^2 I)^{-1} \\
b = E[x] - C_x H^H (HC_x H^H + \sigma^2 I)^{-1} HE[x]
\end{cases}$$
(3.26)

带入可得线性最小均方误差表达式

$$\hat{x}_{LMSSE}(y) = E[x] + C_x H^H (HC_x H^H + \sigma^2 I)^{-1} (y - HE[x])$$
(3.27)

根据条件高斯 PDF 推导可得

$$Ex|y = \mu_x + C_{xy}C_{yy}^{-1}(y - E[y])$$
(3.28)

$$C_{x|y} = C_{xx} - C_{xy}C_{yy}^{-1}C_{yx} (3.29)$$

根据发送信号均值和接收信号均值,以及协方差矩阵可以得到

$$E[x|y] = \mu_x + C_x H^H (HC_x H^H + \sigma^2 I)^{-1} (y - H\mu_x)$$
(3.30)

$$C_{x|y} = C_x - C_x H^H (HC_x H^H + \sigma^2 I)^{-1} HC_x$$
(3.31)

根据矩阵求逆定理

$$(A + BCD)^{-1} = A^{-1} - A^{-1}B(DA^{-1}B + C^{-1})^{-1}DA^{-1}$$
(3.32)

根据上式,可以将式 (3.29) 和 (3.30) 转换成如下形式

$$E[x|y] = \mu_x + (HC_n^{-1}H^H + C_x^{-1})^{-1}H^HC_n^{-1}(y - H\mu_x)$$
(3.33)

$$C_{x|y} = (HC_n^{-1}H^H + C_x^{-1})^{-1} (3.34)$$

根据式 (3.24) 可以知道,且一般情况下,二进制采样后的信号均值为 0,则 MMSE 的检测矩阵为

$$W = (HH^H + \sigma^2 I)^{-1} H^H \tag{3.35}$$

同时得到 MMSE 准则计算公式

$$\hat{x}_{MMSE} = (HH^H + \sigma^2 I)^{-1} H^H y \tag{3.36}$$

而代入上述系统模型,则上式应写作

$$\hat{\mathbf{x}}_{MMSE} = (\mathbf{H}\mathbf{H}^H + \sigma^2 \mathbf{I})^{-1} \mathbf{H}^H \mathbf{y}$$
(3.37)

其中 H 代表 $[\mathbf{H}_1, \mathbf{H}_2, ..., \mathbf{H}_K]$, 令 x 代表 $[\mathbf{x}_1^T, \mathbf{x}_2^T, ..., \mathbf{x}_K^T]$

根据 MMSE 估计,本文做了 MMSE 估计的仿真,并以 MMSE 估计作为评判基准,此处 考虑的为 BPSK 调制。分别考虑用户单天线和用户多天线,多天线时设置为 2 和 4。判决采用 硬判决,即判断不会受到前后判决结果的影响,在用户多天线单流的情况下,判决结果会按 照多天线取平均。

参数	设置值
场景	郊区宏蜂窝
基站侧天线数	128
用户数天线	1 or 2
用户数	4
天线间距	0.5λ
路径数	6
用户采样数量	10000

表 3.1 MMSE 仿真参数设置

从图 3.1,3.2, 3.3,可以看出对于不同的情况即用户单天线,用户多天线单流,用户多天线多流的情况各不相同。其中多天线单流应是判断准确度最高,其次为用户单天线,其次用户多天线多流。其中多天线单流,因为多天线传输的相同的数据能够通过综合所得到的数据得出最好的结果,而用户单天线与用户多天线多流的不同在于多天线多流带来了天线与天线之间的干扰,导致判断准确度下降。本文将主要从这三种情况对本文提出的低复杂度算法进行分析研究。而上述的 MMSE 模型将作为判断低复杂度算法是否达标的基准。

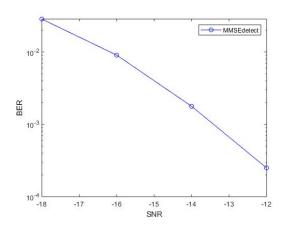


图 3.1 单天线 MMSE 检测 BER

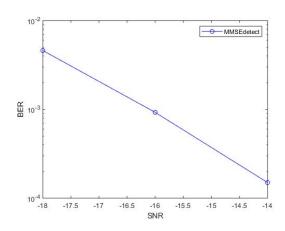


图 3.2 多天线单流 MMSE 检测 BER

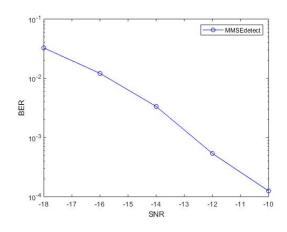


图 3.3 多天线多流 MMSE 检测 BER

3.4 QR 分解方法

虽然可以通过上式,很容易得到 MMSE 的检测矩阵的表达式,但需要注意的是信道矩阵 H 是一个维度相对较大的矩阵,所以上式计算是非常困难的。并且在 FPGA 等硬件上实现矩阵求逆转置是比较繁琐的,所以通常 MMSE 矩阵硬件上实现是以 QR 分解为基础进行计算,其复杂度一定程度上得到简化。下面简单介绍 QR 分解,即将信道矩阵分解为 Q 阵和 R 阵, 其

中Q阵为正交阵,R阵为上三角矩阵令

$$\overline{\mathbf{H}} = \begin{bmatrix} \mathbf{H} \\ \sigma \mathbf{I} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{Q}_1 \\ \mathbf{Q}_2 \end{bmatrix} \mathbf{R} \tag{3.38}$$

根据 MMSE 检测计算公式

$$\hat{x}_{MMSE} = (\mathbf{H}\mathbf{H}^H + \sigma^2 \mathbf{I})^{-1} \mathbf{H}^H y \tag{3.39}$$

有

$$\mathbf{W} = (\overline{\mathbf{H}}^H \overline{\mathbf{H}})^{-1} \mathbf{H}^H \tag{3.40}$$

$$\mathbf{H} = \mathbf{Q}_1 \mathbf{R}, \sigma \mathbf{I} = \mathbf{Q}_2 \mathbf{R} \tag{3.41}$$

又因为 \mathbf{Q}_1 , \mathbf{Q}_2 是正交阵

$$\mathbf{R} = \sigma \mathbf{Q}_2^{-1} \tag{3.42}$$

$$(\overline{\mathbf{H}}^H \overline{\mathbf{H}})^{-1} = (\mathbf{R}^H \mathbf{Q}^H \mathbf{Q} \mathbf{R})^{-1} = (\mathbf{R}^H \mathbf{R})^{-1}$$
(3.43)

又有

$$\mathbf{H}^H = \mathbf{R}^H \mathbf{Q}_1^H \tag{3.44}$$

所以式 (3.39) 有

$$\mathbf{W} = \mathbf{R}^{-1} \mathbf{Q}_1^H \tag{3.45}$$

由此可以容易得到检测矩阵的表达式为

$$\mathbf{W} = (\overline{\mathbf{H}}^H \overline{\mathbf{H}})^{-1} \mathbf{H}^H = \frac{1}{\sigma} \mathbf{Q}_2 \mathbf{Q}_1^H$$
 (3.46)

下面本文简单介绍一下常用的 QR 分解的方法,一般使用 QR 分解可以用下面三种方法来完成,Gram-Schmit 正交化 QR 分解,Givens 矩阵与 Givens 旋转,householder 矩阵与 householder 变换。上面三个不同的 QR 分解适合不同的系统模型,或者是指不同的情况下。Gram-Schmit 正交化适用于满秩矩阵,当 H 为满秩矩阵时, $\overline{\mathbf{H}}$ 也是一个满秩矩阵。将 $\overline{\mathbf{H}}$ 写为 $[\alpha_1^T\alpha_2^T...\alpha_n^T]$ 形式,令

$$\beta_1 = \alpha_1, \beta_2 = \alpha_2 - k\beta_1, k = \frac{\langle \alpha_2, \beta_1 \rangle}{\langle \beta_1, \beta_1 \rangle}$$

