智能反射面辅助短包通信中时效与能效间的折衷

张洋译¹ 管新荣^{*1} 王 权² 邓 诚³ 朱泽源¹ 蔡跃明¹
 ^①(陆军工程大学通信工程学院 南京 210007)
 ²(中国人民解放军 32319部队 乌鲁木齐 830002)
 ³(中国人民解放军 32579部队 桂林 541000)

摘 要:在监控物联网中,一些感知设备需要在能耗受限条件下及时地将采集信息回传给接入节点(AP),信息年龄(AoI)和能量效率(EE)对系统都很重要。该文研究了多设备监控物联网中时效与能效之间的折衷问题,其中感知设备在智能反射面(IRS)辅助下通过短包传输监控信息给AP。为了避免多个感知设备占用同一资源块导致包的碰撞,该文提出了一个接入控制协议,并推导了平均AoI和EE的闭式表达式。在此基础上,引入了平均AoI和EE之比这个指标,通过优化传输功率来最小化平均AoI和EE之比,以折衷时效性能与能效性能。仿真结果验证了该文理论分析的正确性,并且表明所提协议能够实现更好的时效和能效性能。此外,所提算法能够有效找出最优的时效-能效折衷点。

关键词:信息年龄;能量效率;短包通信;智能反射面
 中图分类号:TN926
 文献标识码:A
 DOI: 10.11999/JEIT240666

文章编号: 1009-5896(2025)03-0001-09

Tradeoff between Age of Information and Energy Efficiency for Intelligent Reflecting Surface Assisted Short Packet Communications

ZHANG Yangyi ^①	$\operatorname{GUAN}\operatorname{Xinrong}^{(\!1\!)}$	WANG $Quan^{2}$	DENG Cheng ^{3}
	ZHU Zeyuan ^①	CAI Yueming ^①	

⁽¹⁾(College of Communication Engineering, Army Engineering University of PLA, Nanjing 210007, China) ⁽²⁾(Unit 32319 of PLA, Urumqi 830002, China) ⁽³⁾(Unit 32579 of PLA, Guilin 541000, China)

Abstract: In monitoring Internet of Things (IoT), the sensor devices need to transmit collected information back to the Access Point (AP) in a timely manner under energy-limited conditions, both the Age of Information (AoI) and Energy Efficiency (EE) are important to the systems. The AoI and EE tradeoff for multi-device monitoring systems is investigated in this paper, where the sensor devices transmit monitoring information to the AP via short packets with the assistance of an Intelligent Reflective Surface (IRS). To avoid packet collisions caused by multiple devices occupying the same resource block, an access control protocol is proposed, and the closed-form expressions for average AoI and EE are derived. On this basis, the average AoI-EE ratio is introduced and is minimized to trade off AoI and EE by optimizing the transmission power. Simulation results verify the correctness of our theoretical analysis and demonstrate that the proposed scheme can achieve better AoI and EE performances. Moreover, the proposed algorithm is able to find the optimal AoI and EE tradeoff point.

Key words: Age of Information (AoI); Energy Efficiency (EE); Short packet communications; Intelligent Reflecting Surface (IRS)

*通信作者: 管新荣 guanxr@aliyun.com

基金项目: 国家自然科学基金(62171461, 62171464)

收稿日期: 2024-07-29; 改回日期: 2024-11-28; 网络出版: 2024-11-30

Foundation Items: The National Natural Science Foundation of China (62171461, 62171464)

1 引言

随着无线通信的快速发展,监控物联网受到了 工业界和学术界的广泛关注^[1]。在监控物联网中, 感知设备需要不断采集监控目标的状态信息,并通 常使用短包传输状态信息给无线接入节点(Access Point, AP),从而帮助AP完成监控任务^[2]。例如, 智慧医疗中传感器节点收集人的体征信息并将其发 送给监管中心,自动驾驶中定位装置将位置信息发 送给数据交互中心,智能工厂中监控节点采集机器 设备的状态信息并将其发送给监控中心^[3]等。监控 物联网遍及人们生产生活的方方面面,并为社会的 生产发展提供极大便利。

在监控物联网中,信息传输的时效性和能效性 非常重要[4]。实时的状态信息可以帮助决策者快速 有效地做出决策,为了准确刻画信息传输的时效 性,Kaul等人^同提出了信息年龄(Age of Information, AoI)指标,其定义为当前时刻与接收端成功收到的 最新数据包产生时刻的时间差。不同于时延,AoI 是一个综合性指标,其综合度量了发包速率、传输 可靠性和传输延迟的影响^[6],若发包速率较慢或者 传输可靠性较低,那么数据包的更新频率将变低,AoI 长时间得不到更新,若传输延迟较高,那么每次成 功更新的数据包将变得老旧,AoI的每次更新值变 大。AoI被认为是刻画通信时效性的有效指标,受 到了业界的广泛研究^[7]。能量效率(Energy Efficiency, EE)是监控物联网中另一个重要指标^[4],感 知设备通常由电池供电,能量有限,提高EE可以 有效延长感知设备的服务时间,如果传输信息的EE 很低,可能会造成感知设备频繁更换能源器件。然 而,时效性和能效性通常不能同时达到最优¹⁸,因 为发送信号的功率越高时效性越好,而能效性并 不随信号功率增加而单调增加,如何在时效性和能 效性之间取得有效折衷是监控物联网中的一个关键 问题。

