深圳大学实验报告

课程名称:	智能网络与计算
实验项目名称:	实验三 物理层信道容量分析实验
学院 <u>:</u>	<u>计算机与软件学院</u>
专业 <u>:</u>	计算机科学与技术
指导教师 <u>:</u>	车越岭
报告人 <u>: 林宪亮</u>	学号 <u>: 2022150130</u> 班级: <u>国际班</u>
实验时间:	2024.10.23
实验报告提交时	间:2024年10月29日

教务处制

实验三: 物理层信道容量分析实验

实验目的与要求:

- 1. 了解什么是凸优化问题
- 2. 学会使用 Matlab CVX 工具箱解决最优功率分配问题,使得信道容量最大化
- 3. 了解注水算法

方法、步骤:

- 1. 深入理解最优功率分配问题
- 2. 使用 CVX 找出最优的功率分配
- 3. 使用注水算法求解最优功率分配

实验过程及内容:

1. 深入理解最优功率分配问题

考虑一个包含 10 个时隙 (T=10) 的通信系统。在每个时隙 iii,发射机的发射功率为 Pi (单位: 瓦特),同时发射机到接收机的信道状态与接收机背景噪声的比值为 ai。假设单位带宽条件下,收发机之间在 T 个时隙中的总信道容量可以表示为:

$$C = \sum_{i=1}^T \log_2 \left(1 + P_i a_i
ight)$$

假设发射机的总发射功率不能超过 $Pmax=1P_{\text{text}\{max\}} = 1Pmax = 1$ 瓦特,最优的功率分配问题可以表示为以下的凸优化问题:

最大化:

$$\sum_{i=1}^T \log_2(1+P_i a_i)$$

约束条件:

$$P_i \geq 0, \quad \sum_{i=1}^T P_i = 1$$

2. 使用 CVX 找出最优的功率分配 代码:

```
T = 10;

%a=rand(T,1);

cvx_begin

    variable p(T);

    maximize( sum( log( 1+ p .* a )/log(2) ) );

    subject to

        p >= 0;

        sum(p) == 1;

cvx_end

disp(['最优解: ',num2str(p')]);
```

图 1 代码截图

代码解释:

这段代码是我编写的,用于解决一个最优功率分配的问题。我的目标是通过 CVX 求解器,在 10 个时隙中分配发射机的发射功率 pi,从而最大化信道容量。具体来说,在每个时隙 i,发射功率 pi 和信道的状态 ai 会影响信道容量。为此,我使用了香农信道容量公式的一个变形形式作为优化目标。

我通过 CVX 定义了一个优化问题,首先指定了优化变量 ppp, 这是一个长度为 10 的向量,表示每个时隙的发射功率。然后,我设定目标函数 maximize(sum(log(1+p .* a)/log(2))),其中 log(2) 是为了将自然对数转换为以 2 为底的对数,符合香农公式。

接下来,我设置了两个约束条件:一是所有时隙的发射功率 pi 必须为非负,二是发射机的总发射功率不能超过 1 瓦,即 sum(p) == 1。最后,通过 cvx_end ,我让 CVX 求解这个优化问题,并输出最优的功率分配 p 值,以便查看每个时隙的发射功率。

通过这个过程,我能够找到一种最优的功率分配方式,使得信道容量达到最大化,同时满足总功率限制的要求。

实验数据:

a:

	p x a x	
1	0x1 double	.53
	1	2
1	0.6443	
2	0.3786	
3	0.8116	
4	0.5328	
5	0.3507	
6	0.9390	
7	0.8759	
8	0.5502	
9	0.6225	
10	0.5870	

图 2 a 值

p: Successive approximation method to be employed. SDPI3 will be called several times to refine the solution. Original size: 50 variables, 21 equality constraints 10 exponentials add 80 variables, 50 equality constraints Cones Errors Mov/Act | Centering Exp cone | Poly cone | Status 3/ 3 | 3.213e-01 7.287e-03 0.000e+00 | Solved 3/ 3 | 2.137e-02 3.318e-05 0.000e+00 | Solved 3/ 3 | 1.439e-03 1.486e-07 0.000e+00 | Solved 0/ 3 | 9.709e-05 6.013e-10 0.000e+00 | Solved Optimal value (cvx_optval): +1.11249 最优解: 6.2372e-10 6.6207e-11 0.24742 1.3758e-10 6.0529e-11 0.41462 0.33796 1.5655e-10 3.6857e-10 2.2156e-10 图 3 p 值