依次类推,则有

$$\beta_i = \alpha_i - k_1 \beta_1 - k_2 \beta_2 - \dots - k_{i-1} \beta_{i-1}$$

$$k_j = \frac{\langle \alpha_i, \beta_j \rangle}{\langle \beta_j, \beta_j \rangle}, j = 1, 2, 3, ..., i$$

从而,得到的**Q**矩阵可令其为 $[\beta_1^T,\beta_2^T,...,\beta_n^T]$,**Q**矩阵是正交阵,**R**矩阵是**H**到**R**的变换矩阵。

Givens 旋转主要是利用 Givens 矩阵的旋转特性去计算上三角阵 \mathbf{R} 而多个 Givens 矩阵的乘法和矩阵 $\mathbf{G}_1...\mathbf{G}_n$ 根据 Givens 矩阵的特性也满足要求,为正交阵。

$$G(i, j, \theta) = \begin{bmatrix} 1 & \dots & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & c & \dots & s & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & -s & \dots & c & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$$
(3.47)

 $c = \cos \theta$ 和 $s = \sin \theta$ 出现在第 i 行和第 j 行与第 i 列和第 j 列的交叉点上,亦可以这样描述 Givens 矩阵的非零元素

$$g_{kk} = 1, \quad k \neq i, j$$

$$g_{ii} = c$$

$$g_{jj} = c$$

$$g_{ij} = s$$

$$g_{ji} = -s$$

$$c = \cos \theta$$

$$s = \sin \theta$$

主要是对目标矩阵的第 i 行和第 j 行进行变换。QR 分解的 Givens 变换是为了将部分元素变换为 0. 即

$$\begin{bmatrix} 1 & \dots & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & c & \dots & s & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & -s & \dots & c & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ \vdots \\ \alpha \\ \vdots \\ \beta \\ \vdots \\ x \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x \\ \vdots \\ \gamma \\ \vdots \\ 0 \\ \vdots \\ x \end{bmatrix}$$

$$(3.48)$$

即

$$c = \frac{\alpha}{\sqrt{\alpha^2 + \beta^2}} \tag{3.49}$$

$$s = \frac{\beta}{\sqrt{\alpha^2 + \beta^2}} \tag{3.50}$$

而类似 (3.42), QR 分解 MMSE 检测矩阵就是将 W 看作列向量的结合,将向量按照从下至上

依次转置为0,即

$$\begin{bmatrix} 1 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & c & s & \dots & 0 \\ 0 & \dots & -s & c & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_{11} & \dots & x_{1n} \\ \vdots & \dots & x_{pn} \\ \alpha & \dots & x_{qn} \\ \beta & \dots & x_{rn} \\ \vdots & \dots & x_{tn} \\ 0 & \dots & x_{sn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x'_{11} & \dots & x'_{1n} \\ \vdots & \dots & x'_{pn} \\ \gamma & \dots & x'_{qn} \\ 0 & \dots & x'_{rn} \\ \vdots & \dots & x'_{tn} \\ 0 & \dots & x'_{sn} \end{bmatrix}$$

$$(3.51)$$

通过 n*n/2 次 Givens 旋转,可以得到一个上三角阵,而 Givens 矩阵的乘积即为 Q 阵。

householder 变换主要是利用 householder 矩阵将 $\overline{\mathbf{H}}$ 特定位置的值转换为 0,即求解 $\overline{\mathbf{H}}$ 的上三角阵 \mathbf{R} 。householder 矩阵对一个向量的表达式如下

$$\mathbf{H} = \mathbf{I} - \frac{2}{\langle v, v \rangle} v v^H \tag{3.52}$$

即分别对 \mathbf{H} 每列进行 householder 变化将其变换为上三角正,而 householder 矩阵的乘积和即为 \mathbf{Q} R 分解的 \mathbf{Q} 阵。householder 矩阵是对称矩阵,正交矩阵,hermitian 矩阵,对合矩阵

$$\mathbf{H}^T = \mathbf{H}$$
 $\mathbf{H}^T = \mathbf{H}^{-1}$
 $\mathbf{H}^H = \mathbf{H}$
 $\mathbf{H}^2 = \mathbf{I}$

即可以根据 $\mathbf{H}^H\mathbf{H}=\mathbf{I}$ 得到 $vv^H=I$ 而 householder 变换可以将矩阵变换到 v 向量代表的坐标轴的投影。即

$$\mathbf{H}x = \alpha [1 \quad 0 \quad \dots 0]^T \tag{3.53}$$

令 $e_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots 0 \end{bmatrix}^T$,根据 householder 矩阵的定义,可以得到

$$\frac{1}{2}(x - \alpha e_1) = (v^H x)v \tag{3.54}$$

其中每一个 v 向量中的元素可以如下定义

$$v_{1} = \frac{x_{1} - \alpha}{\|x - \alpha e_{1}\|_{2}}$$

$$= -\frac{\alpha - x_{1}}{\sqrt{2\alpha(\alpha - x_{1})}}$$

$$v_{2} = \frac{x_{2}}{2\alpha v_{1}}$$

$$\vdots$$

$$v_{n} = \frac{x_{n}}{2\alpha v_{1}}$$
(3.55)

利用 householder 变换求解 QR 分解的步骤大致如下,下面用 $\mathbf{P}^{(n)}$ 表示第 n 个 householder 矩

阵。目标矩阵写为

$$\mathbf{H}^{(i)} = \begin{bmatrix} x_{11} & \dots & x_{1i} & \dots & x_{1j} & \dots & x_{1k} \\ \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & x_{pi} & \dots & x_{pj} & \dots & x_{pk} \\ \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & x_{qi} & \dots & x_{qj} & \dots & x_{qk} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & x_{ni} & \dots & x_{nj} & \dots & x_{nk} \end{bmatrix}$$
(3.56)

对 i 列进行处理,即选取 i 列的 i+1 n 个元素,用 S 代替,得到第 i 个 householder 矩阵 $\mathbf{P}^{(i)}$,即

$$\mathbf{P}^{(i)}\S = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}^T \tag{3.57}$$

即

$$\mathbf{P}^{(i)}\mathbf{H}^{(i)} = \mathbf{P}^{(i)} \begin{bmatrix} x_{11} & \dots & x_{1i} & \dots & x_{1j} & \dots & x_{1k} \\ \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & x_{pi} & \dots & x_{pj} & \dots & x_{pk} \\ \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & x_{qi} & \dots & x_{qj} & \dots & x_{qk} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & x_{ni} & \dots & x_{nj} & \dots & x_{nk} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_{11} & \dots & x_{1i} & \dots & x_{1j} & \dots & x_{1k} \\ \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & x_{ii} & \dots & x_{ij} & \dots & x_{ik} \\ \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & x_{qj} & \dots & x_{qk} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & x_{nj} & \dots & x_{nk} \end{bmatrix}$$

$$(3.58)$$

这个过程总共只需要进行 n 次即可以得到上三角阵 R, 而变换矩阵的乘积即为正交矩阵 Q。

从本文上面所写的一般的 MMSE 复杂度主要是信道矩阵的求逆带来的,普通 MMSE 的复杂度为 $Theta(M^3)$ 。如果采用 QR 分解优化的 MMSE 的计算,采用不同的 QR 分解有不同的复杂度。Gram-Schmit 正交化 QR 分解和 Givens 变换 QR 分解的计算复杂度在计算一般信道矩阵时仍为 $Theta(M^3)$ 。而 householder 变换的计算复杂度为 $Theta(M^2)$ 。对于一般情况的信道矩阵时,Givens 旋转计算复杂度并不会比普通的 MMSE 减少很多,但 Givens 旋转由于其矩阵的特定形式,可以只改变旋转的 i 行 i 列和 j 行 j 列,所以可以利用这个性质,对 MMSE 进行并行计算,从而降低 MMSE 检测的时间,但是计算复杂度上并不会减少。由于 QR 分解计算 MMSE 是有严格数学推导的,所以所得到的结果应该与 MMSE 检测的结果一致。