此外,监控物联网中传输的主要是感知设备收 集的关键状态信息,其信息量十分有限,通常使用 短包(Short Packet)进行传输^[9,10]。与传统长包通信 不同,香农公式难以准确描述短包场景下的传输性 能。Durisi等人^[11]指出,由于数据包长度较短,短 包传输过程中热噪声和信道畸变无法被平均化,所 以即使传输速率小于当前信道容量,系统依然会存 在一个非零的误包率。Polyanskiy等人^[12]从信息论 的角度推导出了加性高斯白噪声(Additive White Gaussian Noise, AWGN)信道下短包通信中误包率 的闭式表达式。当误包情况发生时,信息无法及时 更新,系统的时效性和能效性都会降低,所以提高 短包传输的可靠性对于短包通信来说十分重要。智能反射面(Intelligent Reflecting Surface, IRS)技术被认为是提高短包通信可靠性的有效技术^[13,14]。具体而言, IRS由大量的被动反射单元组成,每个单元可以通过调节相位和幅度来独立反射入射信号,从而实现信号增强和干扰抑制的目的^[15],利用IRS 技术增强短包信号,有利于短包传输可靠性的提高。基于此,IRS辅助短包通信受到了广泛研究。

为了充分发挥IRS技术在短包通信中的作用, 人们对IRS辅助短包通信的各项性能展开分析。 Hashemi等人^[16]分析了IRS有限相位条件下用户的 平均误包率和平均可实现速率。Wang等人^[17]推导 了系统的检测错误概率,并揭示出引入IRS可以提 高系统的隐蔽性和可靠性性能,同时减少所需最小 包长,这对短包通信系统至关重要。文献[18]在窃 听者存在条件下分析了安全容量、安全中断概率和 安全误包率。Le等人^[19]研究了分布式IRS辅助无线 供电网络中的EE。然而,在IRS辅助短包通信中, 如何折衷时效性能与能效性能目前鲜有考虑。

对此,本文针对监控物联网,研究了IRS辅助 短包通信系统中时效性与能效性之间的折衷问题。 本文的主要贡献如下:(1)设计了一种接入控制协 议,有效地为接入设备分配通信资源,避免随机发 包导致的碰撞问题,并推导了平均AoI和EE的表达 式。(2)引入了平均AoI与EE之比这个指标,并给出 信号传输功率优化方案,使得平均AoI与EE之比最 小化,从而实现时效性与能效性的有效折衷。(3)对 所提方案进行了仿真,仿真结果验证了理论分析的 正确性,同时表明所提方案能够实现更好的时效性 和能效性。

2 系统模型

图1(a)为传输模型图,本文考虑的是一个实时 监控物联网,其中K个设备采集监控信息,并使用 短数据包将监控信息回传给AP,为增强覆盖效果 和传输性能,部署一个包含M个反射单元的IRS来 辅助短数据包传输。信道总带宽为B,所有信道均 为准静态平坦块衰落信道,信道系数在一个长为 T的时隙内保持不变,在不同时隙中独立变化。为 了节省设备发送信息带来的能源开销,设备在每个 时隙中以一定概率pcollect采集监控信息并将其发送 给AP,当设备采集到新的信息包,设备会立即将 旧信息包丢弃。

由于系统中设备数量较多,且所有设备之间没 有信息交互,所以信息传输过程中会发生严重的数 据包碰撞^[20]。为此,本文提出一种接入控制协议来 避免资源块的浪费。图1(b)为具体的传输协议图,



图 1 IRS辅助短包通信系统

该图展示了该文设计的接入控制协议。将每个时隙 分为两个阶段,分别为控制阶段和传输阶段。在控 制阶段,该时隙采集监控信息的设备首先向AP发 送信号请求与AP建立连接,AP计算其服务区内请 求连接的设备数量,然后设计接入控制和资源分配 方案,并将其广播给所有设备,告诉设备占用哪个 资源块发送信息。在传输阶段,设备按照收到的传 输方案向AP发送信息。传输方案具体设计如下: 首先将每个时隙划分成J个资源块,若请求连接的 设备数量少于资源块数量,则为每个设备分配不同 的资源块,若请求连接的设备数量多于资源块数 量,则在所有请求连接的设备本量多于资源块数 量,并为它们分配不同资源块,其它未被选中的设 备不允许在该时隙发送信息。

在该系统中, IRS第*m*个反射单元的调控相移 表示为 $\theta_m \in [0, 2\pi)$, 那么IRS的对角相移矩阵可表 示为 $\Phi = \text{diag}(v_1, v_2, \dots, v_M)$, 其中 $v_m = e^{j\theta_m}$ 为第*m*个 反射单元的反射系数。设备*k*-AP链路、设备*k*-IRS链路以及IRS-AP链路之间的基带等效信道分别 表示为 h_{ka} , $h_{kr}^{\text{H}} = [h_{kr,1}, h_{kr,2}, \dots, h_{kr,M}]$ 和 $h_{ra}^{\text{H}} = [h_{ra,1}, h_{ra,2}, \dots, h_{ra,M}]$, 那么设备*k*与AP之间的复合信道系 数可表示为

$$h_k = h_{ka} + \boldsymbol{h}_{kr}^{\mathrm{H}} \boldsymbol{\Phi} \boldsymbol{h}_{ra}^* \tag{1}$$

其中任意两节点间的信道系数为 $h_{\chi} = \sqrt{L_0 d_{\chi}^{-\eta}} g_{\chi}$, L_0 表示单位距离下的路径损耗, d_{χ} 表示节点间的 距离, η 表示路径损失系数, g_{χ} 表示均值为0方差 为1的小尺度衰落系数, $\chi = \{(ka), (kr, i), (ra, i)\}$, $i = 1, 2, \dots, M$ 。将设备k的信号传输功率表示为 P,那么AP收到的信号可表示为

$$y_k = \sqrt{P}h_k x_k + n_0 \tag{2}$$

其中, x_k 为设备k的发送信号, n_0 表示均值为0方 差为 σ^2 的加性高斯白噪声。接收信号的信噪比为

$$\gamma_k = \frac{P|h_k|^2}{\sigma^2} \tag{3}$$

基于现有的IRS辅助信道估计技术^[21],估计信 道和实际信道之间的均方误差可以缩小到10⁻⁵,所 以本文假设IRS处可以获取所有链路的完美信道状 态信息(Channel State Information, CSI)。为了最 大化设备k与AP之间的复合信道增益,可以将IRS 相位优化为 $\theta_m = \angle h_{ka} - \angle h_{kr,m} - \angle h_{ra,m}^{P}, \forall m \in \{1, 2, \dots, M\}$,其中 $\angle x$ 表示对复数x取相位,由此可获 得最大信道系数模值为

$$|h_k| = |h_{ka}| + \sum_{m=1}^{M} |h_{kr,m}| |h_{ra,m}|$$
(4)

其中 $|h_k|$ 的精确分布难以求解,但当IRS反射单元 数目较大时,可以利用中心极限定理对 $|h_k|$ 的概 率分布进行近似表征^[19]。具体而言, $|h_k|$ 近似服从 高斯分布,其均值为 $\Psi = \sqrt{\pi L_0 d_{ka}^{-\eta}/2} + M \pi L_0$ $\sqrt{d_{kr}^{-\eta} d_{ra}^{-\eta}/4}$,方差为 $\Theta = (1 - \pi/4) L_0 d_{ka}^{-\eta} + M (1 - \pi^2/16) L_0^2 d_{kr}^{-\eta} d_{ra}^{-\eta}$, d_{ka} , $d_{kr} \pi d_{ra} \beta$ 别表示设备k-AP链路,设备k-IRS链路以及IRS-AP链路之间的 距离。由此, $|h_k|$ 的累积分布函数(Cumulative Distribution Function, CDF)可以表示为^[19]

$$F_{|h_k|}(x) = \int_{-\infty}^{\frac{x-x}{\sqrt{\Theta}}} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{t^2}{2}\right) \mathrm{d}t \tag{5}$$

由于 $\gamma_k = P |h_k|^2 / \sigma^2$,所以 γ_k 的CDF可以表示为^[19] $F_{\gamma_k}(x) = F_{|h_k|} \left(\sqrt{\sigma^2 x / P} \right)$ $= \int_{-\infty}^{\sqrt{\sigma^2 x / P} - \Psi} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{t^2}{2}\right) \mathrm{d}t$ (6)

3 性能分析

在实时监控物联网中,感知设备数量多且每个 时隙划分的资源块数量有限,设备采集完监控信息 之后并不一定能够在该时隙中接入系统,且接入系 统的设备向AP发送短数据包之后,AP解码短包存 在一定的解码错误概率,这些都会影响平均AoI和 EE。为此,本文先分析设备的接入成功概率和AP 解码信息的解码成功概率,基于此,再推导系统的 平均AoI和EE,并引入平均AoI和EE之比这一指标。

3.1 接入成功概率

该系统中K个设备之间没有信息交互,所有设 备均以采样概率 $p_{collect}$ 独立采集信息。在设备k需要 采集信息的条件下,其它K-1个设备中有 $i(0 \le i \le K-1)$ 个设备同时采集信息的概率为 $p_{collect}^{i}$ · $(1-p_{collect})^{K-1-i}C_{K-1}^{i}$ 。当一个时隙中采集信息的 设备数量1+i少于资源块数量J时,每个请求连接 的设备都能分配到资源块,设备k可以成功接入, 当采集的设备数量1+i大于资源块数量J时,设备 k分配到资源块并成功接入的概率为J/(1+i),所 以设备k的接入成功概率为

$$p_{\text{access}} = \sum_{i=0}^{J-1} p_{\text{collect}}^{i} (1 - p_{\text{collect}})^{K-1-i} C_{K-1}^{i} + \sum_{i=J}^{N-1} p_{\text{collect}}^{i} (1 - p_{\text{collect}})^{K-1-i} C_{K-1}^{i} \frac{J}{1+i}$$
(7)

3.2 解码成功概率

设备接入成功以后,会通过短包将采集的信息 传给AP。而在短包传输过程中,即使传输速率小 于当前信道容量,AP解码信息依然会存在一个非 0的解码错误概率,其表达式为^[12]

$$\varepsilon = Q \left[\frac{\sqrt{n} \left(\ln \left(1 + \gamma_k \right) - \ln 2 \frac{D}{n} \right)}{\sqrt{1 - 1/(1 + \gamma_k)^2}} \right]$$
(8)

其中, n表示每个资源块的包长, D表示短包中包含的信息量, $Q(\cdot)$ 为高斯右尾分布函数, 其具体表达式为 $Q(x) = \int_{x}^{+\infty} 1/\sqrt{2\pi} \times \exp(-t^{2}/2) dt$ 。由于式(8)中Q函数的形式复杂, 不利于进一步求解平均解码错误概率。为此,本文将其线性近似为^[20]

$$\varepsilon \approx \begin{cases} 1, & \gamma_k < u - v \\ -w \left(\gamma_k - u\right) + \frac{1}{2}, u - v \le \gamma_k \le u + v \\ 0, & \gamma_k > u + v \end{cases}$$
(9)

其中, $w = \sqrt{\frac{n}{2\pi (2^{2D/n} - 1)}}, u = 2^{D/n} - 1, v = \frac{1}{2w}$ 。 通过近似式(9)可求出平均解码错误概率为

$$\bar{\varepsilon} = \int_{0}^{\infty} \varepsilon f_{\gamma_{k}}(x) dx = w \int_{u-v}^{u+v} F_{\gamma_{k}}(x) dx$$
$$= w \int_{u-v}^{u+v} dx \int_{-\infty}^{\sqrt{\sigma^{2}x/P} - \Psi} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{t^{2}}{2}\right) dt \qquad (10)$$

式(10)是一个复杂的函数,不便于分析,利用 积分中值定理,可将平均解码错误概率进一步近 似为

$$\bar{\varepsilon} \approx \int_{-\infty}^{\frac{\sqrt{\sigma^2 u/\bar{P} - \psi}}{\sqrt{\Theta}}} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{t^2}{2}\right) \mathrm{d}t \qquad (11)$$

基于此,可推出AP解码信息的解码成功概率为

$$p_{\text{decode}} = 1 - \bar{\varepsilon} = Q \left(\frac{\sqrt{\sigma^2 u/P} - \Psi}{\sqrt{\Theta}} \right)$$
 (12)

3.3 平均信息年龄

本节将推导平均AoI的闭式表达式,为了阐明 AoI随时间的变化关系,以设备k的AoI,即 Δ_k 为 例进行说明。如图2所示, Δ_k 首先随着时间t的增 长而线性增长,当设备k采集信息并通过短包传输 成功时, Δ_k 更新为最新收到的数据包的信息年龄 T,随后 Δ_k 继续随时间t线性增长,当数据包传输 失败 (未采集信息、接入失败或解码失败)时, Δ_k 将维持增长而不被更新,直到下次新包传输成功 时, Δ_k 才再次更新为T。

平均AoI为AoI随时间变化的长期平均值,其 定义式为^[20]

$$\bar{\Delta} = \lim_{\tau \to \infty} \frac{1}{\tau} \int_{0}^{\tau} \Delta_k(t) dt$$
 (13)

为了计算方便,将第*i*次传输成功完成时刻到 第*i*+1次传输成功完成时刻内AoI随时间的积分表 示为*Z_i*,那么平均AoI的计算式可以转化为

$$\bar{\Delta} = \lim_{\tau \to \infty} \frac{1}{\tau} \sum_{i=1}^{W(\tau)} Z_i = \lim_{\tau \to \infty} \frac{W(\tau)}{\tau} \mathbb{E}(Z_i) \qquad (14)$$

其中, $W(\tau)$ 表示在时刻 τ 之前传输成功的次数, $\mathbb{E}(\cdot)$ 表示求均值运算。将第i次传输成功到第i+1次传输成功所经历的总时隙数表示为 q_i ,那么平均AoI的计算式又可转化为

$$\bar{\Delta} = \lim_{\tau \to \infty} \frac{W(\tau) \left(2\mathbb{E}(q_i) + \mathbb{E}\left(q_i^2\right)\right) T^2}{2\tau}$$
(15)



5

由于成功传输1次数据包所花的平均时间为 $\mathbb{E}(q_i)T$,所以 $\lim_{\tau\to\infty} W(\tau)/\tau = 1/[\mathbb{E}(q_i)T]$,平均 AoI可进一步计算为 $\overline{\Delta} = T + T\mathbb{E}(q_i^2)/[2\mathbb{E}(q_i)]$ 。由 于传输成功概率为采样概率、接入成功概率和解码 成功概率的乘积,即 $p_{\text{success}} = p_{\text{collect}}p_{\text{access}}p_{\text{decode}}$,所 以 $\mathbb{E}(q_i) = 1/p_{\text{success}}$, $\mathbb{E}(q_i^2) = (2 - p_{\text{success}})/p_{\text{success}}^2$, 由此,可推导出平均AoI的闭式表达式为

$$\bar{\Delta} = \frac{T}{2} \left(1 + \frac{2}{p_{\text{success}}} \right) = \frac{T}{2} \left(1 + \frac{2}{p_{\text{collect}} p_{\text{access}} p_{\text{decode}}} \right)$$
(16)

随着信号传输功率增大,解码成功概率 p_{decode} 会逐渐增大并趋于定值1,所以由式(16)可看出, 平均AoI会随信号传输功率增大而逐渐减小并趋于 定值T[1+2/($p_{\text{collect}}p_{\text{access}}$)]/2。

3.4 能量效率

该系统中设备由电池供电,传输监控信息的能量有限,所以我们更加关注设备传输信息所消耗的能量,而不考虑AP和IRS所消耗的能量。EE为设备平均消耗每单位能量所能传输成功的信息量,其具体表达式为

$$\eta = \frac{Dp_{\text{decode}}}{PT/J} \tag{17}$$

其中,分子为传输1次数据包平均传输成功的信息 量,分母为设备传输1次数据包所消耗的能量。由 于解码成功概率pdecode随信号传输功率增大而增大 并趋于定值1,所以由式(17)可看出,当信号传输 功率增大到一定程度,EE会随信号传输功率增大 而逐渐减小并趋于定值0。

3.5 平均信息年龄与能量效率之比

实时监控物联网中的时效性和能效性都很重要,然而,两者并不能同时取得最优。为了能够在降低平均AoI的同时尽量提高EE,本文引入一个与时效性和能效性均相关的综合性指标,即平均AoI与EE之比¹⁸,其表达式为

$$\lambda = \frac{\bar{\Delta}}{\eta} \tag{18}$$

由式(18)可看出,该指标会随平均AoI的降低 而减小,或者随EE的提高而减小,本文的目标是 通过优化设备传输信号的功率来最小化该指标。

4 性能优化

本节将优化信号传输功率,使得平均AoI与 EE之比最小化。首先,推导平均AoI与EE之比随 信号传输功率的变化关系。然后,根据变化关系给 出信号传输功率的优化方法。

通过将式(16)和式(17)代入式(18)中,可得

$$\lambda = \frac{T^2 P}{2DJ} \left(\frac{1}{p_{\text{decode}}} + \frac{2}{p_{\text{collect}} p_{\text{access}} p_{\text{decode}}^2} \right)$$
(19)

将式(19)对P求导可得

$$\frac{\mathrm{d}\lambda}{\mathrm{d}P} = \frac{T^2}{2DJ} \left(\frac{1}{p_{\mathrm{decode}}} + \frac{2}{p_{\mathrm{collect}} p_{\mathrm{access}} p_{\mathrm{decode}}^2} \right) \\ + \frac{T^2 P}{2DJ} \left(-\frac{1}{p_{\mathrm{decode}}^2} - \frac{4}{p_{\mathrm{collect}} p_{\mathrm{access}} p_{\mathrm{decode}}^3} \right) \\ \cdot \frac{\mathrm{d}p_{\mathrm{decode}}}{\mathrm{d}P}$$
(20)

$$\frac{\mathrm{d}^{2}\lambda}{\mathrm{d}P^{2}} = \frac{T^{2}P}{2DJ} \left[\left(\frac{2}{p_{\mathrm{decode}}^{3}} + \frac{12}{p_{\mathrm{collect}}p_{\mathrm{access}}p_{\mathrm{decode}}^{4}} \right) \\
\cdot \left(\frac{\mathrm{d}p_{\mathrm{decode}}}{\mathrm{d}P} \right)^{2} \\
+ \left(-\frac{1}{p_{\mathrm{decode}}^{2}} - \frac{4}{p_{\mathrm{collect}}p_{\mathrm{access}}p_{\mathrm{decode}}^{3}} \right) \frac{\mathrm{d}^{2}p_{\mathrm{decode}}}{\mathrm{d}P^{2}} \right] \\
+ \frac{T^{2}}{DJ} \left(-\frac{1}{p_{\mathrm{decode}}^{2}} - \frac{4}{p_{\mathrm{collect}}p_{\mathrm{access}}p_{\mathrm{decode}}^{3}} \right) \\
\cdot \frac{\mathrm{d}p_{\mathrm{decode}}}{\mathrm{d}P} \qquad (21) \\
\Leftrightarrow \alpha = \left(\sqrt{\sigma^{2}u/P} - \Psi \right) / \sqrt{\Theta}, \quad \mathfrak{M} \swarrow \, \mathfrak{m} \overset{\mathfrak{m}}{\mathfrak{m}} \end{aligned}$$

$$\frac{\mathrm{d}p_{\mathrm{decode}}}{\mathrm{d}P} = \frac{1}{2\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{1}{2}\alpha^2\right) \sqrt{\frac{\sigma^2 u}{\Theta}} P^{-\frac{3}{2}} \qquad (22)$$

$$\frac{\mathrm{d}^2 p_{\mathrm{decode}}}{\mathrm{d}P^2} = \frac{1}{4\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{1}{2}\alpha^2\right) \sqrt{\frac{\sigma^2 u}{\Theta}} P^{-\frac{5}{2}} \\ \cdot \left(\alpha \sqrt{\frac{\sigma^2 u}{\Theta}} P^{-\frac{1}{2}} - 3\right)$$
(23)

将式(22)和式(23)代入式(21)中,可得

$$\frac{\mathrm{d}^{2}\lambda}{\mathrm{d}P^{2}} = \frac{T^{2}}{8\sqrt{2\pi}DJPp_{\mathrm{decode}}^{3}} \left(1 + \frac{4}{p_{\mathrm{success}}}\right)$$
$$\cdot \exp\left(-\frac{1}{2}\alpha^{2}\right)\sqrt{\frac{\sigma^{2}u}{\Theta P}}$$
$$\cdot \left[\frac{2}{\sqrt{2\pi}}\exp\left(-\frac{1}{2}\alpha^{2}\right)\sqrt{\frac{\sigma^{2}u}{\Theta P}}\right]$$
$$\cdot \left(1 + \frac{2}{p_{\mathrm{success}} + 4}\right) - p_{\mathrm{decode}}\left(1 + \alpha\right)\right] \quad (24)$$

由式(24)可看出,当1+ $\alpha \leq 0$ 时,即 $P \geq \sigma^2 u / \left(\Psi - \sqrt{\Theta} \right)^2$ 时,那么有d² $\lambda / dP^2 > 0$, λ 是关于P的 凸函数。而当1+ $\alpha > 0$ 时,即 $P < \sigma^2 u / \left(\Psi - \sqrt{\Theta} \right)^2$ 时, $\lambda \leq P$ 的变化关系不确定。由于 $p_{decode} = Q(\alpha)$,所以在1+ $\alpha \geq 0$ 的情况下,解码成功概率 p_{decode} 将小于0.8413,这是一种很糟糕的情况,不能满足实时监控物联网对短包传输的高可靠性要求^[9],因此 本文不考虑这种情况,并且增加信号传输功率的约束,即 $P \ge \sigma^2 u / \left(\Psi - \sqrt{\Theta} \right)^2$ 。通过将式(22)代入式(20)中,可得

$$\frac{\mathrm{d}\lambda}{\mathrm{d}P} = \frac{T^2}{2DJp_{\mathrm{decode}}} \left[1 + \frac{2}{p_{\mathrm{success}}} - \frac{1}{2\sqrt{2\pi}} \\ \cdot \left(\frac{1}{p_{\mathrm{decode}}} + \frac{4}{p_{\mathrm{success}}p_{\mathrm{decode}}} \right) \\ \cdot \exp\left(-\frac{1}{2}\alpha^2 \right) \sqrt{\frac{\sigma^2 u}{\Theta P}} \right]$$
(25)

当 $P = \sigma^2 u / \left(\Psi - \sqrt{\Theta} \right)^2$ 时, $d\lambda/dP < 0$, 而当P趋 于无穷大时, $d\lambda/dP$ 将无限接近于 $T^2 \left(p_{\text{collect}} p_{\text{access}} + 2 \right) / (2DJp_{\text{collect}} p_{\text{access}}) > 0$, 所以在P的约束范围内, λ 是一个随P增大先递减而后递增的凸函数,可通 过求解 $d\lambda/dP$ 的零点找到最优信号传输功率。

接下来,本文将优化信号传输功率。由于d λ /dP的表达式非常复杂,很难直接获取其零点,因此我 们采用二分搜索算法寻找最优解。当 $P = \sigma^2 u / (\Psi - 3\sqrt{\Theta})^2$ 时,有d λ /dP > 0,所以d λ /dP的零点 在区间 $(\sigma^2 u / (\Psi - \sqrt{\Theta})^2, \sigma^2 u / (\Psi - 3\sqrt{\Theta})^2)$ 内。 基于d λ /dP在区间中点的函数值,递归地选择上半 区间或者下半区间,直到区间长度在容许范围内时 停止搜索,取区间的中间值作为最优信号传输功率。 整体算法流程如算法1所示,其中 δ 为最大允许误差。

上述算法的复杂度与初始区间长度和最大允许 误差相关,初始区间长为 $\sigma^2 u/(\Psi - 3\sqrt{\Theta})^2 - \sigma^2 u/(\Psi - \sqrt{\Theta})^2$,最大允许误差为 δ ,其计算复 杂度可以表示为 $\left[\log_2 \left[\sigma^2 u/(\Psi - 3\sqrt{\Theta})^2 - \sigma^2 u/(\Psi - \sqrt{\Theta})^2\right] - \log_2 \delta\right]$,其中[·]表示对实数向上取整。

5 仿真结果与分析

本节通过仿真结果验证理论推导的正确性,并

初始化: $P_{\text{low}} = \sigma^2 u / \left(\Psi - \sqrt{\Theta} \right)^2$, $P_{\text{up}} = \sigma^2 u / \left(\Psi - 3\sqrt{\Theta} \right)^2$ Repeat If $d\lambda/dP|_{P=(P_{\text{low}}+P_{\text{up}})/2} < 0$ $P_{\text{low}} = (P_{\text{low}} + P_{\text{up}})/2$ Else $P_{\text{up}} = (P_{\text{low}} + P_{\text{up}})/2$ Until $P_{\text{up}} - P_{\text{low}} \le \delta$ 输出: 最优信号传输功率为 $P^* = (P_{\text{low}} + P_{\text{up}})/2$ 且还分析所提方案和算法的有效性。参考文献[9,18],除非另有说明,仿真参数设置如下:以AP的位置 坐标作为原点,设备均匀分布在中心为(100,0)m 且半径为10m的圆形区域内,IRS的坐标为 (100,10)m。系统总带宽为B = 1 MHz,一个时隙 长为T = 1ms,每个时隙被划分的资源块数量为 J = 10。设备数量为K = 15,它们采集信息的采样 $概率为<math>p_{collect} = 0.6$,每次采集监控信息的信息量为 D = 100 bit。IRS包含的反射单元数量为M = 100, 单位距离下的路径损耗为 $L_0 = -30$ dB,路径损失 系数为 $\eta = 3.5$,噪声功率密度为-174 dBm/Hz。

除了本文所提的接入控制方案,还仿真了另外 两种方案作为比较。其中,随机接入方案表示设备 采集信息之后随机地占用一个资源块来传输信息, 周期采样方案表示在1个周期内为每个设备都划分 资源块,设备每隔1个周期都会采集1次信息上传给 AP,由于1个时隙划分的资源块有限,所以本文以 2个时隙作为1个周期。

图3是平均AoI随IRS反射单元数的变化关系 图,其中,信号传输功率为P = 0 dBm,监控信息 量为D = 300 bit。从图3可看出,理论曲线与仿真 结果拟合较好,这验证了理论推导的正确性。随着 IRS反射单元数量提高,IRS带来的波束赋形增益 也不断增强,这有利于提高短包传输的可靠性,所 以平均AoI不断减小。此外,当一个时隙划分的资 源块数量为J = 10,其性能要优于划分资源块数量 为 $J = 9 \pi J = 11$ 的情况,这说明一个时隙划分的 资源块数量并不是越多越好也不是越少越好。这是 因为随着每个时隙划分的资源块数量增多,尽管设 备分配到资源块的概率增大,但是每个资源块长度 变短,每次信息传输的误包率也会变大。因此,需 要为每个时隙合理划分资源块数量。

