# 基于非正交多址接入中继通信系统的功率优化

黄容兰<sup>1</sup> 刘 云<sup>\*2</sup> 李啟尚<sup>3</sup> 唐 文<sup>3</sup> <sup>1</sup>(梧州学院广西高校图像处理与智能信息系统重点实验室 梧州 543002) <sup>2</sup>(仲恺农业工程学院信息科学与技术学院 广州 510225) <sup>3</sup>(95795部队教研部装备维修教研室 桂林 541003)

摘 要:针对基于非正交多址接入(NOMA)技术的中继通信系统,在兼顾系统性能与计算复杂度的基础上,该文提出一种结合统计信道信息(S-CSI)和瞬时信道信息(I-CSI)的混合功率分配策略(H-PAS)来有效实现上述折中。仿真结果表明,NOMA方案在H-PAS策略下,一方面比单纯利用S-CSI时的传统正交多址接入技术具有更高的频谱效率;另一方面在和速率差别不大的情况下,又比单纯利用I-CSI时的NOMA方案具有更低的信令开销和计算复杂度。

关键词: 非正交多址接入; 和速率; 功率分配

中图分类号: TN929 文献标识码: A **DOI**: 10.11999/JEIT180842

# Power Allocation Optimization of Cooperative Relaying Systems Using Non-orthogonal Multiple Access

HUANG Ronglan<sup>1</sup> LIU Yun<sup>2</sup> LI Qishang<sup>3</sup> TANG Wen<sup>3</sup>

 $^{\textcircled{0}}$  (Guangxi Colleges and Universities Key Laboratory of Image Processing and Intelligent

Information System, Wuzhou University, Wuzhou 543002, China)

 $^{(2)}$  (College of Information Science and Technology, Zhongkai University of

Agriculture and Engineering, Guangzhou 510225, China)

<sup>(3)</sup>(Department of Equipment Maintenance of 95795 Troop of the PLA, Guilin 541003, China)

Abstract: A novel scheme termed Hybrid Power Allocation Strategy (H-PAS), which is integrated with Statistical Channel State Information (S-CSI) and Instantaneous Channel State Information (I-CSI), is proposed for Non-Orthogonal Multiple Access (NOMA) based on cooperative relaying systems to achieve a better performance-complexity tradeoff. Simulation results demonstrate that, with the proposed H-PAS, on the one hand, NOMA shows distinct advantage on the sum-rate compared with conventional orthogonal multiple access techniques in which only the knowledge of S-CSI is available; On the other hand, NOMA reduces the signaling overhead and computational complexity at the expense of marginal sum rate degradation when compared with the cases in which only the knowledge of I-CSI is available for it.

Key words: Non-Orthogonal Multiple Access (NOMA); Sum-rate; Power Allocation (PA)

1 引言

与传统正交多址接入技术(Orthogonal Multiple Access, OMA) TDMA或FDMA相比,一种新的多 址接入技术——非正交多址接入技术(Non-Ortho-

收稿日期: 2018-08-29; 改回日期: 2019-01-30; 网络出版: 2019-03-19 \*通信作者: 刘云 lauwin007@yahoo.com

gonal Multiple Access, NOMA)正受到越来越多的 关注。NOMA利用功率域可以使不同的用户得以 共享相同的时域、频域和码域资源,从而极大地提 高通信系统的频谱效率。也正因为高频谱效率的特 性,使得NOMA这一多址接入技术成为未来无线 通信的有力竞争者<sup>[1-3]</sup>。此外,相比于OMA, NOMA 的另一个特征是在极大提高频谱效率的同时也较好 地改善了用户之间的公平性问题<sup>[4]</sup>。

文章编号: 1009-5896(2019)08-1909-07

目前,研究NOMA技术的热潮正在学术与工 业界形成。就下行通信而言,文献[5]研究了一种在 3GPP长期演进(LTE)中应用的简单NOMA通信方

基金项目:国家自然科学基金(61501531);梧州学院2012校级科研项目(2012C001)

Foundation Items: The National Natural Science Foundation of China (61501531), The Scientific Research Project of Wuzhou University 2012 (2012C001)

案; 文献[6]则指出,与传统的正交多址接入技术相 比,NOMA方案可以获得更大的性能增益; 文献[7] 则在假定特定用户存在的情况下,详细分析了 NOMA系统的可达率和中断概率。在上行通信方 面,文献[8]指出应用NOMA技术的5G通信系统, 不仅可以提升频谱效益还可以改善用户之间的公平 性; 文献[1]和文献[9]的研究则指出,NOMA系统 的性能与用户的配对优化及相应的功率分配方案有 密切关系。

在协同中继通信方面,由于中继技术可以极大 地提升系统的性能指标,比如吞吐量、覆盖率、能 效和空间分集等,所以中继策略结合传统的正交技 术在4G长期演进标准或者5G无线通信中已被广泛 应用<sup>[10-12]</sup>。随着NOMA技术近期的兴起,由该技术 结合中继进行协同通信的方案也获得了极大的关 注。例如, 文献[13,14]则研究了利用空间复用来增 强频谱效率的两跳NOMA中继系统; 文献[15]则利 用直接与间接的NOMA通信方案来提升系统的频 谱效率。上述NOMA中继通信方案的一个共同点 是信源与信宿之间存在直接的链路。对于信源与信 宿之间不存在直接链路的场景, 文献[16,17]对该情 境下的中断概率进行了详细分析; 文献[18]则是在 假设发射端可以获得瞬时信道信息(Instantaneous Channel State Information, I-CSI)的情况下得到了 系统的最大输出速率,并给出了相应的最优功率分 配方案。然而,设想发送端可以得到准确的信道信 息是不现实的,一方面是因为信道估计误差和延迟 是必不可免的;另一方面是获得精确CSI要付出的 信道反馈开销的代价是非常庞大的。因此, 文献 [18]存在的不足一方面是发送端在每次发送信息之 前都要知道整个信道的准确的全局I-CSI,另一方 面则是中继之间需要进行信息交换才能实现最优功 率配置。这将使得文献[18]提出的方案在实际应用 中面临较大困难。此外, 文献[18]没有对统计信道 信息(Statistical Channel State Information, S-CSI)的情况进行相关分析。事实上,相比于I-CSI, S-CSI由于低信令反馈开销而更容易获得。鉴于 NOMA技术的优越性、S-CSI的低信令开销以及文 献[18]存在的问题,本文针对NOMA中继通信系统 提出了一种有效的功率分配策略来有效改善其性能。 该策略在本文被称为混合功率分配策略(H-PAS)<sup>1)</sup>, 因为它可有效地将全局S-CSI和局部I-CSI信息结合