但是,可以注意到的是当矩阵稀疏时, Givens 变换的计算复杂度就会降低。而推导 QR 分解使用矩阵

$$\overline{\mathbf{H}} = \begin{bmatrix} \mathbf{H} \\ \sigma \mathbf{I} \end{bmatrix} \tag{3.59}$$

其下半部分属于单位阵,所以在并行计算的同时,Givens 变换的复杂度同样降低了 n 次操作,所以此时的 Givens 变换的计算复杂度同样为 $\Theta(M^2)$,但是考虑到这里的矩阵是被扩充过的,所以先对与原始 MMSE 并不会有很大程度的降低。而由本文上面提到的波束域信道模型,当物理信道乘以信道矩阵的特征矩阵时,此时为波束域信道,不仅扩充部分稀疏,信道矩阵也为稀疏阵,此时使用 Givens 变换和 householder 变换的复杂度将会进一步的降低。但是在一般

的信道矩阵,因为接收天线的数量不能逼近无穷大,按照一般公式无法计算出严格稀疏的信道矩阵,而讨论的降低复杂度需要稀疏矩阵。所以这里进行了近似处理,将相对较小的元素直接赋值为 0。这必然会带来一定的误差,而接下来的部分,将利用仿真结果去判断。

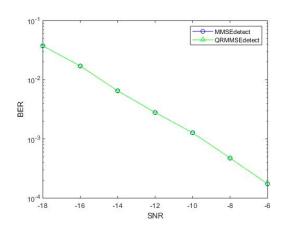


图 3.4 QR 分解 MMSE

3.5 低复杂度的 MMSE 接收机

本文第二章论证的波束域信道矩阵有这样的性质,波束域信道矩阵的不同列代表着不同的接收角,又称为波束。而通过第二章基站侧信道矩阵得到的相关阵和能量耦合矩阵,可以得到对于单个用户来说,其所使用的波束数量是有限且比较少的,所以使用波束域信道矩阵时可以发现波束域信道矩阵是稀疏的。而稀疏的信道矩阵在进行计算时可以利用很多种方法进行优化复杂度。这里本文考虑的是严格的数学推导得到 QR 分解,对于稀疏阵的计算可以通过更多方式进行化简。根据第二章,本文有

$$\mathbf{H}_F = \mathbf{F}\mathbf{H} \tag{3.60}$$

可以得到波束域信道,假定信号传播在波束域,那么信号通过的应是波束域信道,但是真实情况是信号传输在物理信道中,所以需要在判决时的接收信号前乘上 DFT 矩阵使其同样处于波束域。即

$$\mathbf{y}_F = \mathbf{F}\mathbf{y} \tag{3.61}$$

从而得到波束域信道下 MMSE 矩阵

$$\hat{\mathbf{x}}_{MMSE} = (\mathbf{H}_F \mathbf{H}_F^H + \sigma^2 \mathbf{I})^{-1} \mathbf{H}_F^H \mathbf{y}_F$$
 (3.62)

其中 \mathbf{H}_F 代表 $[\mathbf{FH}_1, \mathbf{FH}_2, ..., \mathbf{FH}_K]$,令 \mathbf{x} 代表 $[\mathbf{x}_1^T, \mathbf{x}_2^T, ..., \mathbf{x}_K^T]$ 通过第二章的理论推导,可以知道严格稀疏是建立在基站天线数量趋近于 ∞ ,但是本文所使用的模型基站天线存在数量限制,所以需要一些近似处理,将信道矩阵处理为严格稀疏,从而适应低复杂度的算法,此处可能会出现一些误差,本文主要分析利用这样的近似处理是否会影响检测结果。由图 3.5,可知原始信道矩阵并不是稀疏的。所以本文提出波束域的降低复杂度方法在原始信道矩阵并不起作用,同时经过式 (3.60) 的处理后,可以发现波束域信道矩阵此时是有稀疏矩阵的趋势,但是由于天线数的限制,所以本文做了近似处理,即设置门限值,将低于门限值的波束域信道

矩阵元素赋值为零,此时波束域信道矩阵严格稀疏

if
$$[\mathbf{H}_F]_{ij} < \lambda$$
 then $[\mathbf{H}_F]_{ij} = 0;$ (3.63)

本文采用的门限值为 0.5,通过不同的门限值选择可能会影响矩阵的稀疏程度,同样的也会影响准确度和计算复杂度。经过近似处理后的信道如图 3.7,可以看出严格稀疏波束域信道与原始信道区别并不大。所以令

$$\mathbf{H}_{approx} \approx \mathbf{H}_{F}$$
 (3.64)

带入 MMSE 判决公式

$$\hat{\mathbf{x}}_{approx} \quad _{MMSE} = (\mathbf{H}_{approx} \mathbf{H}_{approx}^{H} + \sigma^{2} \mathbf{I})^{-1} \mathbf{H}_{approx}^{H} \mathbf{y}_{F}$$
(3.65)

此时上式利用 QR 分解计算 MMSE 的复杂度,因为矩阵稀疏所以复杂度会降低很多,不过因为并不能知道矩阵具体稀疏程度,所以并不能量化其计算复杂度

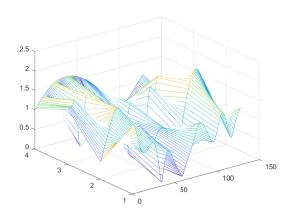


图 3.5 原始信道矩阵

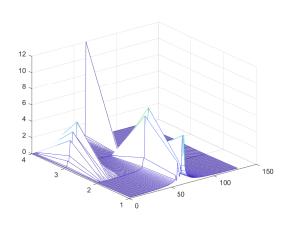


图 3.6 原始波束域信道矩阵

下面本文将具体讨论利用波束域信道的低复杂度 MMSE 接收机的表现类似的测试情况为 BPSK 调制无编码。分别考虑用户单天线和用户多天线,多天线时设置为 2 和 4。判决采用硬判决,即判断不会受到前后判决结果的影响,在用户多天线单流的情况下,判决结果会按照多天线取平均。

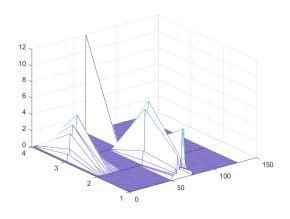


图 3.7 近似处理波束域信道矩阵

表 3.2 低复杂度 MMSE 仿真参数设置

参数	设置值						
场景	郊区宏蜂窝						
基站侧天线数	128						
用户数天线	1 or 2 or 4						
用户数	4						
天线间距	0.5λ						
路径数	6						
用户采样数量	10000						

从图 3.8,3.9,3.10,3.11 来看利用 QR 分解以及波束域特性的低复杂度 MMSE 的检测方式性能和普通 MMSE 检测方式几乎没有区别,在上述提到的四种情况都有非常好的逼近普通 MMSE。此低复杂度 MMSE 检测方式性能上基本符合要求,而且根据前面的推导,也可知该接收机很大程度上还是降低的复杂度。根据结果,还是可以发现当用户的天线数增多之后,低复杂度的 MMSE 的性能还是略微低于普通 MMSE。原因可能是多天线所占用的波束较多,并且能量较多的几个波束占用总共接收能量的比例有所下降,导致检测性能下降。通过调整上面所设置的门限值 λ 可以缩小波束域低复杂度 MMSE 和普通 MMSE 的差距。同样的,调整 λ 也可以将准确度换取更低的计算复杂度。