图4是平均AoI与信号传输功率的关系图。随着 信号传输功率增加,信息传输的可靠性也不断提高, 所以平均AoI在减小。此外,从图4还可以看出,当



信号传输功率很大,所提接入控制方案的平均AoI 趋向于2.33,随机接入方案的平均AoI趋向于4.68, 而周期采样方案的平均AoI趋向于3.1。随机接入方 案的平均AoI约为接入控制方案的2倍,这是因为在 随机接入方案中,设备随机占用资源块,不同设备 可能会占用同一个资源块而导致传输碰撞,这降低 了信息传输的可靠性,所以平均AoI很高。而周期 采样方案的平均AoI约为接入控制方案的1.3倍,因 为周期采样方案中的设备虽然在每个周期都一定能 分配到资源块传输信息,但是一个周期包含两个时 隙,设备每次传输信息需要等待的时间较长,这损 害了AoI性能。

图5是EE与信号传输功率的关系图。从图5可 以看出,当信号传输功率低于-15.68 dBm时,周 期采样方案能获得更高的EE。这是因为信号传输 功率较低时,所有方案中AP解码信息的解码成功 概率较小,而周期采样通过将两个时隙的资源划分 给所有设备,每个设备能分到的资源块更长,解码 成功概率相对更高,所以更不容易造成信号传输能 量的浪费。当信号传输功率高于-15.68 dBm时, 接入控制方案能获得更高的EE。这是因为信号传 输功率较高时,所有方案的解码成功概率都较高, 而周期采样中设备分到的资源块更长,传输信号的 能量更多,所以效率更低,随机接入中存在一定的



传输碰撞概率,当发生信号传输碰撞时,这将导致 信号传输能量的浪费。尽管信号功率较低时,周期 采样能获得更高的EE,但是该条件下周期采样的 时效性远差于接入控制的时效性,所以接入控制方 案在该条件下仍不失为更好的方案。

图6是平均AoI与EE之比随信号传输功率的变 化关系图。从图6可以看出,随着信号传输功率增 加,平均AoI与EE之比先递减后递增,这与理论推 导的结果相一致。通过对比3种方案,可以看到接 入控制方案的性能始终优于另外两种方案的性能, 这说明所提方案能实现更好的折衷增益。此外,通 过本文提出的二分搜索算法找到的最优信号传输功 率与穷举搜索得出的结果重合,这证明本文算法能 够有效找出最优的时效-能效折衷点。



图 6 平均AoI与EE之比随信号传输功率的变化关系

6 结束语

本文针对实时监控物联网,研究了IRS辅助短 包通信系统中时效性与能效性之间的折衷问题。首 先,提出了接入控制协议,有效地避免了信息传输 中的数据包碰撞问题,然后分析了该协议下的时效 性能和能效性能。为了在时效性和能效性之间取得 有效折衷,引入了平均AoI与EE之比这个性能指标, 并提出传输功率优化方案来最小化平均AoI与EE之比。 仿真结果验证了理论推导的正确性,并表明接入控 制协议可以实现较好的时效-能效整体性能增益, 此外,仿真结果也验证了传输功率优化方案的有效性。 本文所设计的接入控制协议和传输功率优化方案可 为系统设计提供理论依据,但本文考虑IRS的部署 位置较为固定,在IRS辅助多设备通信系统中,如 何优化IRS的位置部署实现更好的时效-能效整体性 能可以作为未来的研究方向。

参 考 文 献

 XIE Mangang, JIA Xiangdong, YIN Jiaxiang, et al. Age of information for partial earliest relay aided short packet status update with energy harvesting[J]. IEEE Transactions on Wireless Communications, 2024, 23(1): 699–719. doi: 10. 1109/TWC.2023.3281736.

- [2] XIONG Qinqin, ZHU Xu, JIANG Yufei, et al. Status prediction and data aggregation for AoI-oriented shortpacket transmission in industrial IoT[J]. IEEE Transactions on Communications, 2023, 71(1): 611–625. doi: 10.1109/ TCOMM.2022.3226188.
- [3] WANG Jia, CAO Xianghui, YIN Bo, et al. Sleep-wake sensor scheduling for minimizing AoI-penalty in industrial internet of things[J]. *IEEE Internet of Things Journal*, 2022, 9(9): 6404–6417. doi: 10.1109/JIOT.2021.3112211.
- [4] XIE Mangang, GONG Jie, JIA Xiangdong, et al. Age and energy analysis for L th best relay enabled cooperative status update systems with short packet communications[J]. *IEEE Transactions on Vehicular Technology*, 2023, 72(5): 6294–6308. doi: 10.1109/TVT.2022.3233406.
- [5] KAUL S, YATES R, and GRUTESER M. Real-time status: How often should one update? [C]. 2012 IEEE INFOCOM, Orlando, America, 2012: 2731–2735. doi: 10.1109/INFCOM.2012.
 6195689.
- [6] YU Baoquan, CAI Yueming, DIAO Xianbang, et al. Adaptive packet length adjustment for minimizing age of information over fading channels[J]. *IEEE Transactions on Wireless Communications*, 2023, 22(10): 6641–6653. doi: 10. 1109/TWC.2023.3244930.
- [7] 于宝泉,杨炜伟,王权,等.无人机辅助通感一体化系统中的信息年龄分析优化[J].电子与信息学报,2024,46(5):1996-2003.
 doi: 10.11999/JEIT231175.