如图 2, 为 a 的值, 如图 3, 为使用 CVX 计算出的 p 值。

3. 使用注水算法求解

```
代码:
```

```
% 注水算法
syms x
func = 0;
T = 10; % 确保T的定义
% 计算λ
for i = 1:T
   func = func + 1/2 * ((1/(\log(2)*x) - 1/a(i)) + abs((1/(\log(2)*x) - 1/a(i))));
end
eqn = func == 1;
lambda = double(vpasolve(eqn, x));
% 计算注水线
v = 1 / ((log(2)/log(exp(1))) * lambda);
% 初始化功率分配
P = zeros(T, 1); % 创建一个零向里来存储每个时隙的功率分配
% 计算每个时隙的功率分配 P i
for i = 1:T
   P(i) = max(0, (1/(log(2)*lambda) - 1/a(i))); % 计算 P_i
%绘图
z = [];
for i = 0:T-1
   y = 1/a(i+1);
   z = [z; i, y; i+1, y];
figure(2);
plot(z(:, 1), z(:, 2));
line([0 T], [v v], 'linestyle', ':');
xlabel('Channel index a(i)');
legend('1/a', '注水线');
set(gca, 'xtick', [], 'ytick', []);
text(-1.2, v, num2str(v));
% 显示功率分配结果
disp(['最优功率分配 P: ', num2str(P')]);
```

图 4 代码截图

代码解释:

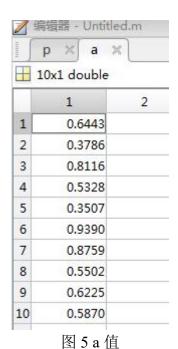
这段代码是我用来实现注水算法,目的是计算信道的最优功率分配。首先,我定义了符号变量 x 并初始化变量 func,同时设置了时隙数量 T=10。接着,我通过一个循环计算拉格朗日乘子 λ ,在循环中累加每个时隙的功率表达式。然后,我使用 vpasolve 函数求解方程 ,从而得到 λ 的数值解。接下来,我计算注水线的值 v,并初始化一个零向量 PPP 来存储每个时隙的功率分配。通过另一个循环,我依据公式计算每个时隙的功率分配。最后,我生成图形以显示功率分配的曲线和注水线,并输出最优功率分配结果。

实验输出:

P:



a:



由于我的 a 只随机生成一次,所以 a 是不改变的,对比两种算法的输出结果 p, 可以看出 p 是一样的,这样就互相证明了两种算法的正确性。实验成功。

4. 思考

• 思考公式(1)是如何得到的?

通过凸优化问题两个公式推导而成,通常是基于拉格朗日对偶方法和凸优化理论。

推导过程

优化问题的设定: 我们的目标是最大化信道容量:

$$\max \sum_{i=1}^T \log_2(1+P_i a_i)$$

约束条件是:

$$P_i \geq 0, \quad \sum_{i=1}^T P_i = P_{\max}$$

引入拉格朗日乘子: 我们引入拉格朗日乘子 λ 来处理约束条件,构建拉格朗日函数:

$$\mathcal{L}(P, \lambda) = \sum_{i=1}^{T} \log_2(1 + P_i a_i) + \lambda \left(P_{ ext{max}} - \sum_{i=1}^{T} P_i
ight)$$

对 Pi 求导并设置为零:为了找到最优的功率分配 Pi,我们对拉格朗日函数关于 Pi 求导并设置为零:

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial P_i} = \frac{a_i}{1 + P_i a_i} - \lambda = 0$$

从中我们可以得到:

$$\frac{a_i}{1 + P_i a_i} = \lambda$$

重排公式得到:

$$P_i = rac{a_i}{\lambda} - rac{1}{a_i}$$

引入非负性约束:由于 Pi≥0,我们可以推导出:

$$P_i = \left(rac{1}{\lambda} - rac{1}{a_i}
ight)^+$$

讲一步转换为:

$$P_i = \left(\ln\left(rac{1}{2\lambda}
ight) - a_i
ight)^+$$

这里的 (x)+表示取最大值与 0 的关系,即 $\max(0,x)$ 。

• 思考为什么称作注水算法。注水线,信道状态 a, 与功率分配的关系如何?