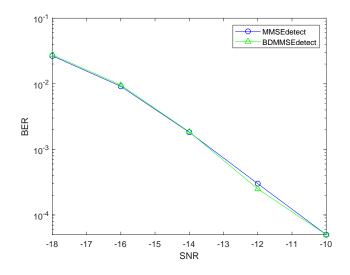


图 3.8 4 用户单天线普通 MMSE 与波束域 MMSE 对比

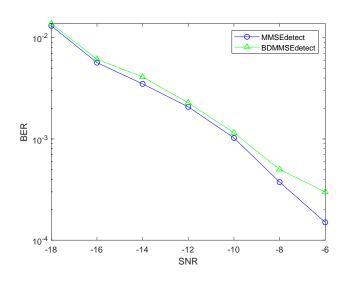


图 3.9 4 用户 2 天线单流普通 MMSE 与波束域 MMSE 对比

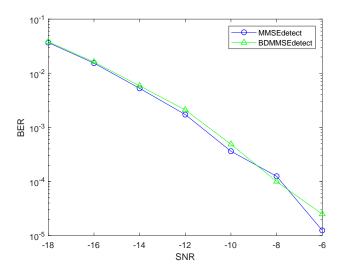


图 3.10 4 用户 2 天线多流普通 MMSE 与波束域 MMSE 对比

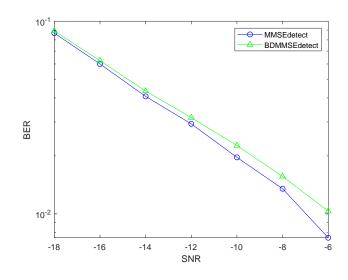


图 3.11 4 用户 4 天线多流普通 MMSE 与波束域 MMSE 对比

3.6 本章小结

本章主要研究基于 MMSE 检测的低复杂度算法,并分析其与普通 MMSE 检测的检测性能对比,是否能在降低计算复杂度的同时保持检测性能。本章首先介绍本文所需要使用的系统模型,以及本章节需要用到的波束域理论以及下章节可能用的统计信道的符号表达。并且将本章具体叙述的系统模型作为每个检测算法的系统模型。然后本文推导了 MMSE 检测估计的原理以及 MMSE 的仿真结果并将其作为测试低复杂度算法是否保证检测性能的基准。接着本文根据 MMSE 算式特点,利用 QR 分解进行数学层面上的化简推导,得到了复杂度稍低的QR 分解的 MMSE 算法,因为其是严格数学推导的,所以 QR 分解的 MMSE 算法的性能相较普通 MMSE 接收机并没有区别。然后利用 QR 分解中 Givens 变换方法以及 householder 变换方法在矩阵稀疏情况下复杂度会降低,从而可以利用波束域信道稀疏特性进行进一步的复杂度化简。而本文推导严格稀疏的矩阵需要基站侧天线数无穷大,所以利用数学公式无法得到严格系数的波束域矩阵,这里本文做了近似处理,并利用近似结果进行测试,仿真结果显示低复杂度的 MMSE 接收机在降低复杂的同时能够很好保证性能。

第四章 基于 PE 接收机及复杂度优化

4.1 引言

基于 MMSE 检测准则,利用检测矩阵约等式,利用系数代替检测矩阵,衍生出了 PE 接收机,即多项式展开 (polynomial expansion) 接收机。PE 接收机其一定程度降低了复杂度,但是其不能很好的解决当上行信道用户天线总数比较大时系统检测矩阵系数计算仍然很复杂的问题。所以,本章节还会提出一种基于算子自由度的算法,将多项式展开得到的系数替换为确定性等同。通过替换可以略过计算多项式展开的计算,同时降低 PE 接收机的复杂度。本章将推导利用算子自由度理论证明算子自由等同能够代替系数,在 PE 接收机的基础上进一步的降低大规模 MIMO 的计算复杂度,并且涉及到的小规模的矩阵求逆和递推系数计算将更容易应用到硬件上,从提高其检测时延。

4.2 PE 接收机原理及仿真

通过上述计算过程,可以知道在用户数较多用户天线数较多的情况下,MMSE 接收机的复杂度将会非常的高。所以基于 MMSE 接收机的基本原理有提出了多项式展开的方法对 MMSE 矩阵进行合理的化简,化简表达式如下

$$\mathbf{W} = (\mathbf{H}\mathbf{H}^H + \sigma^2 \mathbf{I})^{-1} \mathbf{H}^H$$
$$\mathbf{x}_{MMSE} = \mathbf{W}\mathbf{y} \tag{4.1}$$

利用 Cayley hamilton 理论, $(\mathbf{H}^H\mathbf{H} + \sigma_z^2\mathbf{I})^{-1}$ 可以表达为

$$(\mathbf{H}^H \mathbf{H} + \sigma_z^2 \mathbf{I})^{-1} = \sum_{i=1}^M c_i (\mathbf{H}^H \mathbf{H} + \sigma_z^2 \mathbf{I})^i$$
(4.2)

而等式根据多项式分解可以写为下式

$$\sum_{i=1}^{M} c_i (\mathbf{H}^H \mathbf{H} + \sigma_z^2 \mathbf{I})^i = \sum_{i=1}^{M} b_i (\mathbf{H}^H \mathbf{H})^i$$
(4.3)

PE 接收机可以通过约等式降低复杂度

$$(\mathbf{H}^{H}\mathbf{H} + \sigma^{2}\mathbf{I})^{-1} \approx \sum_{i=1}^{L} b_{PE,i}^{(L)} (\mathbf{H}^{H}\mathbf{H})^{i-1}$$
 (4.4)

仍然利用 MMSE 接收机的判断准则来计算多项式系数

$$\arg\min_{b_{PE}^{(L)}} \mathbb{E}_x \left\{ \|\mathbf{x} - \sum_{i=1}^{L} b_{PE,i}^{(L)} (\mathbf{H}^H \mathbf{H})^{i-1} \mathbf{H}^H y \| \right\}$$
(4.5)

并令 $\mathbf{b}_{PE}^{(L)}$ 表示 $b_{PE}^{(L)}$ 的合集。这里考虑的 $L \leq M, M$ 为发送端用户天线总数令

$$\mathbf{B}_N = \mathbf{H}\mathbf{H}^H$$
$$\mu_k = \frac{1}{N} \mathrm{tr}(\mathbf{B}_N^k)$$

其中 $\frac{1}{N}$ tr(\mathbf{B}_N^k) 指的是信道的经验矩。

$$[\Phi_{PE}]_{ij} = \mu_{i+j} + \sigma_z^2 \mu_{i+j-1}$$

$$[\alpha_{PE}]_i = \mu_i$$
(4.6)

通过上式可以得到 PE 接收机检测表达式

$$\hat{x}_{PE}^{(L)} = \sum_{i=1}^{L} b_{PE,i}^{(L)} (\mathbf{H}^H \mathbf{H})^{i-1} \mathbf{H}^H y$$
(4.7)

利用上章系统模型

$$\mathbf{y} = \sum_{i=1}^{K} \mathbf{H}_i \mathbf{x}_i + \mathbf{Z} \tag{4.8}$$

与 MMSE 类似的,H 代表 $[\mathbf{H}_1,\mathbf{H}_2,...,\mathbf{H}_K]$,令 x 代表 $[\mathbf{x}_1^T,\mathbf{x}_2^T,...,\mathbf{x}_K^T]$,带入上面的判断准则。而上文也提到了 MMSE 的复杂度主要来自于矩阵求逆的计算,上部分提出利用 QR 分解的形式进行化简矩阵求逆的公式,而这部分主要使用的是 Cayley hamilton 理论将矩阵求逆转换为多项式分解,再利用约等式对多项式分解的项数进行减少,从而降低计算复杂度。PE 接收机的复杂度一定程度上取决 PE 接收机的阶数,而根据 $\sum_{i=1}^L b_{PE,i}^{(L)} (\mathbf{H}^H \mathbf{H})^{i-1}$ 又被称为 Krylov域的计算,其计算复杂度为 $\Theta(M^2)$,而计算系数的需要的复杂度为 $\Theta(L*M^2)$,L 为阶数。L 相对于 M 小很多,而这两部分是相加关系,所以此时的复杂度比原始 MMSE 要小很多,而其并不会依赖于矩阵是否稀疏。