YU Baoquan, YANG Weiwei, WANG Quan, et al. Age of information analysis and optimization in unmanned aerial vehicles-assisted integrated sensing and communication systems[J]. Journal of Electronics & Information Technology, 2024, 46(5): 1996–2003. doi: 10.11999/ JEIT231175.

- [8] XIE Mangang, GONG Jie, JIA Xiangdong, et al. Age and energy tradeoff for multicast networks with short packet transmissions[J]. *IEEE Transactions on Communications*, 2021, 69(9): 6106-6119. doi: 10.1109/TCOMM.2021. 3092758.
- [9] CAO Jie, ZHU Xu, SUN Sumei, et al. Toward industrial metaverse: Age of information, latency and reliability of short-packet transmission in 6G[J]. *IEEE Wireless Communications*, 2023, 30(2): 40–47. doi: 10.1109/MWC. 2001.2200396.
- [10] 陈泳, 蔡跃明, 王萌. 认知物联网短包通信中双向中继系统的

信息年龄分析[J]. 电子与信息学报, 2023, 45(12): 4254-4261. doi: 10.11999/JEIT221377.

CHEN Yong, CAI Yueming, and WANG Meng. Age of information for short-packet two-way relay system in cognitive IoT network[J]. Journal of Electronics & Information Technology, 2023, 45(12): 4254–4261. doi: 10. 11999/JEIT221377.

- [11] DURISI G, KOCH T, and POPOVSKI P. Toward massive, ultrareliable, and low-latency wireless communication with short packets[J]. *Proceedings of the IEEE*, 2016, 104(9): 1711–1726. doi: 10.1109/JPROC.2016.2537298.
- [12] POLYANSKIY Y, POOR H V, and VERDU S. Channel coding rate in the finite blocklength regime[J]. *IEEE Transactions on Information Theory*, 2010, 56(5): 2307–2359. doi: 10.1109/TIT.2010.2043769.
- [13] CHEN Guangji, WU Qingqing, LIU Ruiqi, et al. IRS aided MEC systems with binary offloading: A unified framework for dynamic IRS beamforming[J]. IEEE Journal on Selected Areas in Communications, 2023, 41(2): 349–365. doi: 10. 1109/JSAC.2022.3228605.
- [14] ZHANG Yangyi, GUAN Xinrong, WU Qingqing, et al. Optimizing age of information in UAV-mounted IRS assisted short packet systems[J]. IEEE Transactions on Vehicular Technology, 2024, 73(11): 17760–17764. doi: 10. 1109/TVT.2024.3417701.
- [15] GUAN Xinrong, WU Qingqing, and ZHANG Rui. Intelligent reflecting surface assisted secrecy communication: Is artificial noise helpful or not?[J]. *IEEE Wireless Communications Letters*, 2020, 9(6): 778–782. doi: 10.1109/ LWC.2020.2969629.
- [16] HASHEMI R, ALI S, MAHMOOD N H, et al. Average rate and error probability analysis in short packet communications over RIS-aided URLLC systems[J]. IEEE Transactions on Vehicular Technology, 2021, 70(10): 10320-10334. doi: 10.1109/TVT.2021.3105878.
- [17] WANG Manlin, XIA Bin, YAO Yao, et al. Fundamental limit among covertness, reliability, latency and throughput for IRS-enabled short-packet communications[J]. IEEE Transactions on Wireless Communications, 2024, 23(4): 3886–3900. doi: 10.1109/TWC.2023.3312796.
- [18] SINGH K, SINGH S K, and LI C P. On the performance analysis of RIS-assisted infinite and finite blocklength communication in presence of an eavesdropper[J]. *IEEE* Open Journal of the Communications Society, 2023, 4: 854–872. doi: 10.1109/OJCOMS.2023.3262485.

- [19] LE N P and LE K N. Distributed-RIS assisted wireless powered communication networks in the finite blocklength regim[J]. *IEEE Communications Letters*, 2022, 26(12): 2884–2888. doi: 10.1109/LCOMM.2022.3205005.
- [20] YU Baoquan, CAI Yueming, and WU Dan. Joint access control and resource allocation for short-packet-based mMTC in status update systems[J]. *IEEE Journal on Selected Areas in Communications*, 2021, 39(3): 851–865. doi: 10.1109/JSAC.2020.3018801.
- [21] GUAN Xinrong, WU Qingqing, and ZHANG Rui. Anchorassisted channel estimation for intelligent reflecting surface aided multiuser communication[J]. *IEEE Transactions on Wireless Communications*, 2022, 21(6): 3764–3778. doi: 10.

1109/TWC.2021.3123674.

- [22] REN Hong, WANG Kezhi, and PAN Cunhua. Intelligent reflecting surface-aided URLLC in a factory automation scenario[J]. *IEEE Transactions on Communications*, 2022, 70(1): 707–723. doi: 10.1109/TCOMM.2021.3125057.
- 张洋译: 男,博士生,研究方向为智能超表面和短包通信.
- 管新荣: 男,博士,副教授,研究方向为智能超表面和短包通信.
- 王 权: 男,硕士,助理工程师,研究方向为移动通信、协同通信等.
- 邓 诚: 男,硕士,研究方向为移动通信、协同通信等.
- 朱泽源: 男,博士生,研究方向为认知无线电和短包通信.
- 蔡跃明: 男, 博士, 教授, 研究方向为移动通信、协同通信等.

责任编辑:余 蓉