中继放大转发协作通信功率分配的研究

李子昕

(东南大学, 江苏 南京, 210000)

摘 要: 协作通信系统中合理的节点功率分配是系统可靠性和服务质量的保障。针对固定放大转发协议下单中继系统,本文研究了其中继节点功率分配对误码率的影响。在给定节点总功率的前提下,采用 BER 最小化准则,建立以系统误码率最小为目标的优化模型,讨论了中继放大转发协作通信功率分配问题。本文采用了于蒙特卡洛思想的优化算法,用随机数模拟缩小可行解的范围,仿真 AF 协作通信过程,得到一定精度下最佳功率分配方案。

关键词: 功率分配; 协作通信; 放大转发协作; 固定中继; BER 最小化

Research on Power Allocation of Relay Amplified and Forwarded Cooperative Communication

Li ZiXin

(Southeast University, Nanjing, 210000, China)

Abstract: Reasonable node power allocation in cooperative communication systems is the guarantee of system reliability and service quality. Aiming at the single relay system of fixed amplifying and forwarding protocol, this paper studies the influence of the power distribution of the relay node on the bit error rate. Under the premise of the total power of the node, the BER minimization criterion is used to establish the optimization model with the minimum system error rate. The power allocation problem of the relay amplifying and forwarding cooperative communication is discussed. This paper adopts the optimization algorithm of Monte Carlo thought, uses random number simulation to narrow the scope of feasible solution, simulates AF cooperative communication process, and obtains the optimal power allocation scheme with certain precision.

Key words: Power allocation; Cooperative communication; Amplification and forwarding cooperation; Fxed relay; BER minimization

协作通信的基本思想是在多用户的环境中.通过彼此共享天线。能够产生虚拟的多输入多输出系统。在无线通信系统中衰落、多径效应和节点的移动导致通信环境恶化,这些将严重地影响通信质量和数据的传输速率。协作通信技术可以提高系统容量、增大数据传输速率、有效地对抗衰落以及降低系统的中断概率从而提高系统的服务质量和可靠性来满足无线网络日益增长的用户的需求。根据中继节点对接收信号的不同处理方式协作通信分成多种类型。常见的协作方式有放大一转发(amplify-andforward AF)、解码一转发(decode-and-forward DF)和编码协作等方式。其中AF方式直接对接收信号进行放大然后转发给接收端不对其进行解调和解码。这种方法由于复杂度低中继节点处理信号的时间短而被广泛应用。然而在协作通信系统中中继节点的

作者简介: 李子昕, (1998-), 女, 本科生, E-mail:

213161515@seu.edu.cn

功率都是受到一定限制的需要进行合适的功率分配 才能获得可观的增益。因此功率分配问题受到了广 泛的关注。

文献[1]中进行了协作通信系统中继功率分配算法的研究,但并未进行最优功率分配的仿真实验。 文献[3]提出了混合蛙跳算法在AF协作通信功率优化中的应用并进行计算机仿真。本文考虑文献[3]中基于最大化信噪比的功率优化情况,利用蒙特卡洛思想完成功率分配。

本文将蒙特卡洛思想的优化算法引入协作通信系统中,用随机数模拟缩小可行解的范围,仿真AF协作通信过程,得到一定精度下最有功率分配方案。

1系统模型

1.1 单中继协作通信系统模型

在中继信道中有 3 个节点:源节点(S)、中继节点(R)和目标节点(D)如图 1 所示。中继采用 AF 协作方式。协作通信分为两个阶段:在时隙 1 阶段源节点发送广播信息并由中继节点和目标节点接收。在时隙 2 阶段中继将时隙 1 阶段接收到的信号放大转发给目标节点。

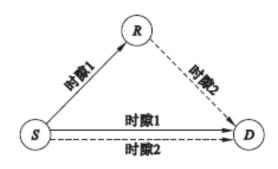


图 1 单中继协作系统模型

源端广播过程中 源节点 S 以广播的方式向周围发送信号 Xs,其中一路直接发送到目的节点 D, 一路发送到中继节点 R。经过信道后,则中继节点接收到的信号为 v(s,r):

$$y_{(s,r)} = \sqrt{P_s} h_{(s,r)} x_s + n_{(s,r)}$$
 (1)

目的节点 D 接收到的信号为 y(s,d):

$$y_{(s,d)} = \sqrt{P_s} h_{(s,d)} x_s + n_{(s,d)}$$
 (2)

其中,Ps 为源发送信号的功率,n(s,r)为源节点与中继节点间信道噪声。

中继放大过程中,中继节点 R 直接将收到的来自源节点 S 的信号 y(s,r)以系数 β 进行功率放大, 然后转发给目的节点 D(基站)。AF 方式可以看成是具有两个发射端的重复码,唯一不同的是中继节点将自身接收到的噪声信号也放大并发送到目的节点。目的节点通过合并两路信号,对源节点的发送信号进行估计。

为保证中继节点功率受限,放大系数β应满 足:

$$\beta = \sqrt{\frac{P_S}{P_S |h_{(S,r)}|^2 + N_0}} \tag{3}$$

可见

β取决于信道的衰落系数 (s,r) h 、源发送信号的功率 Ps 和噪声功率 N0。 那么,中继放大后的信号 yAF:

$$y_{AF} = \beta y_{(s,r)} \tag{4}$$

目的节点接收的来自中继的信号 y(r,d):

$$y_{(r,d)} = \sqrt{P_r} h_{(r,d)} y_{AF} + n_{(r,d)}$$
 (5)

其中 Pr 为中继节点发送信号的功率。

目的节点将接收到的来自源节点的直传信号 y(s,d)和来自中继节点的信号 y(r,d),按照 MRC 方案进行合并,得到信号 y:

$$y = a_1 y_{(s,d)} + a_2 y_{(r,d)}$$
 (6)

其中,a1、a2 分别为目的节点接收到的来自源、来自中继信号的加权系数,为:

$$a_1 = \frac{\sqrt{P_s}h(s,d)^*}{N_0} \tag{7}$$

$$a_{2} = \frac{\beta \sqrt{P_{r}} h_{(s,r)}^{*} h_{(r,d)}^{*}}{\left(\beta^{2} |h_{(r,d)}|^{2} + 1\right) N_{0}}$$
(8)

式中, Ps和 Pr分别为协作情况下源节点和中继节点的发送功率, h(s,d)*、h(s,r)*与 h(r,d)*分别为源节点与目的节点、源节点与中继节点、中继节点与目的节点之间的瑞利 衰落信道系数的复共轭,N0为噪声功率。

1.2 二进制误码率

在数据通信中,在一定时间内收到的数字信号中发生差错的比特数与同一时间内所接收到的数字信号的总比特数之比,叫做"误比特率"。误比特率是衡量数据在规定时间内传输精确性的指标。

在 BPSK 调制方式,且无信道编码情况下,二进制误码率 (Bit Error Rate) 指在一段时间内传输错误的比特站所有传输比特总数的比率,可以表示为:

$$BER = Ne/N \tag{9}$$

其中,N为传输的二进制比特总数,Ne为被传错的比特数。

1.3 BPSK 调制方法

BPSK (Binary Phase Shift Keying)二进制相移键控是把模拟信号转换成数据值的转换方式之一,利用偏离相位的复数波浪组合来表现信息键控移相

方式。BPSK 使用了基准的正弦波和相位反转的波浪,使一方为 0,另一方为 1,从而可以同时传送接受 2 值 (1 比特)的信息。

二进制相移键控(BPSK)信号进行相干解调的系统,其包括:用于从所述 BPSK 信号中恢复出频率为2F的载波信号的装置;用于将频率为2F的所述信号注入到注入锁定振荡器中的装置,以及用于将所述差分输出信号与所述输入BPSK 信号的副本进行组合,以产生解调信号的装置。

2 功率分配

定义参数 β (0^{2} 1) 为协作比,即用于协作的 功率占总功率的比值。将单总功率为定义为一个单位:

$$POW=1 \tag{10}$$

引入协作比,相应的定义源发送信号的功率为:

$$POW_S = POW^*(1-belta)$$
 (11)

中继节点的发送功率为:

2.1 优化目标

对于单中继系统根据源节点到目标节点、源节 点到中继和中继到目标节点的信道特性进行功率分 配. 针对源节点到目标节点没有直接链接的情况功 率在源节点和中继之间进行分配。

在此功率约束条件下以最小化系统误码率为目标达到最优化系统性能的目的. 优化问题描述为:

$$\min BER$$
s. t. $POW_S + POW_R = POW$ (13)
$$POW_S \ge 0$$

2.2 基于蒙特卡洛法的功率分配优化算法

以式(13)为目标函数的最优功率求解是一个全局优化问题,可以通过蒙特卡洛方法求解。

蒙特卡罗模拟方法诞生于上个世纪40年代美国的"曼哈顿计划",名字来源于赌城蒙特卡罗。蒙特卡罗算法从某种意义上而言,就是一种赌博算法。

它是一种基于随机试验和统计计算的数值方 法,也称计算机随机模拟方法或统计模拟方法。蒙 特卡罗方法的数学基础是概率论中的大数定律和中 心极限定理。 在自变量维数很大或取值范围很宽的优化问题中经常被使用。它的原理是,通过计算机生成很多次随机数,一般在10的3次方以上,每一次判断生成的随机数列是否满足规划问题中的约束条件,若满足,则计算出相应的目标函数的值。