考虑的为 BPSK 调制,分别考虑用户单天线和用户多天线,多天线时设置为 2 和 4,判决采用硬判决判决采用硬判决。多天线单流的多天线结果利用平均值进行判断。

参数	设置值
场景	郊区宏蜂窝
基站侧天线数	128
用户数天线	1 or 2 or 4
用户数	4
天线间距	0.5λ
路径数	6
用户采样数量	10000

表 4.1 PE 接收机仿真参数设置

从图 4.1,4.2,4.3 来看,在用户天线数为 2,用户数为 4 时,PE 接收机在阶数为 3 的情况下PE 接收机能够逼近 MMSE 接收机的性能,而从图 4.4 来看在面对用户发送天线数量更多的情况,需要阶数更高的 PE 接收机。可以发现 PE 接收机在阶数比较小的情况下,仍然可以很好的处理不同用户之间带来的干扰。当然从波束域信道上,如果可以很好的分配用户的波束域

资源的话,那么针对用户间干扰的所需要的 PE 接收机的阶数将会进一步的降低,相对应的该系统的带宽可能会收到影响。当用户多天线单流的情况下,PE 接收机的性能更加接近 MMSE 接收机。从图 4.4 来看 PE 接收机在处理用户多天线多流的情况,根据用户天线数还是有一些区别,随着用户天线数的增多,用户天线之间的互相干扰同样会增大,实际情况中特别是当用户数天线大于 2,用户天线数间隔会超出波长时,处于波长整数倍情况下会接受到更多来自另外天线的干扰。从仿真结果来看,当双天线时,阶数为 3 的 PE 的接收机尚能逼近 MMSE 性能,而在用户四天线的情况下,阶数为 3 的 PE 接收机已经和 MMSE 的结果产生了差距,需要更高的阶数来应对用户多天线的情况。PE 接收机在降低复杂度情况下能保持很好的接收检测性能。

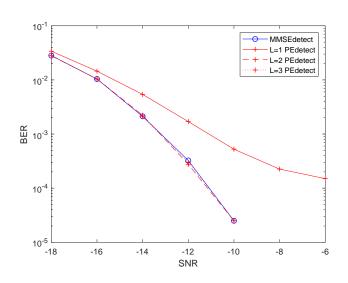


图 4.1 4 用户单天线 PE 接收机与 MMSE 接收机比较

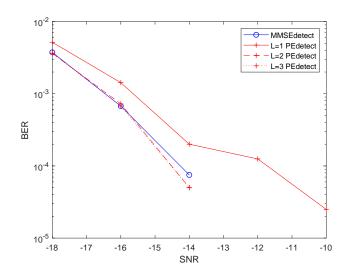


图 4.2 4 用户 2 天线单流 PE 接收机与 MMSE 接收机比较

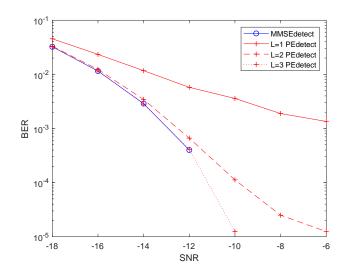


图 4.3 4 用户 2 天线多流 PE 接收机与 MMSE 接收机比较

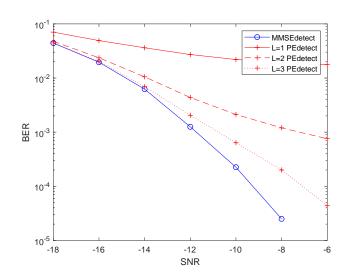


图 4.4 4 用户 4 天线多流 PE 接收机与 MMSE 接收机比较

4.3 算子自由度原理

上面为使用 MMSE 准则的多项式接收机,可以注意到当信道矩阵的维度较大的时候,利用经验矩计算每个信道同样会有较大的复杂度。但是在信道慢变的情况下,数据 CSI 变化得非常的慢,可以利用确定性等同 $\overline{\mu}_k$ 代替 μ_k ,进一步降低复杂度。此时,PE 接收机只用计算 $\sum_{i=1}^L b_{PE,i}^{(L)} (\mathbf{H}^H \mathbf{H})^{i-1}$ 即可。计算复杂度只有 $\Theta(M^2)$ 。这里提出了利用算子自由度从而得到 $\overline{\mu}_k$ 的方法。考虑本文是建立在大规模 MIMO 背景下的,所以本章开头提到的基站侧接收天线数量 N_R 可以看作是数量相当大。

所以参考文献, 当 $N \to \infty$, 有 $\mu - \mathbb{E}[\mu] \to 0$ 。写成公式

$$\lim_{N \to \infty} \mathbb{E}[\mu_k] - \mu_k = 0 \tag{4.9}$$

不过即使这步趋近并不能很好的获得,仍然可以利用下面的公式进行替代原来的方法。

$$[\mathbf{\Phi}_{PE}]_{ij} = \mathbb{E}[\mu_{i+j}] + \sigma_z^2 \mathbb{E}[\mu_{i+j-1}]$$

$$[\alpha_{PE}]_i = \mathbb{E}[\mu_i]$$
(4.10)

但是式 (3.41) 的请况并不在本文的考虑范围内,所以接下来本文将用 $\mathbb{E}[\mu]$ 代替 μ 。而本文提出的利用算子自由度,即将期望 $\mathbb{E}[\mu]$ 由数转为算子,利用算子自由度对其进行计算。这里本文简要介绍算子自由度的定义。

线性映射 E 是一个条件期望,如果其满足对于所有 b,都有 E[b] = b,对于所有 x 属于集合 A, b_1,b_2 属于集合 B 都有 $E[b_1\mathcal{X}b_2] = b_1E[\mathcal{X}]b_2$ 。令 A 表示酉代数,B 表示酉子代数,E:A->B 是一个条件期望。则称 (A,E) 是 B 算子值的自由空间。B 算子值概率空间元素成为 B 算子值随机变量。B 算子值自由度乘法映射 $\{f_{\pi}\}_{\pi \in NC(n)}:A^n \to B$

$$f_{\pi_1 \mid \pi_2}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2, ..., \mathcal{X}_n) = f_{\pi_1}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2, ..., \mathcal{X}_n) f_{\pi_2}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2, ..., \mathcal{X}_n)$$
(4.11)

NC(n) 只 n 长度中不互相交叉的段, π_1 和 π_2 就是其中的两个。

用 $\mathcal{V}^{\mathcal{B}}_{\pi}(\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2, ..., \mathcal{X}_n) = E((\mathcal{X}_1 \mathcal{X}_2 ... \mathcal{X}_n))$ 定义 \mathcal{B} 算子值自由度乘法映射 $\mathcal{V}^{\mathcal{B}}_{\pi}: \mathcal{A}^n \to \mathcal{B}$ 。 而算子的累差值同样也是算子自由度乘法映射可以由下式定义

$$E((\mathcal{X}_1 \mathcal{X}_2 ... \mathcal{X}_n)) = \sum_{\pi \in NC(n)} \mathcal{K}_{\pi}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2, ..., \mathcal{X}_n)$$

$$\tag{4.12}$$

则有

$$\sum_{\pi \in NC(n)} \mathcal{K}_{\pi}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2, ..., \mathcal{X}_n) = \mathcal{V}_{\sigma}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}_1, \mathcal{X}_2, ..., \mathcal{X}_n) \mu(\sigma, \pi)$$

$$(4.13)$$

利用 Möbius 函数可以写为

$$\mathcal{K}_{\pi}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}_{1}, \mathcal{X}_{2}, ..., \mathcal{X}_{n}) = \sum_{\sigma < \pi, \in \pi \in NC(n)} \mathcal{V}_{\sigma}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}_{1}, \mathcal{X}_{2}, ..., \mathcal{X}_{n}) \mu(\sigma, \pi)$$
(4.14)

随机变量 X 的 B 算子 R 阶变换为

$$\mathcal{R}_{\mathcal{X}}(b) = \sum_{n \ge 0} \mathcal{K}_{n+1}^{\mathcal{B}}(\mathcal{X}b, \mathcal{X}b, ..., \mathcal{X}b, \mathcal{X}b, \mathcal{X})$$
(4.15)

如有一个 β 算子随机变量 $\mathcal{X} \in \mathcal{A}$ 有

$$\mathcal{R}_{\mathcal{X}}(b) = \mathcal{K}_2(\mathcal{X}b, \mathcal{X}) \tag{4.16}$$

则称其为 *B* 算子半圆变量。

下文将主要介绍如何利用上面的公式得到 μ 的等同确定量。根据 (3.13)(3.14) 可以得到 $\mathbf{H} = \overline{\mathbf{H}} + \tilde{\mathbf{H}}$ 令

$$\overline{\mathbf{X}} = \begin{pmatrix} 0_N & \overline{\mathbf{H}} \\ \overline{\mathbf{H}}^H & 0_M \end{pmatrix} \tag{4.17}$$

与

$$\tilde{\mathbf{X}} = \begin{pmatrix} 0_N & \tilde{\mathbf{H}} \\ \tilde{\mathbf{H}}^H & 0_M \end{pmatrix} \tag{4.18}$$

并令 $\mathbf{X} = \tilde{\mathbf{X}} + \overline{\mathbf{X}}$, $\tilde{\mathbf{W}}_k$ 代表 $\mathbf{M}_k \odot \mathbf{W}_k$, $\eta(\mathbf{D})$ 代表 $\mathbb{E}\{\tilde{\mathbf{X}}\mathbf{D}\tilde{\mathbf{X}}\}$ 。根据信道模型,可以得到 $\mathbb{E}[\mu_k]$ 与 \mathbf{X} 的矩有关。又有

$$\mathbf{X}^2 = \begin{pmatrix} \mathbf{H}\mathbf{H}^H & 0_{N*M} \\ 0_{M*N} & \mathbf{H}^H \mathbf{H} \end{pmatrix} \tag{4.19}$$

又令

$$\tilde{\mathbf{X}}_k = \begin{pmatrix} 0_N & \hat{\mathbf{H}}_k \\ \hat{\mathbf{H}}_k^H & 0_M \end{pmatrix} \tag{4.20}$$

其中 $\hat{\mathbf{H}}_k$ 代表 $[0_{N*M_1}...\tilde{\mathbf{H}}_k \quad 0_{N*M_{k+1}}...]$,所以有下式

$$\tilde{\mathbf{X}} = \sum_{k=1}^{K} \tilde{\mathbf{X}}_k \tag{4.21}$$

根据上面信道模型,可以写出 $\tilde{\mathbf{H}}_k = \mathbf{U}_k \tilde{\mathbf{W}}_k \mathbf{V}_k^H$,同时可以改写 $\tilde{\mathbf{X}}$

$$\tilde{\mathbf{X}}_k = \mathbf{A}_k \hat{\mathbf{W}} \mathbf{A}^H \tag{4.22}$$

其中 ŵ 可以用下式表示

$$\begin{pmatrix}
0_{N} & \dots & \tilde{\mathbf{W}} & 0_{N*M_{k+1}} & \dots \\
\vdots & \ddots & \dots & \dots & \dots \\
\tilde{\mathbf{W}}^{H} & \dots & 0_{M_{k}*M_{k}} & 0_{M_{k}*M_{k+1}} & \dots \\
0_{M_{k+1}*N} & \dots & 0_{M_{k+1}*M_{k}} & 0_{M_{k+1}*M_{k+1}} & \dots \\
\vdots & \dots & \vdots & \vdots & \ddots
\end{pmatrix}$$
(4.23)

$$\mathbf{A}_k = \operatorname{diag}(\mathbf{U}_k, 0_{M_1}, \dots, \mathbf{V}_k, 0_{M_{k+1}}, \dots)$$
(4.24)

通过替换 $\hat{\mathbf{W}}$ 中的独立高斯变变量为相同方差的自由圆形变量,可以获得自由确定性等同 $\hat{\mathcal{W}}$ 。而此时,令 $\hat{\mathcal{X}}_k = \mathbf{A}_k \hat{\mathcal{W}}_k \mathbf{A}_k$ 则也可以用自由确定性等同 \mathcal{X} 代替 \mathbf{X} 。一般的,自由确定性等同 \mathcal{X} 和原始模型数据 \mathbf{X} 在 L 趋近于无穷时都有相同算子分布。令 \mathcal{B}_N 代表 $<\mathcal{X}>_N$ 。 $<\mathcal{X}>_N$ 指的是 \mathcal{X} 行列下标 1 到 N 的子矩阵。令 $F_{\mathbf{B}_N}(\lambda)$ 代表随机矩阵 \mathbf{B}_N 的元素的累计分布。令 \mathbb{C}^+ 代表集合 $\{z\in\mathbb{C}:\mathcal{J}(z)>0\}$ 。参考文献, $z\in\mathbb{C}^+$ 的柯西变换 $G_{\mathbf{B}_N}(z)$

$$G_{\mathbf{B}_N}(z) = \int_0^\infty \frac{1}{z - \lambda} dF_{\mathbf{B}_N}(\lambda) = \frac{1}{N} \mathbb{E} \{ \operatorname{tr}(z\mathbf{I}_N - \mathbf{B}_N)^{-1} \}$$
(4.25)

对于所有代表柯西变换的 $F_{\mathbf{B}_N}$,都有反变换,可以写成下面形式

$$F_{\mathbf{B}_N}(\lambda) = -\frac{1}{\pi} \lim_{\epsilon \to 0^+} \int_{-\infty}^{\lambda} \mathcal{J}(\mathbf{G}_{\mathbf{B}_N}(x+i\epsilon)) dx$$
 (4.26)

参考文献,有柯西变换 $G_{\mathcal{B}_N}(z)$ 是 $G_{\mathbf{B}_N}(z)$ 的确定性等同

$$\lim_{N \to \infty} (G_{\mathbf{B}_N}(z) - G_{\mathcal{B}_N}(z)) = 0 \tag{4.27}$$

 \mathcal{B}_N 是 \mathbf{B}_N 的确定性等同。并且有这样 $\overline{\mu}_k = \frac{1}{N}\mathbb{E}[\operatorname{tr}(\mathcal{B}_N^k)]$ 。并且可作出这样的近似

$$\lim_{N \to \infty} \mathbb{E}[\mu_k] - \overline{\mu_k} = 0 \tag{4.28}$$

参考文献,给出的 $E\mu_m$ 和 μ_m 做比较

TABLE I $\mathbb{E}\{\mu_m\} \text{ and } \overline{\mu}_m \text{ for } N=48, \ K=12, \ M_k=4 \text{ and } \rho_k=1$

	m = 1	m=2	m = 3	m=4	m = 5	m = 6	m = 7	m = 8
$\mathbb{E}\{\mu_m\}$	1.0001	2.0072	5.0363	14.1491	42.5792	134.22	437.52	1463.0
$\overline{\mu}_m$	1.0000	2.0072	5.0362	14.1463	42.5564	134.07	436.67	1458.4

TABLE II $\mathbb{E}\{\mu_m\}/\overline{\mu}_m \text{ for } M_k = 4 \text{ and } \rho_k = 1$

	m = 1	m = 2	m=3	m=4	m = 5	m = 6	m = 7	m = 8
N = 4 K = 1	1.0027	1.0064	1.0234	1.0632	1.1383	1.2659	1.4723	1.8005
$N = 8 \ K = 2$	1.0022	1.0042	1.0106	1.0241	1.0476	1.0849	1.1404	1.2199
$N = 16 \ K = 4$	0.9999	0.9997	1.0010	1.0042	1.0100	1.0188	1.0312	1.0477
$N = 32 \ K = 8$	1.0001	1.0001	1.0002	1.0005	1.0011	1.0020	1.0034	1.0055

TABLE III $\mathbb{E}\{\mu_m\}/\overline{\mu}_m$ for $M_k=1$ and $\rho_k=0$

	m=1	m=2	m = 3	m=4	m = 5	m = 6	m = 7	m = 8
$N = 12 \ K = 4$	0.9983	0.9970	1.0116	1.0521	1.1277	1.2506	1.4398	1.7259
$N = 24 \ K = 8$	1.0002	1.0008	1.0045	1.0137	1.0300	1.0548	1.0902	1.1385
$N = 48 \ K = 16$	1.0001	1.0002	1.0012	1.0035	1.0074	1.0131	1.0210	1.0311
$N = 96 \ K = 32$	1.0002	1.0003	1.0006	1.0012	1.0022	1.0037	1.0057	1.0082

将原始模型的矩阵矩的确定性等同转换到算子自由度模型上。接着可以利用上文提到的算子自由度的定理和公式来计算 μ_k 。下文简要介绍计算理论,令 \mathcal{B} 表示代数 $\mathcal{M}_{N+M}(\mathbb{C})$ 。利用元素的累差可以就计算出 $\tilde{\mathcal{X}}_1, \tilde{\mathcal{X}}_2, \ldots, \tilde{\mathcal{X}}_K$ 。通过计算,可以得到所有的 \mathcal{B} 累差各不相同,并且只有第二阶 \mathcal{B} 算子累差是非零矩阵。因此 $\tilde{\mathcal{X}}_1, \tilde{\mathcal{X}}_2, \ldots, \tilde{\mathcal{X}}_K$ 关于 \mathcal{B} 自由,并且每一个 $\tilde{\mathcal{X}}$ 都是关于 \mathcal{B} 的半圆形变量。并且非零的累差可以用下式表示

$$\mathcal{K}_2(\tilde{\mathcal{X}}, \mathbf{D}\tilde{\mathcal{X}}) = \mathbb{E}[\mathcal{X}\mathbf{D}\tilde{\mathcal{X}}] \tag{4.29}$$

又因为上文所做的自由确定等同与原始模型的对应, 还可以得到下式

$$\mathbb{E}[\mathcal{X}\mathbf{D}\tilde{\mathcal{X}}] = \mathbb{E}[\mathbf{X}\mathbf{D}\tilde{\mathbf{X}}] = \eta(\mathbf{D}) \tag{4.30}$$

同时,所有的高阶 8 算子累差都是零矩阵。所以有下式表示一阶 8 算子累差

$$\mathcal{K}_2(\overline{\mathbf{X}}) = \overline{\mathbf{X}} \tag{4.31}$$

之前有 $\mathcal{X} = \overline{\mathbf{X}} + \tilde{\mathcal{X}}$ 因为 $\overline{\mathbf{X}} \in \mathcal{B}$,本文 $\overline{\mathbf{X}}$ 和 $\overline{\mathcal{X}}$ 关于 \mathcal{B} 算子自由。则有

$$\mathcal{K}_{1}(\mathcal{X}) = \mathcal{K}_{1}(\overline{\mathbf{X}}) + \mathcal{K}_{1}(\overline{\mathcal{X}}) = \overline{\mathbf{X}}$$

$$\mathcal{K}_{2}(\mathcal{X}, \mathbf{D}\mathcal{X}) = \mathcal{K}_{2}(\tilde{\mathcal{X}}, \mathbf{D}\tilde{\mathcal{X}}) + \mathcal{K}_{2}(\overline{\mathcal{X}}, \mathbf{D}\overline{\mathcal{X}})$$

$$= \mathbb{E}[\mathcal{X}\mathbf{D}\tilde{\mathcal{X}}] = \mathbb{E}[\mathbf{X}\mathbf{D}\tilde{\mathbf{X}}] = \eta(\mathbf{D})$$
(4.32)

由此本文得到下面的推论来计算 $\mathbb{E}[\mathcal{X}^k]$ 从而能够推导到 $\overline{\mu}_k$ 。下面的递推公式可以计算出

 $\mathbb{E}[\mathcal{X}^k]$.

$$\mathbb{E}[\mathcal{X}^{2m+2}] = \overline{\mathbf{X}}\mathbb{E}[\mathcal{X}^{2m+1}] + \sum_{j=0}^{m} \eta(\mathbb{E}[\mathcal{X}^{2j}])\mathbb{E}[\mathcal{X}^{2m-2j}]$$
(4.33)

$$\mathbb{E}[\mathcal{X}^{2m+1}] = \overline{\mathbf{X}}\mathbb{E}[\mathcal{X}^{2m}] + \sum_{j=0}^{m} \eta(\mathbb{E}[\mathcal{X}^{2j}])\mathbb{E}[\mathcal{X}^{2m-2j-1}]$$
(4.34)

其中 m 是自然数, $\mathbb{E}[\mathcal{X}^0] = \mathbf{I}_n$

用代数形式表示 D

$$\mathcal{D} = \operatorname{diag}(\mathcal{M}_{N}(\mathbb{C}), \mathcal{M}_{M_{1}}(\mathbb{C}), ..., \mathcal{M}_{M_{K}}(\mathbb{C}))$$
(4.35)

本文在论文模型部分讨论过所选用统计模型

$$\mathbf{H} = \mathbf{U}_r \tilde{\mathbf{H}} \mathbf{U}_t^H = \mathbf{U}_r (\mathbf{D} + \mathbf{M} \odot \mathbf{H}_{idd}) \mathbf{U}_t^H$$
(4.36)

考虑其中的 \mathbf{D} 为 $\mathbf{0}$,在此算子自由度模型中即 $\overline{\mathbf{X}} = \mathbf{0}_N$ 。即又可以得到下式的递推结论。

$$\mathbb{E}[\mathcal{B}_N^{m+1}] = \sum_{j=0}^m (\sum_{k=0}^K \tilde{\eta_k}(\mathbf{S}_{jk})) \mathbb{E}[\mathcal{B}_N^{m-j}]$$
(4.37)

$$\mathbf{S}_{(m+1)k} = \sum_{j=0}^{m} \eta(\mathbb{E}(\mathcal{B}_N^j)) \mathbf{S}_{m-j} k$$
(4.38)

其中 m 是自然数, $\mathbb{E}[\mathcal{B}_N^0] = \mathbf{I}_N$ 和 $\mathbf{S}_{0k} = \mathbf{I}_{M_k}$

4.4 低复杂度的 PE 接收机

以上是基于算子自由度理论,下面将叙述低复杂多项式展开 (PE) 接收机的算法。如上文所叙述的,本文考虑的是 $\overline{\mathbf{X}} = \mathbf{0}_N$ 的情况,所以低复杂度 PE 接收机首先根据递推公式

$$\mathbb{E}[\mathcal{B}_N^{m+1}] = \sum_{j=0}^m (\sum_{k=0}^K \tilde{\eta_k}(\mathbf{S}_{jk})) \mathbb{E}[\mathcal{B}_N^{m-j}]$$
(4.39)

$$\mathbf{S}_{(m+1)k} = \sum_{j=0}^{m} \eta(\mathbb{E}(\mathcal{B}_N^j)) \mathbf{S}_{m-j} k$$
(4.40)

计算 $\mathbb{E}[\mathcal{B}_N^m]$ 和 $\mathbf{S}_{(m)k}$ 。

$$\overline{\mu}_m = \frac{1}{N} \operatorname{tr}(\mathbb{E}[\mathcal{B}_N^m]) \tag{4.41}$$