起来。具体来说,该模型首先假设在系统全局S-CSI信息可以获得的情况下,给出所研究系统在最 大可达和速率下的最优功率分配系数;接着,考虑 到上行比下行链路更难进行功率控制的现实,固定 上行的功分因子为利用S-CSI得到的相应最优功分 系数;最后,在上行链路功分系数固定的前提下, 进一步假定系统下行链路对应的局部I-CSI信息可 以获得,并考虑利用此局部I-CSI来再次最大化系 统可达和速率以获得下行链路对应的最优功分系 数。理论分析表明,本文提出的H-PAS功率分配策 略在减少了整个系统反馈开销的同时,又保证了系 统可以获得很好的性能。最后,仿真结果展示了本 文方案的有效性。

### 2 系统模型与通信协议

#### 2.1 系统模型

考虑图1所示的中继通信系统。该模型由2个源 节点(S<sub>1</sub>和S<sub>2</sub>)、2个目的节点(D<sub>1</sub>和D<sub>2</sub>)和1个采用 DF协议的中继节点(R)构成。假定S<sub>k</sub>与D<sub>k</sub>(k=1, 2)之间不存在直接通信链路,并且所有节点均工作 在半双工<sup>2</sup>(Half-Duplex, HD)模式。此外,我们假 定S<sub>k</sub>端到R端以及R端到D<sub>k</sub>端的信道系数分别为  $f_k \pi g_k$ 。另一方面,假定信道为瑞丽衰落信道,并 且所有信道服从均值为0、方差为 $\sigma^2$ 复高斯分布, 即 $f_k \sim C\mathcal{N}(0, \sigma_{f_k}^2), g_k \sim C\mathcal{N}(0, \sigma_{g_k}^2), k \in \{1, 2\}$ 。最 后,假定源节点和中继节点的发射功率都受限为  $P_t$ ,且不妨设 $\sigma_{f_1}^2 \geq \sigma_{f_2}^2 \pi \sigma_{g_1}^2 \leq \sigma_{g_2}^2$ 。

# 2.2 通信协议

#### 2.2.1 上行多址接入时隙

系统进行信息传输的第1个时隙为上行多址接 入时隙。该时隙里,S<sub>k</sub>同时向R发送D<sub>k</sub>分别所需的 信号 $s_k$ ,即 $\sqrt{\alpha_k P_t} s_k$ 。这里 $P_t$ 表示源节点的总发送 功率, $\alpha_k$ 表示第k个发送符号 $s_k$ 的功率分配系数, 满足 $\alpha_1 + \alpha_2 = 1$ 。此时中继R接收到的信号为



<sup>&</sup>lt;sup>2)</sup>本文研究的是中继工作在半双工模式的情况,同样,所 提出的H-PAS功率分配策略也同样适用于当中继工作在全 双工(Full-Duplex, FD)模式的场景。

<sup>&</sup>lt;sup>1)</sup> 在本文中,统计信道信息(S-CSI)是指用信道的统计信息 来描述信道特征,比如衰落分布类型、平均信道增益等特 征参数;瞬间信道信息(I-CSI)则是指实时反映当前信道状 态的参量。

$$y_{\rm R} = \sum_{k=1}^{2} f_k \sqrt{\alpha_k P_{\rm t}} s_k + n_{\rm R} \tag{1}$$

式(1)中的 $n_{\rm R}$ 表示中继R所历经的加性高斯白噪声, 并且服从 $n_{\rm R} \sim C\mathcal{N}(0, N_0)$ 分布。在中继R端,将  $s_2$ 看成噪声,则可以解得 $s_1$ 的速率为<sup>3)</sup>

$$r_{\rm R}^{s_1} = \log_2\left(1 + \frac{|f_1|^2 \,\alpha_1 \rho}{|f_2|^2 \,\alpha_2 \rho + 1}\right) \tag{2}$$

式中, $\rho = P_t/N_0$ ,表示发送的信噪比(SNR)。接 着利用串行干扰消除(SIC),减去已解得的 $s_1$ 信 号,从而又可以解出 $s_2$ 。所以,根据式(1),又可解 得 $s_1$ 的速率为

$$r_{\rm R}^{s_2} = \log_2\left(1 + |f_2|^2 \,\alpha_2 \rho\right)$$
 (3)

#### 2.2.2 下行广播时隙

第2个时隙为上行的下行广播时隙。中继R采 用叠加编码的方式,将接收到的符号 $s_k$ 以功率  $\beta_k P_t$ 发射到目的节点 $D_k$ 。 $\beta_k$ 表示第k个发送符号 $s_k$ 的 功率分配系数,并且满足 $\beta_1 + \beta_2 = 1$ 和 $\beta_1 \ge \beta_2$ 。 那么目的节点 $D_k$ 的接收信号可以表示为

$$y_{\mathrm{D}_{k}} = g_{k} \sum_{i=1}^{N} \sqrt{\beta_{i} P_{\mathrm{t}}} s_{i} + n_{\mathrm{D}_{k}}, k \in \{1, 2\}$$
(4)