注水算法之所以得名,是因为其理念类似于将水注入不同的容器,以实现最优分配。在这个算法中,注水线代表了一个基准水平,只有当信道状态 aia_iai

足够好时,才会"注入"功率。当信道状态较差时,分配的功率会被削减,甚至为零。

具体来说,注水线的高度与拉格朗日乘子 $\lambda \setminus 1$ ambda λ 相关,反映了在功率分配限制下,所能支持的最大信道容量。信道状态 aaa 则表示信号与噪声的比值,信道状态越好,能分配的功率越多。通过这种方式,注水算法将有限的功率资源合理分配给信道条件较好的时隙,以最大化整体信道容量。

• 找出注水线的具体值

如下图,注水线的值为1.4796。

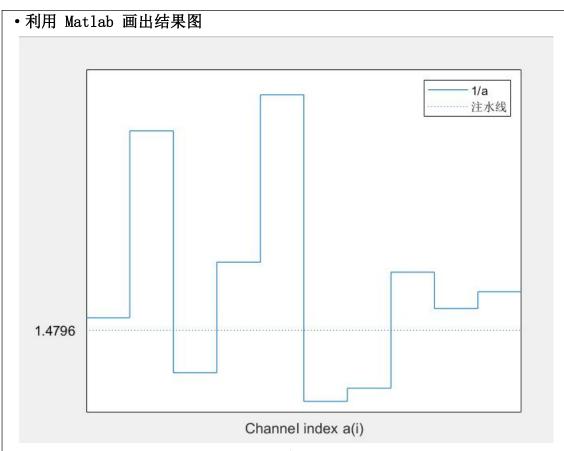


图 6 结果图

如图6所示。

实验结论:

在本次实验中,我通过研究凸优化问题,深入理解了最优功率分配问题,并使用了两种方法进行求解: MATLAB CVX 工具箱和注水算法。实验结果表明,合理分配功率能够有效提高信道容量。

凸优化问题的理解:我了解到最优功率分配问题本质上是一个凸优化问题,目标是最大化总信道容量。约束条件确保了功率总和受限且每个信道的功率非负。

使用 CVX 工具箱解决问题:在实验中,我使用 MATLAB 的 CVX 工具箱成功解决了功率分配问题,得到了数值解。通过 CVX 的代码实现,我能够高效地处理约束条件,并验证了功率分配结果的合理性。

注水算法的应用: 注水算法从物理角度类比为将功率注入信道, 根据信道状态 ai 分配更多的功率给条件较好的信道。通过数学推导, 功率分配公式确保了信道容量最大化, 并与 CVX 求解结果一致。

最终,我通过两种不同方法的对比,进一步理解了功率分配和信道状态之间的关系,成功实现了信道容量的最大化目标。

心得体会:

在本次实验中,我不仅加深了对凸优化问题的理解,还学会了如何利用 MATLAB 的 CVX 工具箱解决实际的优化问题。在实验的过程中,以下几点让我感 触颇深:

理论与实践相结合:通过对最优功率分配问题的深入分析,我更好地理解了 凸优化的数学原理。这让我意识到,在处理复杂的工程问题时,数学模型的建立 与求解至关重要。尤其是在功率分配的优化问题中,约束条件的处理直接影响了 最优解的可行性和有效性。

CVX 工具箱的应用: 在实际编程过程中, CVX 工具箱为凸优化问题提供了便捷的求解途径。通过它, 我能够快速找到最优功率分配方案, 且不必手动推导复杂的数学解。这也让我意识到, 现代工具能够极大地简化工程问题的解决过程, 但深入理解其背后的算法与数学模型仍然是基础。

注水算法的直观性: 注水算法的物理类比给我留下了深刻印象。它以一种简单而直观的方式展示了如何根据信道状态合理分配功率。我进一步了解到,很多复杂的优化问题在本质上都可以通过简单的物理直觉来解释,这不仅让我对优化算法有了更清晰的理解,也增强了我解决实际工程问题的信心。

通过这次实验,我不仅掌握了最优功率分配的理论和方法,也学会了如何在 工程实践中应用这些知识。这让我深刻体会到数学、编程和算法相结合的重要性, 并为日后在相关领域的深入研究打下了坚实的基础。

指导教师批阅意见:

成绩评定: 分

指导教师签字:

年 月日

备注: