doi:10.3772/j.issn.1002-0470.2021.09.006

# 基于 SDN 的四层多粒度光交叉连接体系研究<sup>①</sup>

#### 王玉宝② 苏 明③ 王琪龙 李龙飞

(燕山大学信息科学与工程学院 河北省信息传输与信号处理重点实验室 秦皇岛 066004)

摘要 在波带交换的基础上加入光码粒度,构成包括光纤、波带、波长、光码粒度的四层 多粒度光交叉连接(MG-OXC)结构,并应用码群路由(CGRE)技术使多个波长通道级联, 构成波带交换和 CGRE 共存的混合捆绑体系,提出混合算法以缓解端口数目过多和波长 利用率较低的问题,使业务在各个粒度灵活上下路。将基于通用多协议标签交换(GM-PLS)的四层多粒度光交叉连接结构体系作为软件定义网络(SDN)体系中数据转发层的 一部分,由软件定义网络控制器进行集中管理,可优化网络结构。通过对波长利用率、端 口需求数目和系统丢包率3方面的仿真分析,验证了该网络体系的优秀性能。

关键词 四层多粒度光交换;软件定义网络(SDN);波带交换(WBS);光码分复用(OC-DM);码群路由体(CGRE);波长利用率;端口数;丢包率

## 0 引言

通信网络经过多年的发展,多协议标签交换 (multiprotocol label switching, MPLS)技术已经成为 业界成熟并广泛使用的通用网络技术<sup>[1]</sup>。MPLS 将 数据转发功能从数据层面分离出来,用一定长度的 标签来表示 IP 地址。但是随着光交换技术的发展, 波分复用技术日益成熟,光纤骨干网络上带宽逐步 提高,网络的效率得以提升,MPLS 的结构却无法满 足扩大带宽容量的要求。为了解决这一矛盾,国际 互联网工程任务组(Internet Engineering Task Force, IETF)在 MPLS 基础上提出了通用多协议标签交换 技术 (generalized multiprotocol label switching, GM-PLS)<sup>[2]</sup>,对 MPLS 协议进行了扩展。GMPLS 可以支 持光纤、波长等多个粒度,使资源利用率大大提高。

软件定义网络(software defined networking, SDN)是一种新型网络架构<sup>[3]</sup>,相对于传统分布式网络,SDN 具有数据与控制平面分离、软件可编程的

特点。SDN由于其自身数控分离的特点,可使通信 网络更加灵活、智能、开放,还可以简化网络配 置<sup>[4]</sup>、节省运维成本,对 GMPLS 技术在控制平面提 供了良好的支持。

随着业务量的飞速增长,单一的波长交换使网 络端口数目与日俱增,网络复杂度越来越高。为降 低端口数,文献[5]提出了波带交换(waveband switching,WBS)技术,即业务在波长粒度传输有公 共路径时将其进行捆绑,但波带交换面临诸多因素 限制,比如带宽的限制、波长利用率有待提高、捆绑 波长必须为连续波长、灵活度较低。为缓解这一系 列问题,可应用光码分复用技术(optical code division multiplex,OCDM),其优点在于不受带宽和波长 连续性限制、灵活度高,缺点是消耗端口数过多和结 构复杂度提升<sup>[6-7]</sup>。基于此,文献[8]提出了面向 OCDM 的三层多粒度光交叉连接(multi-granularity optical cross-connect,MC-OXC)结构,并且应用码群 路由(code group routing entity,CGRE)技术来优化 光交叉连接(optical cross-connect,OXC)结构,仿真

① 河北省自然科学基金(F2020203099)资助项目。

② 男,1968 年生,博士,教授;研究方向:光纤通信;E-mail: wyb@ ysu. edu. com

③ 通信作者, E-mail: suming\_123@ foxmail. com (收稿日期:2020-09-08)

结果表明 CGRE 的端口数、丢包率优于 WBS。

本文为进一步优化端口数目,在文献[8]的基础上增加波带交换模块,对业务进行混合捆绑,构成包含光纤、波带、波长、光码的四层多粒度光交叉连接结构体系,达到增加网络灵活度、降低端口数以及提高波长资源利用率的目的。由于结构复杂度无法避免的提升,四层 MG-OXC 对控制系统提出了挑战,为了更好地应对未来网络需求,本文将四层多粒度结构与 SDN 相结合,便于网络的灵活控制。

本文结构如下。第1节介绍了包含波带交换、 码群路由体的四层多粒度光交叉连接结构,提出混 合捆绑算法并进行举例说明,第2节介绍了基于 SDN 的网络架构,第3节在波长利用率、端口数、丢 包率3方面对结构性能进行仿真分析,第4节总结 全文。

1 四层多粒度光交换体系

### 1.1 四层多粒度光交叉连接结构

业务流量传输到光网络的标签边缘路由器(label edge router, LER), LER 给业务流量附加标签,由 标签交换路由器(label-switched router, LSR)根据标 签传输业务包。将光网络中的标签路由器应用至四 层 MG-OXC,使其具有四种粒度的交换和上下路能 力,具体结构如图1所示。该结构包括光纤交换模 块、波带交换模块、波长交换模块、光码分复用交换 模块及控制模块在内的5个模块,对应了光纤、波 带、波长和光码4个粒度层级;应用了空分复用技 术、波分复用技术和码分复用技术。



# 1.2 波带交换

波带交换根据源节点和目的节点的不同,可以 按相同的源和目的地组合、同源或同目的地组合、公 共路径组合。

如图 2 的光网络示例, LSR1 收到目的地为 LSR5 的两个请求, 控制模块为其分配的路径公共部 分为 LSR1→LSR2→LSR6→LSR5, 按照波带捆绑策 略可将 3 条波长捆绑成一条波带, 于是一个波带端 口就可以完成数据传输。



#### 1.3 码群路由体

虽然波带交换技术在一定程度上提升了波长路 由网络的性能,但该技术仍有不足:其一是波带交换 技术只是降低了端口数,却没有提升波长资源的利 用率:其二,受波长连续性限制,只有连续波长才能 进行捆绑;其三,波带交换技术一般都会采用固定粗 细的波带,例如每条波带可以捆绑3条波长。故引 入光码分复用交换模块和 CGRE 结构,结构上将多 个波长管道级联,功能上将多个路径的光码捆绑为 虚拟光码管道,其中虚拟光码管道依附于波长存在。 相对于波带交换技术,CGRE 虚拟管道的大小可以 随着捆绑光码数的多少灵活变化,即光码的捆绑数 量没有固定数额限制。由于波长管道的级联,光码 可以被自由捆绑至任一有空闲资源的波长,波长资 源利用率得到最大化,同时光码可在节点上进行自 由地上下路。CGRE 结构如图 3 所示,已经捆绑的 光码1和2可以在级联通道中解绑后按不同波长路 径传输,解绑后的光码2可以和光码3在级联通道 中再次进行捆绑传输。



图 3 CGRE 结构

光码的捆绑策略与波带的捆绑策略类似,具有 公共路径的光码即可捆绑成 CGRE 虚拟管道。在光 码捆绑过程中,多个具有公共路径的业务每一跳只 需要捆绑一次,则可完成光网络信息的传输任务,无 需对每个数据包都进行光码捆绑,简化操作。

如图 4 所示, 假设 LSR1 收到目的节点分别为 LSR6、LSR5 的请求, OC1 的最短路径为 LSR1→ LSR2→LSR6, OC2 的路径为 LSR1→LSR2→LSR6→ LSR5。控制模块读取两个数据包基础信息确认资 源大小后, 由于 OC1 和 OC2 有公共路径 LSR1→ LSR2→LSR6,所以它们在 LSR1 经过图 3 的结构后 捆绑为 CGRE 虚拟管道。光码虚拟管道依附于波长 存在, OC1 到达 LSR6 后解绑下路, OC2 则继续按既 定路线到达 LSR5。



#### 1.4 混合捆绑算法研究及实例演示

1.4.1 混合捆绑算法

混合捆绑算法包括波带交换和码群路由两部 分,波带交换技术可以有效降低光网络的端口数,码 群路由体技术致力于提升波长利用率。现将两种技 术集合应用至四层多粒度光交换结构中,以提升网 络的工作效率,算法过程如图5所示。主要包括4 个方面。

(1)分配路径。当LSR收到请求后,路径计算 单元(path computation element, PCE)根据 Dijkstra 算法为请求包分配最短路径。

(2)捆绑光码。控制模块根据已分配好的路径,判断至下一跳的路径是否与其他请求存在公共路径。若有公共路径,多个业务的光码通过 CGRE 结构捆绑为光码虚拟管道。

(3)选择波长。控制模块在选定路径中筛选有 空闲资源的波长,优先选择连续的波长进行光码负 载,直到业务负载完毕。

(4)组成波带。将固定数目的连续波长捆绑成 波带,降低端口数。



图 5 混合算法流程

1.4.2 实例研究

下面用一个实例来描述算法流程,实例的结构 如图 6 所示。LSR1 ~ LSR7 为标签交换路由器,路 径上的数字代表两节点之间的距离,假设整个网络 中有 3 个请求,请求 1 源为 LSR1 终点为 LSR7,请求 2 源为 LSR2 终点为 LSR6,请求 3 源为 LSR5 终点为 LSR7。



– 955 –

PCE 根据 Dijkstra 算法为 3 个请求分配最短路 径,结果如图 7 所示,即 3 个请求的最短路径有公共 路径为 LSR5→LSR6,请求 1 和请求 3 有公共路径 LSR6→LSR7。所以在 LSR5 对 3 组请求的光码进行 捆绑,组成一个 CGRE 虚拟管道,当 3 个请求的光码 到达 LSR6 时,请求 2 已经到达目的节点,故请求 2 的光码下路,请求 1 和请求 3 的光码则在 LSR6 继 续捆绑为 CGRE 虚拟管道,直至到达目的节点。捆 绑的过程如图 8 所示。





捆绑的 CGRE 虚拟管道根据控制模块分配的路 径,筛选有空闲资源的波长进行承载,并且优先选择 连续的波长,最后将固定数目的波长捆绑为波带, 图 9为分配过程。其中图 9(a)为所分配路径的某 一条光纤通道,假设光纤通道上波长总数为 6,波长 1、2、3、4、6 有空闲资源,但是只有波长 1~3、5 和 6 连续,优先选择空闲资源足够多的连续波长进行 CGRE 虚拟管道负载,所以选择波长 1~3 依次对光 码进行负载,占满一条波长之后再占用相邻的波长, 光码在波长上负载完成后如图 9(b)所示。根据已 经设定的固定捆绑波长数,若此时设定为 3,则可将 波长 1~3、4~6 分别捆绑为波带进行传输。

在节点 LSR5 的操作完成后传输至 LSR6,请求 1 到达目的节点,请求 1 下路,此时请求 2 和请求 3 仍有公共路径 LSR6→LSR7,重复以上步骤,直至到 达目的节点。





# 2 基于 SDN 的网络架构

传统网络架构的数据层面和控制层面在物理层 面紧密耦合,在同一个网络设备中,控制协议生成转 发表指导设备的转发行为。随着数据流量的急速增 长,网络设备不堪重负。将数据层面和控制层面分 离,把网络设备的控制功能集中到 SDN 控制层中, 从而使网络硬件设备可以专注于数据转发。比如为 了缓解节点计算压力,IETF 建立了路径计算单元 (PCE)网络实体<sup>[9]</sup>,将网络中的路径计算任务全部 交由 PCE 集中处理,实现了网络结构的数控分离。

与传统网络相比,SDN 具有 3 个特性,即转发 和控制分离、设备和资源的虚拟化、硬件和软件的可 编程。这使得 SDN 具有以下优点:第一,硬件设备 只关注转发和存储能力,可以使用成本较低的商用 架构实现;第二,用软件实现网络的智能性,由软件 配置完成网络设备的种类及功能,网络灵活度大幅 提升;第三,业务响应速度提升,相比传统网络可以 更加灵活地设定网络参数并进行实时配置,同时 SDN 应用层可使用户业务的开展更加灵活,大大缩 短业务开通的时间<sup>[10]</sup>。

SDN 的典型架构共分3 层,如图 10 所示。上层 为应用层,含有多种不同的业务和应用,用户可根据 需求灵活定制。中间为控制层,通过北向接口 (north-bound interface, NBI)与应用层相连, NBI 拥 有可灵活编程的应用程序接口(application program-

— 956 —

ming interface, API)向应用层提供对网络资源的控制, NBI 协议通常包括 RESTful、Netconf、CLI 等传统网络管理接口协议,通过南向接口(south-bound interface, SBI)与数据转发层相连。SBI 控制协议包括OpenFlow、Netconf、PCEP、边界网关协议(border gateway protocol, BGP)等,控制器将这些接口协议作为转控分离协议。控制层的东西向接口用于 SDN和其他网络的互通,尤其是与传统网络进行互通。同时,控制层负责处理数据平面资源的编排,维护网



图 10 SDN 三层结构

络拓扑、状态信息等,具有弹性部署、安全可靠、动态 可配置以及虚拟化的特点<sup>[11]</sup>。底层为数据转发层, 负责基于流表的数据处理、转发和状态收集。

网络用户数的倍增使网络规模快速增加,对 PCE 服务器的要求也与日俱增。基于码群路由结构 的四层多粒度光交换连接体系在资源路径分配方面 需要强大的计算支持,随着现代云计算能力的增加 和网络功能虚拟化(network function virtualization, NFV)技术逐步成熟<sup>[12]</sup>,将负责路径计算的 PCE 服 务器功能虚拟化为 SDN 控制器的一个软件模块,取 消备用 PCE 结构以降低冗余项,提升网络控制的灵 活度、减少维护成本、降低硬件规模。

如图 11 的光网络所示,基于 GMPLS 的四层多 粒度光交叉连接结构体系作为 SDN 体系中的数据 转发层的一部分,SDN 控制平面提供系统的集中管 理。其中 SDN 控制平面由 OpenDayLight 提供,状态 PCE 为控制平面的一个软件模块,并且通过 PCEP 协议与光交换网络的 GMPLS 进行通信,为光网络中 的请求分配最短路径。GMPLS 控制业务在光网络 中各个粒度的转发,直至请求完成。



图 11 光网络示意图

3 系统性能分析

本节基于 Python3.8 环境,对波长利用率、端口数、丢包率进行了数学建模仿真,仿真过程及结果见下文。

#### 3.1 波长利用率

基于波分复用的波带交换技术在波长端口数量

方面有效改善了 OXC 的性能,但其在波长利用率方面却有待提升。为了进一步提升 OXC 的性能,应用码分复用技术,增加光码粒度层级,提升波长利用率。

在 WBS 和 OCDM 两种条件下,假设每条波长 可承载 15 个单位的数据量,每条波长可以解复用为 5 个光码,每个光码可承载 3 个单位的数据量,令数 据量为15、25、35、45、55的业务分别持续请求100次,两种条件下的波长利用率如图12所示,OCDM的波长利用率明显优于WBS,所以引入基于OCDM的光码粒度对光交换网络是有利的。



### 3.2 端口数分析

3.2.1 四层和三层 MG-OXC 端口数比较

现将基于 OCDM 的三层 MG-OXC(光纤粒度、 波长粒度、光码粒度)提升至四层,增加了波带粒 度,在结构上必然会比三层复杂。但面对日益加剧 的业务流量,增加波带粒度可以在一定程度上缓解 端口数增加的压力。以下将四层和三层 MG-OXC 进行对比分析。

假设输入有 x 条光纤,每条光纤含有的波带数 为 B,每条波带含有的波长数为 W,每条波长含有 的光码数为 C。

光纤交换模块:输入 x 条光纤,假设其中有  $\alpha x(\alpha \in [0,1])$  条光纤信号被解复用为波带信号, 即需要  $\alpha x$  个端口处理这些信号,剩余 x' 条光纤信 号直接进行上下路操作,所以需要  $2(x + \alpha x + x')$  个 端口。

波带交换模块:信号通过光纤交换模块后,传输 到波带交换模块的波带信号有  $y = \alpha x \cdot B$  条,假设 其中有  $\beta y (\beta \in [0, 1])$  条波带信号需要进行解复 用操作,则需要  $\beta y$  个端口将这些信号处理为波长, 剩余 y' 条波带信号直接进行上下路操作,所以需要 2( $y + \beta y + y'$ ) 个端口。

波长交换模块:信号通过波带交换模块后,传输 到波长交换模块的波带信号有  $z = \beta y \cdot W$ 条,假设 其中有  $\gamma z (\gamma \in [0, 1])$ 条波长信号需要进行解复 — 958 — 用操作,则需要  $\gamma z$  个端口将这些信号处理为光码, 剩余 z' 条波长信号直接进行上下路操作,所以需要  $2(z + \gamma z + z')$  个端口。

光码分复用模块:信号通过波长交换模块后,传 输到光码分复用模块的光码信号有 o = γz · C 个,则 需要 o 个端口处理信号,假设 o' 个光码信号要进行 上下路操作,所以需要 2(o + o') 个端口。

经以上分析,含有光纤粒度、波带粒度、波长粒 度、光码粒度的四层 MG-OXC 的端口数为  $N_1 = 2(x + \alpha x + x') + 2(y + \beta y + y') + 2(z + \gamma z + z') + 2(o + o')。由于三层 MG-OXC 不含波带粒度,光纤粒度$  $信号直接解复用为波长信号,令 <math>z = BW \cdot \alpha x$ ,则其 端口数为  $N_2 = 2(x + \alpha x + x') + 2(z + \gamma z + z') + 2(o + o')$ 。

假设 *x* = 1, B = 20, W = 5, C = 10 没有任何信号 进行上下路, *α* =  $\beta$  =  $\gamma$  =  $\varphi$  = 1, *x*' = *y*' = *z*' = *o*' = 0。则四层 MG-OXC 结构端口数为 2484, 三层 MG-OXC 结构端口数为 2404。由于四层 MG-OXC 结构多一层粒度,所以在完全没有信号上下路的情 况下端口数必然大于三层 MG-OXC 结构。

但是在实际情况当中,数据信息是庞大且复杂的,大量的数据信号需要在节点上进行多个粒度的 灵活上下路,上一粒度层级信号的上下路会对下一 粒度层级的端口需求数产生影响。在本节中两种结 构的区别在于波带交换模块,四层 MG-OXC 结构中 波带会影响后面的波长、光码粒度,所以不能认为两 种结构的上层级粒度信号上下路对下层级粒度影响 相同,即不能用两种 OXC 结构完全没有信号上下路 的情况下判断端口优劣。

所以本文分析了输入光纤数在 10、15、20、25、 30 情况下, B = 20, W = 5, C = 10,  $\alpha$ 、 $\beta$ 、 $\gamma$ 、 $\varphi$  为 0~1间随机浮点值, 然后分别计算 20 万次和 40 万 次,  $\varphi Q 为 N_1 < N_2$  的次数与计算总数的百分比, 观 察 Q 的值, 结果如图 13 所示。Q 的值在 68% ~ 69% 之间, 即 $N_1 < N_2$  的次数在概率上高于 $N_1 > N_2$  的次 数, 也就是四层 MG-OXC 结构在一些动态使用情况 下需要的端口数要比三层 MG-OXC 结构更少, 这说 明增加波带粒度可以在一定程度上优化三层 MG-OXC 结构。



3.2.2 基于 CGRE 的四层 MG-OXC 端口数分析

仅应用 OCDM 所需光码的端口数是非常多的, 在上一节的假设中,一条光纤将有 1000 个光码需要 处理。应用 CGRE 后,多个任务的光码可以进行捆 绑处理,从而降低端口数,接下来对此结论进行分析 验证。

沿用上一节中每条光纤中波带、波长和光码的 假设。由于 CGRE 的虚拟管道大小可以灵活变动, 即在一条 CGRE 虚拟管道中捆绑的光码数量是不固 定的,所以假设每次捆绑的光码数为 n, 输入光纤数 为 x。由于 OCDM 和 CGRE 仅在光码交换模块具有 区别,可以假设两种结构中上层级粒度信号的上下 路对下层级粒度影响相同。为计算方便,假设节点 的各个粒度层面没有信号上下路。

在此设定下,基于 OCDM 的四层 MG-OXC 结构 将需要 2(2x + 2y + 2z + o) 个端口;而基于 CGRE 的 四层 OXC 结构的端口数由于光码的捆绑,端口数为  $2(2x + wy + 2z + \frac{o}{n})_{\circ}n > 1$  时,经过 CGRE 光码捆 绑后需要的端口数必然小于未捆绑的,即小于 OC-DM 的端口数。令 x 为 10, n 为 0、2、4、6、8、10,端口 数需求结果如图 14 所示。CGRE 的端口数比 OC-DM 的端口数少,并且随着 CGRE 捆绑光码数的增 加,网络消耗端口数目会大幅下降,表明相对于基于 OCDM 的四层 MG-OXC 结构,CGRE 结构性能有明 显的优化。但基于 CGRE 的 OXC 结构具体捆绑的 光码数量需根据实际情况而确定。在某一条波长中 捆绑的光码数过多时,多址干扰也会增大,多址干扰 的增加会影响网络丢包率的上升,不能为了端口数 捆绑数量。



#### 3.3 丢包率分析

在基于 WBS 和 OCDM 的四层 MG-OXC 的体系 中,光码误码对整个体系业务传输的影响是十分巨 大的。传输过程中单重合码错误会导致整个码序列 出错,从而发生丢包。但是将光码进行合理捆绑可 以缓解这种情况,接下来将 OCDM 和 CGRE 的丢包 率进行对比分析。

光码捆绑的数目越多,多址干扰也随之增加<sup>[13]</sup>。假设标签中单重合码错误会致使整个码序列出错,在光码捆绑数达到最大值时,分析光码捆绑 条件下对丢包率的影响。

假设在一个波长上光码路径数(可进行光码捆 绑)为k,资源利用率为ρ,则n条路径可以捆绑的 概率为B,B服从二项分布:

$$B(n, k) = {\binom{n}{k}} \rho^n (1 - \rho)^{k-n}$$
(1)

假设现有 N 个请求的下一跳路径相同,在光码 捆绑数最大化的条件下基于 CGRE 的四层 MG-OXC 结构的丢包率 PLP 为

$$PLP(N) = \frac{N}{n} \cdot B(n, k) \cdot [1 - (1 - BER)^{L}]^{n}$$
(2)

其中 BER 为单重合码的误码率,标签长度用 L 表示。

假设 N 个请求在基于 OCDM 的四层 MG-OXC 结构中得到了均衡分配,则丢包率 PLP 为

$$PLP(N) = \frac{N}{k} \cdot \left[1 - (1 - BER)^{L}\right]^{k}$$
(3)

— 959 —

下面分析光码捆绑数极大时的丢包率情况,现 假设参数为 $\rho = 0.7$ ,k = 10,BER = 0.15,标签长度 L = 8。当光码捆绑数n为3、4、5、6时,丢包率与同 时发送的请求数N的关系如图15所示。



捆绑的数目 n = 5 时丢包率接近 OCDM, n > 5 时丢包率会超过 OCDM, n < 5 时丢包率比 OCDM 要小,由此发现光码捆绑数目越多丢包率越高。虽 然 OCDM 和 CGRE 的丢包率都随着发送请求的用 户请求数 N 的增加而增加,但将光码进行合理的捆 绑,CGRE 的丢包率会小于 OCDM 的丢包率,并且由 上一节可知基于 CGRE 的端口数目也会显著下降, 表明 CGRE 可以很好地提升网络性能。

# 4 结论

本文在基于波带交换的基础上增加光码粒度, 构成包含光纤、波带、波长、光码的四粒度光交叉连 接结构。介绍了波带交换技术的原理及策略,发现 使用波带交换对于网络端口数的降低具有显著效 果。为进一步提升四层 MG-OXC 结构性能,引入 CGRE 结构体,应用 SDN 在控制平面对系统集中管 理,构成基于 CGRE 的四层 MG-OXC 混合捆绑体 系,在此基础上提出了混合捆绑算法。

为确定系统性能,本文在波长利用率、端口需求数、丢包率3方面进行仿真模拟。在基于 WBS 和 OCDM 的波长利用率对比中可以看出 OCDM 具有更高的波长利用率。在基于 OCDM 的三层 MG-OXC 基础上增加 WBS 构建四层 MG-OXC 结构,通过对比端口数目消耗,发现增加 WBS 可以在一定程 — 960 —

度上缓解 OCDM 端口数消耗过多的不足;而在均含 有 WBS 的四层 MG-OXC 的端口数对比中,CGRE 明 显比 OCDM 所需要的端口数少,说明 CGRE 可以进 一步优化四层 MG-OXC 的结构性能。但通过 CGRE 和 OCDM 的丢包率对比,发现合理的光码捆绑可以 降低丢包率,而过多的光码捆绑数却导致丢包率上 升。由此可知,基于 WBS 和 CGRE 的混合捆绑可以 提高波长利用率、平衡端口数压力,并且合理的光码 捆绑可以降低网络丢包率,证实混合捆绑算法对网 络性能的提升有促进作用。

但是在实际操作中光码捆绑数目的合理阈值还 无法确定,有待后续研究。

#### 参考文献

- [ 1] Awduche D, Rekhter Y. Multiprotocol lambda switching: combining MPLS traffic engineering control with optical crossconnects[J]. *Communications Magazine*, 2001, 39 (3): 111-116
- [2] Bhumi R M, Thangaraj J, Priye V. Connection provisioning for PCE-based GMPLS optical networks [J]. Wireless Personal Communications, 2018, 103(3): 2775-2790
- [ 3] Kreutz D, Ramos F M V, Veríssimo P E, et al. Softwaredefined networking: a comprehensive survey [ J ]. Proceedings of the IEEE, 2015, 103(1): 14-76
- [4] Rafique W, Qi L, Yaqoob I, et al. Complementing IoT services through software defined networking and edge computing: a comprehensive survey[J]. Communications Surveys and Tutorials, 2020, 22(3):1761-1804
- [5] Khan A N. Computing approximate blocking probabilities for transparent waveband switching based WDM networks using hierarchical cross-connects [J]. AEU-International Journal of Electronics and Communications, 2018, 84: 265-272
- [6] Beyranvand H, Salehi J A. Efficient optical resource allocation and QoS differentiation in optical burst switching networks utilizing hybrid WDM/OCDM [J]. Journal of Lightwave Technology, 2012, 30(15): 2427-2441
- [7] Farghal A E, Shalaby H, Kawasaki Z. Multirate multiservice all-optical code switched GMPLS core network utilizing multicode variable-weight optical code-division multiplexing[J]. Journal of Optical Communications and Networking, 2014, 6(8): 670-683

- [8] 王玉宝,张园园,梁青格,等. 面向状态 PCE 的码群路 由多粒度光交换体系[J]. 高技术通讯, 2019, 29 (3): 232-239
- [9] Zhou H S, Song X Q, Li L, et al. Multi-domain routing technology based on PCE for intelligent optical networks
   [C] // The 6th International Conference on Computer Science and Network Technology, Dalian, China, 2017: 415-419
- [10] Barakabitze A A, Ahmad A, Mijumbi R, et al. 5G network slicing using SDN and NFV: a survey of taxonomy, architectures and future challenges [J]. Computer Net-

works, 2020, 167:1-40

- [11] Casellas R, Vilalta R, Ricardo M, et al. Highly available SDN control of flexi-grid networks with network function virtualization-enabled replication [J]. Journal of Optical Communications and Networking, 2017, 9(2): 207-215
- [12] 黄韬,刘江,霍如,等. 未来网络体系架构研究综述 [J]. 通信学报, 2014, 35(8): 184-197
- [13] 谭业腾,蒲涛,郑吉林,等.地址码互相关特性对光码 分多址系统性能的影响研究[J].光电子・激光, 2020,31(4):441-446

# A study on four-layer multi-granularity optical cross-connect system based on SDN

Wang Yubao, Su Ming, Wang Qilong, Li longfei

(School of Information Science and Engineering, Yanshan University, Hebei Key Laboratory of Information Transmission and Signal Processing, Qinhuangdao 066004)

#### Abstract

On the basis of waveband switching, multi-granularity optical cross-connect (MG-OXC) structure adds optical code granularity to constitute four-layer MG-OXC, which includes optical fiber, waveband, wavelength and optical code four types granularity. In addition, the code group routing entity (CGRE) technology is used to cascade multiple wavelength channels to build a hybrid bundling system including waveband switching and CGRE. A hybrid algorithm is proposed to ameliorate the problem of too many ports and low wavelength utilization, which could flexibly add and drop off services at various granularities. The four-layer MG-OXC structure system is based on generalized multiprotocol label switching (GMPLS), and it is used as a part of the data forwarding layer in the software defined networking (SDN). The SDN controller has the advantage of centralized management and optimizing network structure. By analyzing the wavelength utilization, port number and the system packet loss rate, the performance of the system is verified.

**Key words**: four-layer multi-granularity optical switching, software defined networking (SDN), waveband switching (WBS), optical code division multiplex (OCDM), code group routing entity (CGRE), wavelength utilization, port number, packet loss rate