式(4)中的 $n_{D_k}$ 表示目的节点 $D_k$ 所历经的加性高 斯白噪声,并且服从 $n_{D_k} \sim CN(0, N_0)$ 分布。对于  $D_1$ 来说,只需要将 $s_2$ 看成噪声,它就可以解得自己 所需的信号 $s_1$ 。对于 $D_2$ 来说,先将 $s_2$ 看成噪声,则 可以解得 $s_1$ ;接着利用SIC,减去解得的信号 $s_1$ , 才可以解得它自己所需的信号 $s_2$ 。按上述分析,根据 式(4),可以得到 $s_1$ 和 $s_2$ 在目的节点端的速率分别为

$$r_{D_k}^{s_1} = \log_2\left(1 + \frac{|g_k|^2 \,\beta_1 \rho}{|g_k|^2 \,\beta_2 \rho + 1}\right), k \in \{1, 2\}$$
(5)

$$r_{D_2}^{s_2} = \log_2\left(1 + |g_2|^2 \beta_2 \rho\right) \tag{6}$$

# 2.2.3 系统的和速率分析

根据上面的式(2)和式(5), *s*<sub>1</sub>在整个系统中, 端到端的速率可以表示为

$$r^{s_1} = \frac{1}{2} \min\{r_{\rm R}^{s_1}, r_{\rm R_1}^{s_1}, r_{\rm R_2}^{s_1}\}$$
(7)

同样地,根据式(3)和式(6), s2在整个系统中,端到端的速率为

$$r^{s_2} = \frac{1}{2} \min\{r_{\rm R}^{s_2}, r_{\rm D_2}^{s_2}\}$$
(8)

在式(7)和式(8)中,系数1/2表示每从源节点S<sub>k</sub>发送 1个符号到目的节点D<sub>k</sub>需要2个时隙。所以,系统瞬 时可达和速率可以表示为

$$r^{\rm sum} = r^{s_1} + r^{s_2} \tag{9}$$

# 3 不同场景的可达率分析以及对应的功率 分配方案

### 3.1 S-CSI场景

#### 3.1.1 系统的可达率分析

 $|\hat{u}|f_i|^2 = v_i, |g_i|^2 = u_i$ , 根据式(7)和式(8)可写为

$$r^{s_{1}} = \frac{1}{2} \log_{2} \left( 1 + \min \left\{ \frac{v_{1}\rho\alpha_{1}}{v_{2}\rho\alpha_{2} + 1}, \frac{u_{1}\rho\beta_{1}}{u_{1}\rho\beta_{2} + 1}, \frac{u_{2}\rho\beta_{1}}{u_{2}\rho\beta_{2} + 1} \right\} \right)$$

$$r^{s_{2}} = \frac{1}{2} \log_{2} \left( 1 + \min \left\{ v_{2}\rho\alpha_{2}, u_{2}\rho\beta_{2} \right\} \right)$$
(10)

记

$$X = \min\left\{\frac{v_1 \rho \alpha_1}{v_2 \rho \alpha_2 + 1}, \frac{u_1 \rho \beta_1}{u_1 \rho \beta_2 + 1}, \frac{u_2 \rho \beta_1}{u_2 \rho \beta_2 + 1}\right\} (11)$$

注 意 到  $f(v_i) = \sigma_{f_i}^{-2} \exp\left(-v_i/\sigma_{f_i}^2\right), f(u_i) = f\sigma_{g_i}^{-2}$ ·  $\exp\left(-u_i/\sigma_{g_i}^2\right)$ ,可以得到变量X的累积分布函数 (CDF)为

$$F_X(x) = 1 - \Pr\left(\frac{v_1\rho\alpha_1}{v_2\rho\alpha_2 + 1} > x\right)$$
$$\cdot \Pr\left(\frac{u_1\rho\beta_1}{u_1\rho\beta_2 + 1} > x\right) \Pr\left(\frac{u_2\rho\beta_1}{u_2\rho\beta_2 + 1} > x\right)$$
$$= 1 - \exp\left(-\frac{x}{\rho}\left(\sum_{m=1}^2 \frac{1}{\sigma_{g_m}^2(\alpha_1 - x\beta_2)} + \frac{1}{\sigma_{f_1}^2\alpha_1}\right)\right) \frac{\sigma_{f_1}^2\alpha_1}{\sigma_{f_1}^2\alpha_1 + x\sigma_{f_2}^2\alpha_2}$$
(12)

考虑高信噪比的情况,即 $\rho \gg 1$ ,有  $\exp\left(-x\left(\sum_{m=1}^{2}\left(\sigma_{g_{m}}^{2}\left(\alpha_{1}-x\beta_{2}\right)\right)^{-1}+\left(\sigma_{f_{1}}^{2}\alpha_{1}\right)^{-1}\right)\right)/\rho\right)\approx$ 1,因此式(12)可以简化为

$$F_X(x) = 1 - \frac{\sigma_{f_1}^2 \alpha_1}{\sigma_{f_1}^2 \alpha_1 + x \sigma_{f_2}^2 \alpha_2}$$
(13)

相应地,X的概率密度函数(PDF)为

$$f_X(x) = \frac{\sigma_{f_1}^2 \sigma_{f_2}^2 \alpha_1 \alpha_2}{\left(\sigma_{f_1}^2 \alpha_1 + x \sigma_{f_2}^2 \alpha_2\right)^2}$$
(14)

另一方面,记

<sup>&</sup>lt;sup>3)</sup> 对于功率域的非正交多址接入系统而言,就上行链路来 说,一般认为质量好的信道为强信号并且在接收端被先解 码;而对于下行链路来说,一般认为质量好的信道为弱信 号并且在接收端被后解码。

$$Y = \min \{ v_2 \rho \alpha_2, u_2 \rho \beta_2 \}$$
 (15)  
同样地,可以得到变量 Y的CDF和PDF分别为

$$F_{Y}(y) = 1 - \Pr\left(v_{2}\rho\alpha_{2} > y\right)\Pr\left(u_{2}\rho\beta_{2} > y\right)$$

$$= 1 - \exp\left(-y\vartheta\right) \tag{16}$$

$$f_Y(y) = \vartheta \exp\left(-y\vartheta\right)$$
 (17)

其中,  $\vartheta = (\sigma_{f_2}^2 \alpha_2 \rho)^{-1} + (\sigma_{g_2}^2 \beta_2 \rho)^{-1}$ 。 根据式(10),式(14)和式(17),系统的遍历可

达和速率在高信噪比下可以渐进表示为

$$\begin{split} \overline{r}^{\text{sum}} &\approx \int_{0}^{\infty} \frac{1}{2} \log_{2} \left(1+x\right) f_{X}(x) \, \mathrm{d}x \\ &+ \int_{0}^{\infty} \frac{1}{2} \log_{2} \left(1+y\right) f_{Y}(y) \, \mathrm{d}y \\ &\approx \frac{1}{2 \ln 2} \frac{\sigma_{f_{1}}^{2} \alpha_{1}}{\sigma_{f_{1}}^{2} \alpha_{1} - \sigma_{f_{2}}^{2} \left(1-\alpha_{1}\right)} \\ &\cdot \ln \left(\frac{\sigma_{f_{1}}^{2} \alpha_{1}}{\sigma_{f_{1}}^{2} \alpha_{1} \left(1-\beta_{1}\right) + \sigma_{f_{2}}^{2} \left(1-\alpha_{1}\right) \beta_{1}}\right) \\ &- \frac{1}{2 \ln 2} \left( \text{Ec} + \ln \left(\frac{1}{\sigma_{f_{2}}^{2} \rho \left(1-\alpha_{1}\right)} \right) \\ &+ \frac{1}{\sigma_{g_{2}}^{2} \rho \left(1-\beta_{1}\right)} \right) \right) \end{split}$$
(18)

#### 其中, Ec表示欧拉常数。

#### 3.1.2 最优功率分配方案

分别对式(18)进行求偏导,即

$$\frac{\partial \bar{r}^{\text{sum}}}{\partial \alpha_1} = \frac{1}{2\ln 2} \left( \frac{p\beta_1}{\zeta \psi} - \frac{(1-\beta_1)}{\mu (1-\alpha_1)} - \frac{p}{\psi^2} \ln \left( \frac{p\alpha_1}{\zeta} \right) \right)$$
(19)

$$\frac{\partial \bar{r}^{\text{sum}}}{\partial \beta_1} = \frac{1}{2\ln 2} \left( \frac{p\alpha_1}{\zeta} - \frac{q\left(1 - \alpha_1\right)}{\mu\left(1 - \beta_1\right)} \right) \tag{20}$$

其中,  $p = \sigma_{f_1}^2 / \sigma_{f_2}^2$ ,  $q = \sigma_{f_2}^2 / \sigma_{g_2}^2$ ,  $\zeta = p\alpha_1 (1 - \beta_1) + \beta_1 (1 - \alpha_1)$ ,  $\mu = (1 - \beta_1) + q(1 - \alpha_1)$ 和 $\psi = p\alpha_1 - 1 + \alpha_1$ 。令式(19)和式(20)分别等于0,则可解出使得 系统取得最大遍历可达和速率的最优功率分配系数  $\alpha_1 (\alpha_2 = 1 - \alpha_1)$ 和 $\beta_1 (\beta_2 = 1 - \beta_1)$ 。为以示区别, 记此最优功率分配系数为 $\alpha_1^* (\alpha_2^* = 1 - \alpha_1^*)$ 和  $\beta_1^* (\beta_2^* = 1 - \beta_1^*)$ 。

#### 3.2 H-PAS场景

仅利用S-CSI可以降低复杂度,但系统的频谱性能并非最优。而仅考虑I-CSI,虽然系统的频谱性能有所改善,但却导致很高的复杂度。基于此矛盾,本节提出一种实现高频谱性能又只需中低计算复杂度的H-PAS方案。该方案具体实施为:首先获取系统的全局S-CSI信息,并以此信息最大化系统

的可达速率来获得上、下行链路的最优功分系数所 对应的 $\alpha_1^* \pi \alpha_2^*$ 、 $\beta_1^* \pi \beta_2^*$ ;接着,固定上行链路(即 S-R端)的功分因子为 $\alpha_1^* \pi \alpha_2^*$ ,并进一步获取下行链 路(即R-D端)对应的I-CSI信息,并以此信息来再次 最大化系统可达和速率以获得下行链路的最优功分 系数 $\beta_1^* \pi \beta_2^*$ 。以下是在H-PAS方案下系统性能的 详细分析。

#### 3.2.1 上行链路的可达和速率

根据式(2)和式(3),可以得到S-R端的和速率 r<sup>sum</sup>为

$$r_{\rm SR}^{\rm sum} = r_{\rm R}^{s_1} + r_{\rm R}^{s_2} = \log_2 \left( 1 + |f_2|^2 \rho + \left( |f_1|^2 - |f_2|^2 \right) \alpha_1 \rho \right) \quad (21)$$

因为S-R端的上行链路采用固定的、根据 S-CSI得到的最优功率分配系数 $\alpha_1^*(\alpha_2^* = 1 - \alpha_1^*)$ , 所以一旦得到 $\alpha_1^*$ 并将 $\alpha_1 = \alpha_1^*$ 代入,那么式(21)将 变成与功率分配无关的常数。