如果该次满足约束条件且计算出的目标函数值 由于上次满足条件时的值,则记录下当前的随即数 列和目标函数值。如此反复直至算法结束。

在本文中,考虑到程序运行一次的时间,将生成随即数的次数定为1000次。每次判断是否满足题设的条件,若满足记录下当前的厚度,直至算法结束。

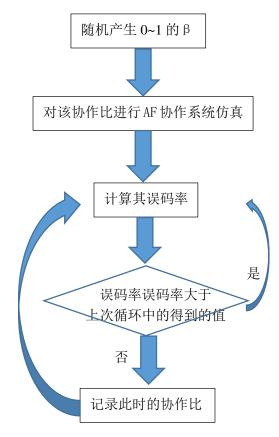
2.3 基于蒙特卡洛法的优化算法可信度分析

若按照定步长搜索法将协作比离散化,总共有1000个点,应用蒙特卡罗法随机计算1000个点。目标函数落在优值区的概率为0.01,在计算1000个点后,至少有一个点能落在高值区的概率为

 $1 - 0.99^{1000} = 0.9999568$

故求解采用蒙特卡洛法可信度较高。

2.4 基于蒙特卡洛法的优化算法框图



3 仿真与分析

本文假设在静态瑞利信道的无线环境下对功率分配方案进行仿真,在仿真过程对 BPSK 调制的 AF协作系统进行仿真实验。源节点到目的节点的信道方差归一化为 1,路径损耗因子为 3,假设噪声方差为 1。

首先,我们取协作比:

$0.2 \le \beta \le 0.8$

以 0.01 为步长进行仿真,利用 MATLAB 仿真得出对应的二进制误码率。作出图像见图 2.

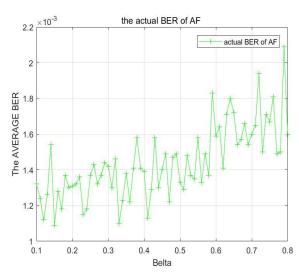


图 2 不同协作比下误码率曲线

分析图 2,我们可以看出对应与不同的协作比 β,误码率有以波动的通过蒙特卡洛算法求解功率 分配优化问题的可行性和必要性。

蒙特卡洛算法的仿真分为三步:

步骤一:运用蒙特卡洛法,运用随机数发生器 生成 0 至 1000 的符合约束条件的随机数,计算对 应比例的协作误码率。

步骤二:对该协作比进行 AF 协作系统仿真,将 每次得到的误码率同之前的值比较。若更优,则记 录数据,更新最优解,再重复第一步;否则,直接 重复第一步。

步骤三:结束循环,得出最终的最优解。 仿真得到的结果见图 3.

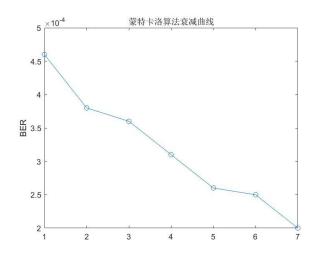


图 3 蒙特卡洛算法衰减曲线

仿真得到最佳功率协作比为 $\beta = 0.7110$ 此时,二进制误码率最小为: BER = 2×10^{-4}

4 结论

1)本文以误码率最小为优化目标建立了基于放 大转发协议的单中继协作系统功率分配的优化模型。 对 BPSK 调制的 AF 协作系统进行仿真实验。建立目 标函数,通过蒙特卡洛算法求解最小误码率优化问 题。

2)本文建立目标函数,通过蒙特卡洛算法求解功率分配优化问题。经过可信度分析可知,得到的答案具有可靠性。

参考文献:

- [1] 张冬慧.协同通信中基于放大转发和解码转发的功率分派比较. 齐鲁工业大学学报.2010.
- [2] 范立娜、汪晋宽、高静、 吕腊梅. 协作通信系统中继功率分配算法的研究. 东北大学学报(自然科学版). 第38卷第9期2017年9月.
- [3] 刘紫燕、唐思腾、冯丽、帅唠. 混合蛙跳在 AF 协作通信功率优化中的应用.计算机仿真. 2015.
- [4] 崔永青,李俨,张明庄,冯小刚. 协作通信系统的功率 分配策略,研究电子设计工程,2013.
- [5] 端木春江,杨永铎,王培,肖艳丽. 协作通信最优功率 分配算法. 计算机工程与设计. 2012

东南大学 2018-2019 学年第 2 学期 《协作通信与网络》课程论文

[6] Yu Gao, Dengsheng Lin, and Shaoqian Li, Optimization of Power Allocation with Simple Relay Selection IEEE International Conference on Information Management & Engineering.03 June 2010