

UM MODELO EFICIENTE PARA O PROJETO COMPLETO DE REDES ÓPTICAS



Fábio de Oliveira Lima Marcelo de Oliveira Lima Marcelo Eduardo Vieira Segatto Elias Silva de Oliveira Renato Tannure Rotta de Almeida

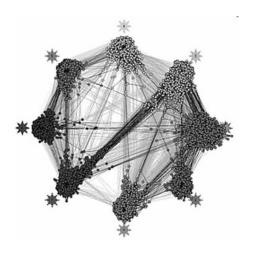






Sumário

- Redes Ópticas
- Topologia da Rede
- Modelagem TWA
- Resultados Computacionais
- Conclusão



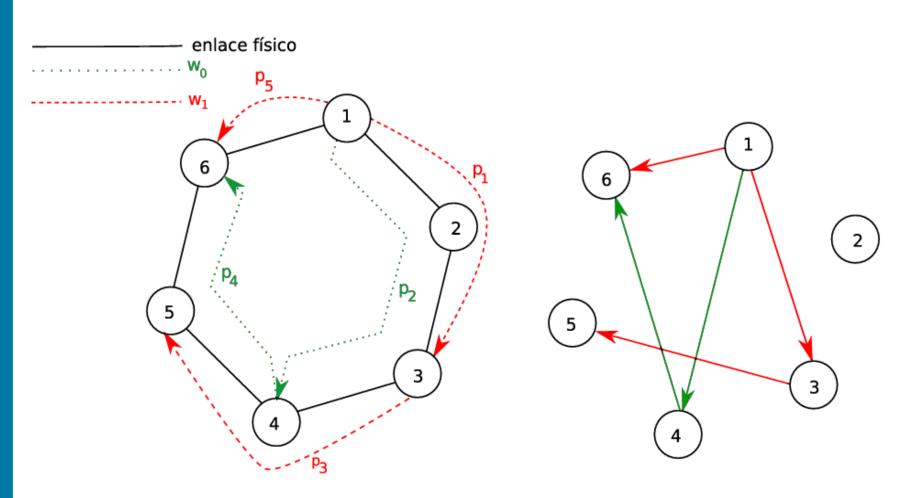


Redes Ópticas

- Uma rede de comunicação é dita óptica quando o meio físico, usado para a transmissão das informações entre os nós da rede, é composto por cabos de fibra óptica.
- Para aumentar a largura de banda dos canais ópticos, vários sinais, em diferentes comprimentos de onda, podem multiplexados e transmitidos simultaneamente em uma mesma fibra (WDM - Wavelength Division Multiplexing).
- Com a adição de roteadores ópticos (OXC Optical Cross Connect), sem conversão eletro-óptica, possibilitou a criação de redes de roteamento de tráfego por comprimentos de onda (WRON - Wavelength Routed Optical Networks).



Topologia da Rede





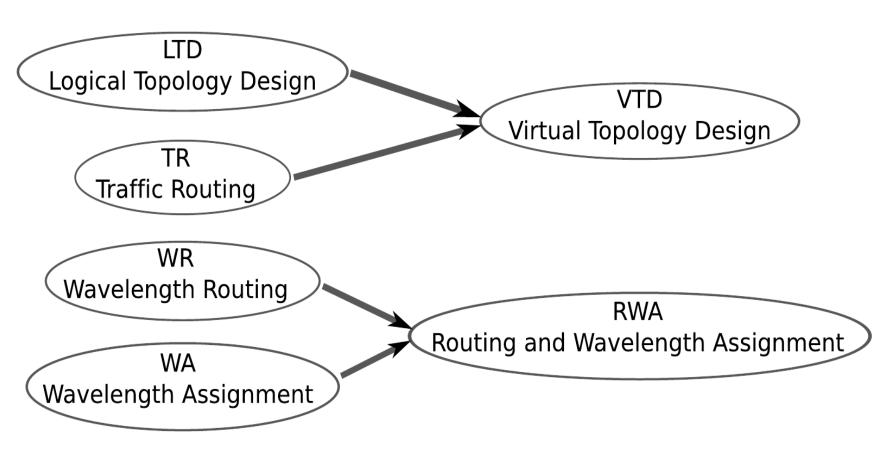
Modelagem

- O roteamento de tráfego pode ser realizado de duas formas: na camada óptica da rede, que se denomina roteamento transparente, ou na camada eletrônica, após sua conversão de sinal óptico para elétrico, para processamento em roteadores de pacotes de dados.
- No roteamento transparente, os comprimentos de onda podem ser dinamicamente redirecionados por dispositivos de comutação óptica, com a vantagem da ausência do atraso em filas originado pelo congestionamento em roteadores eletrônicos.
- Caminhos ópticos são comprimentos de onda ininterruptos podem percorrer diversos enlaces de fibra óptica em sequência e em paralelo até o destino. Ao conjunto de caminhos ópticos chamamos de Topologia Lógica.



Modelagem

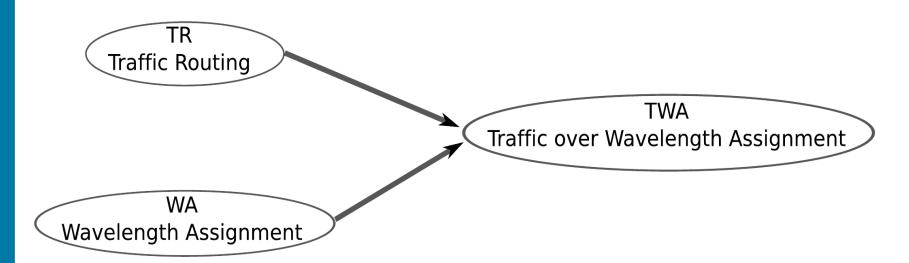
 Na literatura, o projeto completo de WRON é dividido em dois ou quatro sub-problemas:





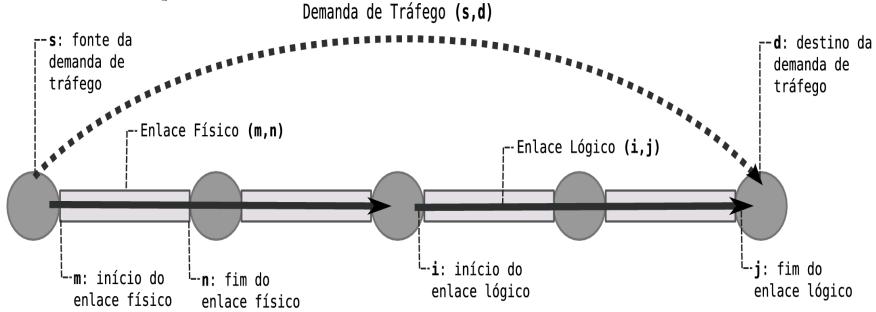
Modelo TWA

 No modelo TWA, a distribuição do tráfego é feita diretamente sobre as variáveis de alocação de comprimentos de onda.





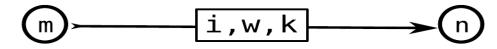
Notação



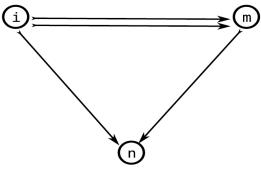
- N = Número de nós da rede.
- W = Número de comprimentos de onda por fibra.
- D_{s,d} = Demanda de tráfego, com origem s e destino d.
- K = Multiplicidade física entre os pares de nós.
- Cap = Capacidade de tráfego de cada canal lógico



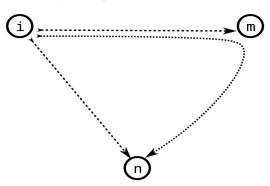
Componentes Topológicas



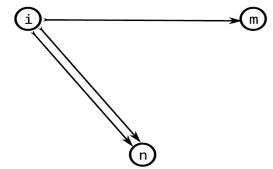
$$B_{i,m,n,w} = k$$



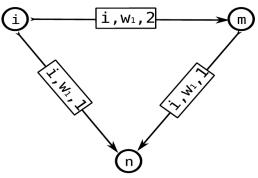
a) Topologia Física



c) Rotas Físicas



b) Topologia Lógica



d) Topologia Generalizada



Formulação TWA

$$\sum_{m} B_{i,n,m,w} \ge \sum_{m} B_{i,m,n,w}, \quad \forall (i,m,w), \text{ com } i \ne m.$$
 (1)

$$\sum_{i} B_{i,m,n,w} \le D_{m,n}, \quad \forall (m,n,w). \tag{2}$$

$$\sum_{s} q_{s,i,j} \cdot A_s \le Cap \cdot \left(\sum_{m,w} B_{i,m,j,w} - \sum_{n,w} B_{i,j,n,w}\right), \quad \forall (i,j).$$
 (3)

$$\sum_{j} q_{s,s,j} = 1, \ \forall s \quad \text{e} \quad \sum_{i} q_{s,i,d} - \sum_{j} q_{s,d,j} = \frac{P_{s,d}}{A_s}, \ \forall (s,d).$$
 (4)

Minimize:
$$\sum_{i,m,n,w} B_{i,m,n,w}.$$
 (5)

 $D_{m,n} \in \{0,..,K\}$ o número de ligações físicas entre o par de nós (m,n).

 $q_{s,i,j} \in [0,1]$ a fração de fluxo originado em s, passando pelas ligações lógicas entre o par (i,j), com $s \neq j$.



Número de Variáveis e Equações

 Para comparação com outra modelagem da literatura, ao modelo TWA original, foram adicionadas as seguintes restrições:

$$\sum_{w,n} B_{m,m,n,w} \le Gl, \quad \text{e} \quad \sum_{i,n,w} B_{i,n,m,w} - \sum_{i,n,w} B_{i,m,n,w} \le Gl, \quad \forall m, \text{ com } i \ne m. \tag{6}$$

$$\sum_{i,w} B_{i,m,n,w} \le L, \quad \forall (m,n). \tag{7}$$

Onde GI é o Grau Lógico e L é o Número máximo de ligações lógicas em cada fibra.

- Com isso, ficamos com (N³·W + N²) variáveis binárias, N³ variáveis reais e (2·N²·W + 3·N² + 3·N) equações.
- No modelo que foi alvo de comparação, o número de variáveis binárias é (N⁴·W + N⁴ + N²·W + N²), com N⁴ variáveis reais e número de equações:

$$(2 \cdot N^4 + 2 \cdot N^3 + 4 \cdot N^2 \cdot W + 8 \cdot N^2 + 2 \cdot N)$$



Assis (SbrT 2004)

Minimize: λ_{max}

$$\sum_{j} \lambda_{ij}^{sd} - \sum_{j} \lambda_{ji}^{sd} = \begin{cases} \lambda^{sd} \dots se \dots s = i \\ -\lambda^{sd} \dots se \dots d = i \\ 0 \dots c.c \end{cases}$$

$$\lambda_{ij} = \sum_{sd} \lambda_{ij}^{sd}$$

$$\lambda_{ij} \leq \lambda_{\max}$$

$$\lambda_{ij}^{sd} \leq b_{ij} \lambda^{sd}$$

$$\sum_{i} b_{ij} \leq \Delta = T_i,, \forall_i$$

$$\sum_{i} b_{ij} \leq \Delta = R_j, \dots, \forall_j$$

$$\sum_{m} p_{ml\varsigma}^{ij} = \sum_{n} p_{\ln\varsigma}^{ij} \quad \text{se } l \neq i,j$$