令维度为 L*L 的矩阵 $\overline{\Phi}_{PE}$ 为

$$[\overline{\Phi_{PE}}]_{ij} = \overline{\mu}_{i+j} + \sigma_z^2 \overline{\mu}_{i+j-1} \tag{4.42}$$

令向量 α_{PE} 为

$$[\overline{\alpha}_{PE}]_i = \overline{\mu}_i \tag{4.43}$$

利用上面两等式计算出估计系数为

$$\overline{\mathbf{b}}_{PE}^{L} = \overline{\Phi}_{PE}^{-1}[\overline{\alpha}_{PE}] \tag{4.44}$$

带入系数 PE 接收机判决公式

$$\hat{x}_{LPE}^{(L)} = \sum_{i=1}^{L} \bar{b}_{PE,i}^{(L)} (\mathbf{H}^H \mathbf{H})^{i-1} \mathbf{H}^H y$$
(4.45)

上面描述低复杂度 PE 接收机利用确定性等同进行计算,因为省略了计算多项式展开的系数的过程,那么用确定量计算的 PE 接收机计算复杂度将仅仅是 Krylov 域的计算,其计算复杂度为 $\Theta(M^2)$,M 为用户天线总数。考虑的为 BPSK 调制,分别考虑用户单天线和用户多天线,多天线时设置为 2 和 4,判决采用硬判决判决采用硬判决。多天线单流的多天线结果利用平均值进行判断。

参数	设置值				
场景	郊区宏蜂窝				
基站侧天线数	128				
用户数天线	1 or 2 or 4				
用户数	4 or 16				
天线间距	0.5λ				
路径数	6				
用户采样数量	10000				

表 4.2 LPE 接收机仿真参数设置

首先,为了验证上述推导原理,本文先将不同阶数的 PE 接收机和低复杂度的 PE 接收机作对比,通过图 4.5 的说明,可以发现在不同天线情况都有阶数越低的情况下,低复杂度的 PE 接收机与普通 PE 接收机与普通 PE 接收机与普通 PE 接收机与普通 PE 接收机与普通 PE 接收机是为接近。同时低复杂度 PE 接收机与普通 PE 接收机在单天线或者天线较少,或者单流的情况下有相同的性能,所以 LPE 接收机同样具有阶数越高,检测准确度越高的性质。虽然随着天线数的增多,相同阶数下其相较普通的 PE 接收机性能有所下降,但低复杂度 PE 接收机所需要的计算复杂度将减少许多,利用这部分计算去提高低复杂度 PE 接收机的阶数,同样可以获得更好的性能。由此,降低计算复杂度的方法可以认为保持了计算准确度。下面本文以 MMSE 与低复杂度 PE 接收机的表现作对比分析。

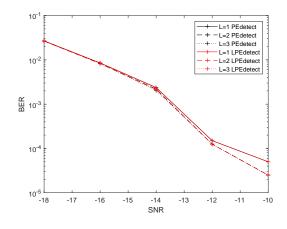


图 4.5 4 用户单天线 LPE 接收机与 PE 接收机比较

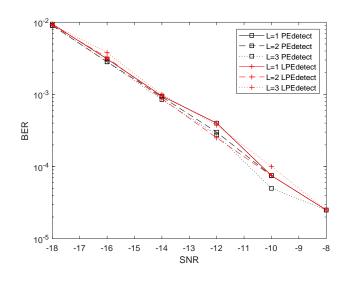


图 4.6 4 用户 2 天线单流 LPE 接收机与 PE 接收机比较

从图 4.7,4.9 来看,在用户天线数为 2,用户数为 4 时,PE 接收机在阶数为 4 的情况下低复杂度 PE 接收机能够逼近 MMSE 接收机的性能,而从图 4.10 来看在面对用户发送天线数量更多的情况,阶数更高的低复杂度 PE 接收机会有更好的表现。从图 4.8 可以看出,可以发现PE 接收机与低复杂度 PE 接收机在阶数比较小的情况下,仍然可以很好的处理不同用户之间带来的干扰。同样的如果考虑的是当用户多天线单流的情况下,低复杂度 PE 接收机的性能更加接近 MMSE 接收机。但是低复杂度的 PE 接收机很难保证多天线多流时的性能。从仿真结果来看,当双天线时,阶数为 3 的 PE 的接收机尚能逼近 MMSE 性能,而低复杂度的 PE 接收机只能接近阶数为 2 的 PE 接收机,而在用户四天线的情况下,阶数为 3 的 PE 接收机已经和MMSE 的结果产生了差距,需要更高的阶数来应对用户多天线的情况。而低复杂度的 PE 接收机已经不能很好的接近普通 PE 接收机,需要更高的阶数去获得更好的性能,由此也可以得到结论,PE 接收机与低复杂度 PE 接收机在处理用户之间的干扰能力性能仍和 MMSE 持平,但是处理用户天线间干扰尚有优化判断准则的空间,或者需要更高阶数的 PE 接收机。

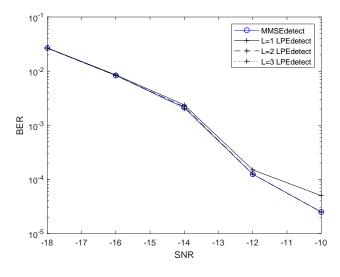


图 4.7 4 用户单天线 LPE 接收机与 MMSE 接收机比较

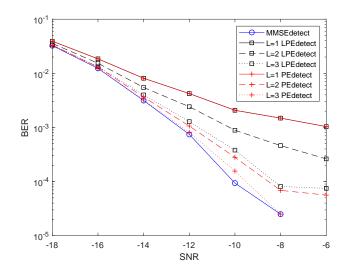


图 4.8 16 用户单天线 LPE 接收机与 MMSE 接收机比较

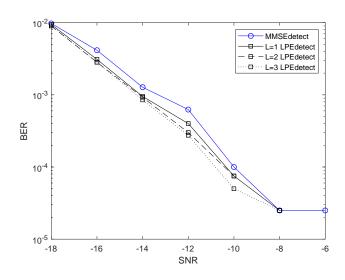


图 4.9 4 用户 2 天线单流 LPE 接收机与 MMSE 接收机比较

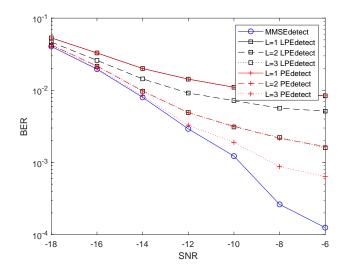


图 4.10 4 用户 2 天线多流 LPE 接收机与 MMSE 接收机比较

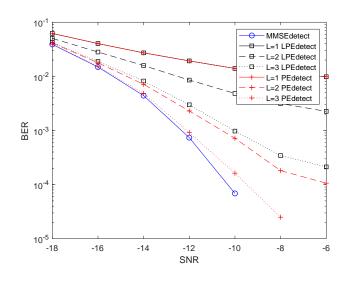


图 4.11 4 用户 4 天线多流 LPE 接收机与 MMSE 接收机比较

4.5 本章小结

本章节主要研究了利用 Cayley hamilton 理论推导的 PE 接收机,并基于算子自由度理论对其进行了进一步的复杂度降低。首先本文介绍了 PE 接收机的原理,并且利用第三章推导的系统模型对 PE 接收机仿真测试,发现 PE 接收机在降低复杂度的同时能够很好的在阶数较低的情况保持准确度,特别是处理用户间干扰,其结果与 MMSE 结果。然后本文介绍了算子自由度理论,并根据 PE 接收机系数可以利用算子自由度理论进行确定性等同替换得到低复杂度的 PE 接收机,从而进一步降低 PE 接收机复杂度。根据仿真结果,可以发现低复杂度 PE 接收机在用户数较少,用户天线数并不多的情况下,是 PE 接收机的良好替代,并且复杂度得到很大程度的降低。

第五章 总结与展望

- 5.1 全文总结
- 5.2 后续工作