#### 3.2.2 下行链路的可达和速率

根据式(5)和式(6),可以得到R-D端的和速率 $r_{\rm RD}^{\rm sum}$ 为

$$r_{\rm RD}^{\rm sum} = \underbrace{\min\left\{r_{\rm D_1}^{s_1}, r_{\rm D_2}^{s_1}\right\}}_{r_{\rm s}^{s_1}} + \underbrace{r_{\rm D_2}^{s_2}}_{r_{\rm D}^{s_2}} \tag{22}$$

其中, $r_{\rm D}^{s_1} \pi r_{\rm D}^{s_2}$ 分别表示 $s_1 \pi s_2 \alpha R$ -D端的可达速率,即

$$r_{\rm D}^{s_1} = \min\left(\log_2\left(1 + \frac{|g_1|^2 \,\beta_1 \rho}{|g_1|^2 \,(1 - \beta_1) \,\rho + 1}\right), \\ \log_2\left(1 + \frac{|g_2|^2 \,\beta_1 \rho}{|g_2|^2 \,(1 - \beta_1) \,\rho + 1}\right)\right)$$
(23)

$$r_{\rm D}^{s_2} = \log_2\left(1 + |g_2|^2 \left(1 - \beta_1\right)\rho\right) \tag{24}$$

如果 $|g_1|^2 < |g_2|^2$ ,根据式(23)并利用单调性, $r_D^{s_1}$ 可以表示为

$$r_{\rm D}^{s_1} = \log_2\left(1 + \frac{|g_1|^2 \,\beta_1 \rho}{|g_1|^2 \,(1 - \beta_1) \,\rho + 1}\right) \tag{25}$$

并且式(22)可以改写为

$$r_{\text{RD}}^{\text{sum}} = \underbrace{r_{\text{D}_{1}}^{s_{1}}}_{r_{\text{D}}^{s_{1}}} + \underbrace{r_{\text{D}_{2}}^{s_{2}}}_{r_{\text{D}}^{s_{2}}}$$
$$= \log_{2} \left( \frac{|g_{2}|^{2} (1 - \beta_{1}) \rho + 1}{|g_{1}|^{2} (1 - \beta_{1}) \rho + 1} \right) + \log_{2} \left(|g_{1}|^{2} \rho + 1\right)$$
(26)

定义函数

$$f(\beta_1) = \frac{|g_2|^2 (1 - \beta_1) \rho + 1}{|g_1|^2 (1 - \beta_1) \rho + 1}$$
(27)

当 $|g_1|^2 < |g_2|^2$ ,那么 $f(\beta_1)$ 是一个单调递减函数。 因此,由式(26)得到的 $r_{\rm RD}^{\rm sum}$ 也是一个关于 $\beta_1$ 减函数。此外,由式(25)和式(24),可以看到 $r_{\rm D}^{s_1}$ 和 $r_{\rm D}^{s_2}$ 是分别关于 $\beta_1$ 的单调增和单调减函数。

如果 $|g_1|^2 \ge |g_2|^2$ ,根据式(23)并利用单调性, $r_n^{s_1}$ 可以表示为

$$r_{\rm D}^{s_1} = \log_2\left(1 + \frac{|g_2|^2 \,\beta_1 \rho}{|g_2|^2 \,(1 - \beta_1) \,\rho + 1}\right) \tag{28}$$

并且式(22)可以改写为

$$\overset{\text{sum}}{\text{RD}} = \underbrace{r_{\text{D}_2}^{s_1}}_{r_{\text{D}}^{s_1}} + \underbrace{r_{\text{D}_2}^{s_2}}_{r_{\text{D}}^{s_2}}$$

$$= \log_2\left(1 + |g_2|^2 \,\rho\right)$$
(29)

显然,当 $|g_1|^2 \ge |g_2|^2$ 时, $r_{\rm RD}^{\rm sum}$ 是一个与 $\beta_1$ 无关的函数。在这种情况下,虽然 $r_{\rm RD}^{\rm sum}$ 是一个与功率分配系数无关的常数,但由式(28)和式(24)所表示的 $r_{\rm D}^{\rm su}$ 和 $r_{\rm D}^{\rm su}$ 是分别关于 $\beta_1$ 的单调增和单调减函数。

# **3.2.3** 系统的最大可达和速率以及相应的功率分配 方案

现在考虑如何获得系统的最大可达和速率 r<sup>sum</sup>,式(9)可以改写为

$$\begin{pmatrix} \hat{\beta}_{1}^{*}, \hat{\beta}_{2}^{*} \end{pmatrix} = \arg_{\beta_{1}, \beta_{2}} \max \left( r^{s_{1}} + r^{s_{2}} \right) \\ \text{s.t.} \begin{cases} 0 < \alpha_{1}^{*}, \alpha_{2}^{*} < 1, \alpha_{1}^{*} + \alpha_{2}^{*} = 1 \\ 0 < \beta_{2} \le \beta_{1} < 1 \end{cases}$$

$$(30)$$

为与S-CSI场景下在R-D端得到的最优功率分配系 数 $\beta_1^* \pi \beta_2^*$ 以示区别,这里用 $\hat{\beta}_1^* \pi \hat{\beta}_2^* 分别表示 s_1 \pi$  $s_2 \alpha R-D端 \alpha H-PAS策略下的最优功率分配因子。$ 根据3.1节和3.2节的分析,只需讨论下面2种情况, $即<math>|g_1|^2 < |g_2|^2 \pi |g_1|^2 \ge |g_2|^2$ 。注意,在任意时隙 下,上述两种情况有且仅有1种情况是实际存在 的。这里不妨先来考虑 $|g_1|^2 < |g_2|^2$ 的情况。

当 $|g_1|^2 < |g_2|^2$ ,  $r_{\rm RD}^{\rm sum} \pi r_D^{s_2} \beta J B$ 是关于 $\beta_1$ 的減函 数,  $m r_D^{s_1}$ 是关于 $\beta_1$ 的单调增函数。这就说 $r_D^{s_2}$ 的值 决定了 $r_{\rm RD}^{\rm sum}$ 的大小。基于此分析,为获得系统的最 大可达和速率,首先应该在R-D端寻找 $s_2$ 的最优的 功率分配系数 $\hat{\beta}_2^*$  ( $\in \{0, 0.5\}$ ),该系数保证 $s_2$ 的速率  $r_D^{s_2}$ 在R-D端达到最大。接着在此基础上,利用已知 的 $r_D^{s_2} \pi \hat{\beta}_2^*$ ,在R-D端找到 $s_1$ 的最优的功率分配系数  $\hat{\beta}_1^* \left( \in \{\hat{\beta}_2, 1\} \right)$ ,该功率分配系数同样使得 $s_1$ 的速 率 $r_D^{s_1}$ 在R-D端达到最大。

按上述分析,就可以将式(30)描述的2元优化问题转化成由速率单调性决定的1元优化问题,即 先优化s<sub>2</sub>的速率r<sup>s<sub>2</sub></sup>,然后再优化s<sub>1</sub>的速率r<sup>s<sub>1</sub></sup>。 对于s<sub>2</sub>而言,根据式(24)和式(26),则式(30)可 改写为

$$r_{\max}^{s_{2}} = \frac{1}{2} r_{D}^{s_{2}}(\hat{\beta}_{2}^{*}),$$

$$\hat{\beta}_{2}^{*} = \arg\max_{\beta_{2}} \{\min\{r_{R}^{s_{2}}, r_{D}^{s_{2}}\}\}$$
s.t.
$$\begin{cases} 0 < \alpha_{2}^{*} < 1 \\ r_{R}^{s_{2}} = \log_{2}\left(1 + |f_{2}|^{2} \alpha_{2}^{*}\rho\right) \\ 0 < \beta_{2} \le 0.5 \end{cases}$$
(31)

式中, $\alpha_2^*$ 为常数,它是S-R端在全局S-CSI下获得 的最佳固定功率分配系数,且满足 $\alpha_2^* = 1 - \alpha_1^{*\circ}$ 。显然, 由式(10)和式(22)可知, $r_{\max}^{s_2} \leq 1/2r_R^{s_2} \perp r_{\max}^{s_2} \leq 1/2r_D^{s_2}$ ;此外,根据数据流的特性,又有 $r_R^{s_2} \geq r_D^{s_2}$ 。 所以,首先假定 $r_R^{s_2} = r_D^{s_2}$ ,并在此基础上,推导出 符合系统要求的最优功率分配系数 $\hat{\beta}_2^*$ ,从而得到  $r_{\max}^{s_2}$ 。基于此分析,令 $r_R^{s_2} = r_D^{s_2}$ ,可以解得R-D端  $s_2$ 的最优的功率分配系数 $\hat{\beta}_2^*$ ,即

$$\hat{\beta}_2^* = \frac{|f_1|^2 \,\alpha_2^*}{|g_1|^2} \tag{32}$$

(1)如果 $\hat{\beta}_2^* \leq 0.5$ ,那么 $\hat{\beta}_1^* = 1 - \hat{\beta}_2^*$ ,并将其代 入式(25),可以得到 $r_D^{s_1}$ ;另一方面,将  $\alpha_2^*(\alpha_1^* = 1 - \alpha_2^*)$ 代入式(2),可以解得 $r_B^{s_1}$ 。

(a) 如果 $r_{\rm R}^{s_1} \leq r_{\rm D}^{s_1}$ , 那么 $r_{\rm max}^{\rm sum} = 1/2 (r_{\rm R}^{s_1} + r_{\rm D}^{s_2})$ 。 相应地, R-D端 $s_2$ 对应的最优功率分配系数由式 (32)给出。另一方面,根据 $r_{\rm D}^{s_1} = r_{\rm R}^{s_1}$ ,可以计算得 到 $s_1$ 的实际功率分配系数 $\beta_1$ ,即

$$\beta_1 = \frac{|f_1|^2 \left(|g_1|^2 \hat{\beta}_2^* \rho + 1\right) \alpha_1^*}{|g_1|^2 \left(|f_2|^2 \alpha_2^* \rho + 1\right)}$$
(33)

如果 $\beta_1 > \hat{\beta}_2^*$ ,那么R-D端 $s_1$ 对应的最优功率分 配系数由式(33)解出,即 $\hat{\beta}_1^* = \beta_1$ ;如果 $\beta_1 \le \hat{\beta}_2^*$ , 而NOMA的功率分配准则要求 $\beta_1 \ge \beta_2$ ,那么R-D端 $s_1$ 对应的最优功率分配系数为 $\hat{\beta}_1^* = \hat{\beta}_2^*$ 。

(b) 如果 $r_{\rm R}^{s_1} > r_{\rm D}^{s_1}$ ,那么 $r_{\rm max}^{\rm sum} = 1/2(r_{\rm D}^{s_1} + r_{\rm D}^{s_2})$ 。 相应地,R-D端 $s_2$ 对应的最优功率分配系数由式(32) 给出。另一方面,可以 $s_1$ 的最优功率分配系数则为  $\hat{\beta}_1^* = 1 - \hat{\beta}_2^*$ 。

(2)如果 $\hat{\beta}_2^* > 0.5$ ,那么有 $\hat{\beta}_2^* = 0.5$ 且 $\hat{\beta}_1^* = 1$ - $\hat{\beta}_2^*$ 。同时将 $\hat{\beta}_1^*$ 代入式(24),可以求得 $r_D^{s_2}$ 。另一方 面,将 $\hat{\beta}_1^*$ 代入式(25),又可以得到 $r_D^{s_1}$ ;此外,将  $\alpha_1^*(\alpha_1^* = 1 - \alpha_2^*)$ 代入式(2),则可以求得相应的 $r_R^{s_1}$ 。

(a) 如果  $r_{\rm R}^{s_1} \leq r_{\rm D}^{s_1}$ , 则 $r_{\rm max}^{\rm sum} = 1/2 (r_{\rm R}^{s_1} + r_{\rm D}^{s_2})$ 。 相应地, R-D端的最优功率分配系数为:  $\hat{\beta}_2^* = 0.5$ ,  $\hat{\beta}_1^* = \hat{\beta}_2^*$ 。 (b) 如果 $r_{\rm R}^{s_1} > r_{\rm D}^{s_1}$ , 则 $r_{\rm max}^{\rm sum} = 1/2 (r_{\rm D}^{s_1} + r_{\rm D}^{s_2})$ 。 相应地, R-D端的最优功率分配系数为: $\hat{\beta}_2^* = 0.5$ ,  $\hat{\beta}_1^* = \hat{\beta}_2^*$ 。

同样地,在 $|g_1|^2 \ge |g_2|^2$ 条件下讨论系统最大可 达和速率的问题与 $|g_1|^2 < |g_2|^2$ 的情形完全相似,为 避免繁冗,这里省略。

#### 4 仿真结果

本节将展示仿真结果,其中Sim表示数值仿真 结果,而理论分析结果则用Ana表示。此外, SCSI,ICSI和HPAS则表示基于S-CSI信道信息的功 率分配方案、基于I-CSI信道信息的功率分配方案 和基于H-PAS功率分配策略分别得到的系统遍历可 达容量。

图2展示的信道条件分别为:图2(a) $f_1 = 9$ ,  $f_2 = 3$ ,  $g_1 = 2 \pi g_2 = 10$  ( $f_1 \gg f_2 \perp g_1 \ll g_2$ 场景); 图2(b) $f_1 = 9$ ,  $f_2 = 5$ ,  $g_1 = 6 \pi g_2 = 10$  ( $f_1 > f_2 \perp g_1 < g_2$ 场景)的系统遍历容量。从图上看到,相比 于S-CSI信息下的OMA方案,NOMA与提出的 H-PAS功率分配策略可以获得更高的频谱效益。具 体来说,在5 bps/Hz的条件下,后者与FDMA和 TDMA方案相比所具有的增益分别为:图2(a) 3.0 dB, 6.5 dB;图2(b)1.5 dB, 5.0 dB。此外,与 I-CSI的功率分配方案下相比,在5 bps/Hz的条件 下,所提出的H-PAS方案与其仅存在0.3 dB和 图2(a)0.2 dB图2(b)的差别。这就说明H-PAS以中 低的计算复杂度明显获得比S-CSI更高频谱效益的 同时,又同时不比需要高计算复杂度的I-CSI方案 造成显著的性能损失。此外,图2还显示,在H-PAS方案下,本文得到的理论分析结果与数值仿真 结果非常吻合。

而图3展示的则是信道条件为:图3(a)  $f_1 = 9, f_2 = 2, g_1 = 6 \pi g_2 = 8(f_1 \gg f_2 \Box g_1 < g_2 场 景);图3(b) f_1 = 9, f_2 = 6, g_1 = 2 \pi g_2 = 10$  $(f_1 > f_2 \Box g_1 \ll g_2 \delta B)$ 的另两种仿真结果。在5 bps/ Hz的条件下,NOMA的H-PAS策略与FDMA的S-CSI、TDMA的S-CSI在上述信道下的增益分别 为:图3(a)1.9 dB, 6.2 dB;图3(b)3 dB, 7 dB。 此外,与NOMA的I-CSI方案相比,在5 bps/Hz的 条件下,本文提出的H-PAS方案与其存在的差别也 仅为:0.250 dB图3(a);0.014 dB图3(b)。上述两 种场景的仿真结果也一致表明,本文提出适用于 NOMA的H-PAS策略在系统可达容量性能上相比 于传统OMA的S-CSI方案不仅具有明显的优势,更 与NOMA的I-CSI在性能相差无几的情况下显著地 降低了计算复杂度和反馈信令开销。



图 2 所提NOMA与OMA在两种不同信道条件下的系统遍历容量对比





#### 5 结论

本文提出了一种利用全局S-CSI和局部I-CSI信 息来有效进行功率分配的方案——H-PAS策略。该 策略充分考虑基站下行链路可以有效进行大负荷的 复杂运行从而实现高效功率分配的优势而上行链路 的用户由于随机分布使得其难以同步实现有效功率 分配等实际,所以在源节点S到中继R节点的下行 链路采用局部I-SCI信息获得的动态的最优功率分 配系数而在中继R到目的节点D之间则采用由全局 S-CSI信息获得的固定的最优功率分配系数。因此 该策略不仅一方面既降低了单纯利用全局I-CSI获 得系统和速率的高计算复杂度和繁重信令反馈开 销,另一方面又改善了单纯利用全局S-CSI所对应 系统和速率低的特点。理论分析与仿真结果表明本 文提出的H-PAS策略是一种有效的方案。

#### 参考文献

 李钊, 戴晓琴, 陈柯宇, 等. 非正交多址接入下行链路用户匹配 与功率优化算法[J]. 电子与信息学报, 2017, 39(8): 1804-1811. doi: 10.11999/JEIT161197.