$$\sum_{n} p_{in\varsigma}^{ij} = b_{ij\varsigma}$$

$$\sum_{m} p_{mj\varsigma}^{ij} = b_{ij\varsigma}$$

$$\sum_{m} b_{ij\varsigma}^{ij} = b_{ij}$$

$$\sum_{s} p_{mn\varsigma}^{ij} \leq P_{mn}$$

$$\sum_{m} p_{mk}^{ij} = \sum_{n} p_{kn}^{ij}, \dots \text{se....} k \neq i, j$$

$$\sum_{m} p_{mj}^{ij} = b_{ij}$$

$$\sum_{m} p_{mj}^{ij} = b_{ij}$$

$$\sum_{m} p_{mn\varsigma}^{ij} \leq L.P_{mn}$$

$$\sum_{s} p_{mn\varsigma}^{ij} \leq L.P_{mn}$$

$$\sum_{s} p_{mn\varsigma}^{ij} = p_{mn}^{ij}$$



Testes Computacionais

- Para produzir resultados compatíveis com o modelo alvo da comparação, foram introduzidas algumas limitações ao modelo TWA:
 - GL = Grau lógico da rede
 - L = Número de ligações lógicas em cada fibra.
 - S = Número de saltos físicos na topologia.
- O congestionamento também é limitado, pelo resultado da heurística HLDA.
- Essa adaptação do TWA chamamos de TWA-a e o modelo com o qual comparamos os resultados chamamos de VTD-RWA.



Estratégia Adotada

- Partindo de GL = 1, fixar W = 1 e L = 1, minimizando S. O solver SCIP* é instanciado com essa configuração.
- Enquanto o solver retornar que o problema é insolúvel, L será incrementado até o seu limite, que é o valor atual de W. Quando L não puder ser aumentado (L = W), então W o será, e assim por diante.
- Se uma solução viável é encontrada, o solver é interrompido, a solução é registrada e o grau lógico é incrementado, dando continuidade ao processo.
- Todos os testes foram executados em um notebook PC (Linux Ubuntu 8.04, 32bits), equipado com processador Sempron Mobile 3500+ (1.8GHz, 512KB) e 2GB DDR2 (533MHz).

*: SCIP (Solving Constraint Integer Programs - scip.zib.de)



Resultados rara a rede de 6 nós

GL = Grau Lógico L = Limitação de Ligações lógicas das Fibras W = Número de comprimentos de onda disponíveis S = Número de Saltos Físicos t = Tempo em segundos para encontrar a primeira solução viável Cap = Capacidade de Tráfego de Cada Canal Óptico I = Instância Insolúvel

	VTD-RWA			TWA-a					
Gl	L	W	S	L	W	S	t	Cap	I
1	1	1	09	1	1	06*	00	08	0
2	2	2	18	1	1	11*	03	03	0
3	2	2	32	1	1	14*	00	02	0
4	3	3	41	2	2	25*	10	01	2
5	4	5	50	3	3	46*	00	01	2



Resultados rara a rede de 12 nós

GL = Grau Lógico L = Limitação de Ligações lógicas das Fibras W = Número de comprimentos de onda disponíveis S = Número de Saltos Físicos t = Tempo em segundos para encontrar a primeira solução viável Cap = Capacidade de Tráfego de Cada Canal Óptico I = Instância Insolúvel

	V	TD-R	RWA	TWA-a					
Gl	L	W	S	L	W	S	t	Cap	I
1	1	1	032	1	1	013*	016	35	0
2	2	2	052	1	1	027	031	10	0
3	3	3	078	2	2	066	176	04	2
4	4	4	104	2	2	074	070	03	0
5	4	4	130	3	3	108	133	02	2
6	5	5	147	3	3	091	003	02	0



- Em todas as instâncias de ambas as redes foram obtidos melhores resultados para os parâmetros controlados, em relação aos resultados confrontados. Para a rede de 6 nós, em média, obtivemos uma redução de 43% no número de comprimentos de onda necessário e 34% no número de saltos físicos. Mesmo não provando a otimalidade para todas as instâncias da rede de 12 nós, alcançamos em média as mesmas porcentagens de melhoria do resultado conseguidas para a rede de 6 nós.
- Resta destacar que os resultados para a rede de 12 nós foram produzidos em 7.2 minutos, uma demanda de tempo pequena, se comparada às 6 horas do experimento com o qual foram comparados.
- A abrangência da modelagem e o desempenho computacional obtido viabilizam, em trabalhos futuros, extensões à modelagem básica.



Redes de 6 e 12 nós