LI Zhao, DAI Xiaoqin, CHEN Keyu, et al. User matching and power optimization algorithm for downlink NOMA[J]. Journal of Electronics & Information Technology, 2017, 39(8): 1804–1811. doi: 10.11999/JEIT161197.

- [2] ISLAM S M R, AVAZOV N, DOBRE O A, et al. Powerdomain Non-Orthogonal Multiple Access (NOMA) in 5G systems: Potentials and challenges[J]. IEEE Communications Surveys & Tutorials, 2017, 19(2): 721-742. doi: 10.1109/COMST.2016.2621116.
- [3] HIGUCHI K and BENJEBBOUR A. Non-Orthogonal Multiple Access (NOMA) with successive interference cancellation for future radio access[J]. *IEICE Transactions* on Communications, 2015, E98-B(3): 403-414. doi: 10.1587/transcom.e98.b.403.
- [4] TIMOTHEOU S and KRIKIDIS I. Fairness for nonorthogonal multiple access in 5G systems[J]. *IEEE Signal Processing Letters*, 2015, 22(10): 1647–1651. doi: 10.1109/LSP.2015.2417119.
- [5] Study on downlink multiuser superposition transmission for LTE[R]. 3GPP TSG RAN #67. RP-150496. Shanghai: 3rd Generation Partnership Project, 2015.
- [6] SAITO Y, BENJEBBOUR A, KISHIYAMA Y, et al. System-level performance of downlink Non-Orthogonal Multiple Access (NOMA) under various environments[C]. Proceedings of 2015 IEEE 81st Vehicular Technology Conference, Glasgow, UK, 2015: 1–5. doi: 10.1109/ VTCSpring.2015.7146120.
- [7] DING Zhiguo, YANG Zheng, FAN Pingzhi, et al. On the performance of non-orthogonal multiple access in 5G systems with randomly deployed users[J]. *IEEE Signal Processing Letters*, 2014, 21(12): 1501-1505. doi: 10.1109/LSP.2014.2343971.
- [8] Al-Imari M, XIAO P, ALI I M, et al. Uplink non-orthogonal

multiple access for 5G wireless networks[C]. 2014 IEEE Wireless Communications Systems Conference, Barcelona, Spain, 2014: 781–785. doi: 10.1109/ISWCS.2014.6933459.

- [9] 吴广富,邓天垠,苏开荣,等. 基于非正交多址接入系统的多用 户分组优化算法[J]. 电子与信息学报, 2018, 40(9): 2080-2087. doi: 10.11999/JEIT171220.
  WU Guangfu, DENG Tianyin, SU Kairong, *et al.* Multi-user grouping optimization algorithm based on non-orthogonal multiple access systems[J]. Journal of Electronics &
- 10.11999/JEIT171220.
  [10] KONG Qinglei, LU Rongxing, CHEN Shuo, et al. Achieve secure handover session key management via mobile relay in LTE-advanced networks[J]. *IEEE Internet of Things Journal*, 2017, 4(1): 29–39. doi: 10.1109/JIOT.2016.2614976.

Information Technology, 2018, 40(9): 2080-2087. doi:

- [11] ZHANG Xiaoxia, SHEN Xuemin, and XIE Liangliang. Uplink achievable rate and power allocation in cooperative LTE-advanced networks[J]. *IEEE Transactions on Vehicular Technology*, 2016, 65(4): 2196-2207. doi: 10.1109/TVT.2015.2416714.
- [12] FETEIHA M F and HASSANEIN H S. Enabling cooperative relaying VANET clouds over LTE-A networks[J]. *IEEE Transactions on Vehicular Technology*, 2015, 64(4): 1468-1479. doi: 10.1109/TVT.2014.2329880.
- [13] KIM J B and LEE I H. Capacity analysis of cooperative relaying systems using non-orthogonal multiple access[J]. *IEEE Communications Letters*, 2015, 19(11): 1949–1952. doi: 10.1109/LCOMM.2015.2472414.
- [14] XU Min, JI Fei, WEN Miaowen, et al. Novel receiver design for the cooperative relaying system with non-orthogonal multiple access[J]. *IEEE Communications Letters*, 2016, 20(8): 1679–1682. doi: 10.1109/LCOMM.2016.2575011.
- [15] KIM J B and LEE I H. Non-orthogonal multiple access in coordinated direct and relay transmission[J]. *IEEE Communications Letters*, 2015, 19(11): 2037–2040. doi: 10.1109/LCOMM.2015.2474856.
- [16] MEN Jinjin, GE Jianhua, and ZHANG Chensi. Performance analysis of nonorthogonal multiple access for relaying networks over Nakagami-*m* fading channels[J]. *IEEE Transactions on Vehicular Technology*, 2017, 66(2): 1200–1208. doi: 10.1109/TVT.2016.2555399.
- [17] MEN Jinjin and GE Jianhua. Non-orthogonal multiple access for multiple-antenna relaying networks[J]. *IEEE Communications Letters*, 2015, 19(10): 1686–1689. doi: 10.1109/LCOMM.2015.2472006.
- [18] WAN Dehuan, WEN Miaowen, YU Hua, et al. Nonorthogonal multiple access for dual-hop decode-and-forward relaying[C]. 2016 IEEE Global Communications Conference, Washington, DC, 2016: 1–6. doi: 10.1109/GLOCOM. 2016.7842026.
- 黄容兰:女,1982年生,硕士,讲师,研究方向为物理层技术与多 用户检测、无线网络通信资源分配与调度.
- 刘云:男,1980年生,博士,副教授,研究方向为无线通信,水 声通信、扩频与码分多址理论.
- 李啟尚: 男, 1986年生, 助教, 研究方向为电子技术设计与应用.
- 唐 文:女,1984年生,讲师,研究方向为电子技术设计与应用.