B4 向け課題

大木英司

2025/04/8

演習課題

- ▶ 複数クラスのフローがある場合のトラヒック制御
- ▶ ミドルボックスの不稼働率の計算
- ▶ 単一サーバ故障を考慮したユーザとサーバ割り当て問題
- ▶ データセンタにおける光回線ネットワークの設計問題

複数クラスのフローがある場合のトラヒック制御

- ▶ 図1に示す待ち行列システムを考える。クラス1とクラス2 のフローが、それぞれ、到着率 1 [flows/s] と 12 [flows/s] の ポアソン分布に従って到着し、クラス1とクラス2のキュー に順番に入力される。
- サーバは、1つのフロー毎にサービスし、サービス時間は サービス率 μ [flows/s] の指数分布に従う。両方のキューに先 頭にフローが存在するとき、wと1-wの確率でサービスさ れる。片方のキューにのみ先頭のフローが存在するは、当該 フローがサービスされる。クラス1とクラス2のキューに は、それぞれの最大2個と3個のフローが待ち行列に入るこ とができる。
- ▶ サービス中のフローを入れると、待ち行列システムには最大 6個のフローが存在できる。
- ▶ 各クラスのキューに空きがない時に、対応するクラスのフローが到着したら、そのフローは廃棄(ブロック)される。

複数クラスのフローがある場合のトラヒック制御(続き)

▶ 演習

- ▶ 状態遷移図を示し、状態遷移方程式を書け。
- ト 各クラスのブロッキング率を \mathbf{w} , λ_1 , λ_2 、及び、 μ を用いて表せ。
- 各クラスの平均システム滞在時間を w, λ₁, λ₂、及び、μ を用いて表せ。
- μ = 1、 $λ_1 = 0.4$ 、及び、 $λ_2 = 0.5$ のとき、各クラスのブロッキング率が等しくなるような w を求めよ。さらに、各クラスの平均システム滞在時間とブロッキング率を求めよ。
- ▶ 上記と条件で、各クラスの平均システム滞在時間が等しくなるようなwを求めよ。さらに、平均システム滞在時間と各クラスのブロッキング率を求めよ。



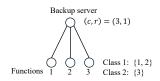
複数クラスのフローがある場合のトラヒック制御(続き)

▶ 演習 (続き)

- ► モンテカルロシミュレーションを用いて、平均システム滞在時間とブロッキング率を求めよ。解析結果とシミュレーション結果を比較せよ。評価すべき値の平均値の95%信頼区間が、その値のx%以内となるように、モンテカルロシミュレーションを実行せよ。x≤5が望ましい。xを小さくするためには、より長いシミュレーション時間・多くの試行回数を要することを体感してほしい。
- ▶ 図 1 では、クラス 1 と 2 のキューサイズが、それぞれ、2 と 3 に限定されていた。クラス 1 と 2 のキューサイズをそれぞれ q_1 と q_2 に一般化した場合について、平均システム滞在時間 とブロッキング率を求め、これらの q_1 と q_2 による依存性を 議論せよ。

ミドルボックスの不稼働率の計算

- ▶ [HeTNSM2021] のミドルボックスバックアップモデルを用いて、図 2 に示すモデルで各ミドルボックス (function) の不稼働率を求めよ。図 3 に function の状態遷移図を示す。各パラメータ値を適宜設定してよい。パラメータ値の変化が不稼働率に与える影響を調べよ。
- 参考文献
 - ► [HeTNSM2021] F. He and E. Oki, "Unavailability-Aware Shared Virtual Backup Allocation for Middleboxes: A Queueing Approach," IEEE Trans. Network and Service Management, vol. 18, no. 2, pp. 2388-2404, Jun. 2021.



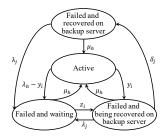


図 3: Function の状態遷移図

- ► モンテカルロシミュレーションを用いて、不稼働率を求めよ。解析結果とシミュレーション結果を比較せよ。評価すべき値の平均値の95%信頼区間が、その値のx%以内となるように、モンテカルロシミュレーションを実行せよ。x ≤ 5 が望ましい。x を小さくするためには、より長いシミュレーション時間・多くの試行回数を要することを体感してほしい。
- ▶ 図 2 では、function 数が 3 に限定されていた。function 数を f に一般化した場合について、不稼働率を求め、不稼働率の f による依存性を議論せよ。

表 1: 記号のリスト

Notations	Meaning
	Given parameter indicating number of functions that can be
	protected by backup server $j \in S$
rj	Given parameter indicating number of functions that can be
	recovered by backup server $j \in S$ at the same time
λ_h	Given parameter indicating average failure rate of element with
	class h ∈ H
μ_h^{-1}	Given parameter indicating average repair time of element with
	class $h \in H$
δ_j^{-1}	Given parameter indicating average recovery time on server $j \in S$
x _{ii}	Binary variable indicating whether backup server $j \in S$ is
,	assigned to protect function $i \in F$
Li	Set of functions protected by backup server $j \in S$
$\dot{m_h}$	Number of functions in active state with class $h \in H$
n _h	Number of failed functions in waiting procedure with class $h \in H$
Oh	Number of failed functions in recovery procedure with class $h \in H$
p h	Number of failed functions after completing recovery procedure
	with class $h \in H$
q	Number of backup servers in active state in group

- ▶ 図 4 のようなユーザとサーバの接続関係を示す 2 部グラフ $G(U \cup V, E)$ を考える。U はユーザの集合、S はサーバの集合 S である。ユーザ $u \in U$ からサーバ $s \in S$ に接続が許可されている場合、無向リンク $(u, s) \in E$ が存在する。E は、ユーザとサーバ間の無向リンクの集合である。
- ▶ サーバ $s \in S$ には、最大収容可能なユーザ数 C_s が定められている。サーバs は、 C_s を超えるユーザは収容できない。

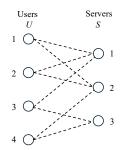


図 4: ユーザとサーバの接続関係を示す 2 部グラフ $G(U \cup V, E)$ の例

- ▶ 最大 1 台のサーバが故障する可能性がある。 $f \in F = [0, |S|]$ は、S の状態を示す。f = 0 の時、どのサーバも故障していない。 $f \neq 0$ の時、サーバ $f \in S$ が故障している。
- ▶ f = 0のとき、ユーザ u ∈ U は、どれかの1つのサーバ s ∈ S に接続されなければならない。f = 0からf = ≠ 0に変化する時、故障したサーバに収容されているユーザは、故障していないサーバに移行する。ただし、サービス中断を回避するために、故障していないサーバに収容しているユーザは、別の故障していないサーバに移行してはならない。
- ▶ 故障は小さい確率で起きるため、ある故障状態 $f \neq 0$ から別の故障状態 $f' \neq 0$ への移行は考えない。

- ▶ (問題 P)すべての状態 $f \in F$ において、すべてのユーザが サーバへの割り当てが可能か?
- ▶ 演習
 - ▶ 問題 P を、整数線形計画(ILP: integer linear programming) 問題として定式化せよ。ILP 問題を解くことにより、実行可能解が存在するかを判定できる。この ILP 問題をソルバで解け。
 - ▶ 問題 P を多項式時間で判定 (yes or no) するアルゴリズムが存在する場合、そのアルゴリズムと計算複雑度を示せ(証明が必要である。no の場合を示す証明がポイント)。そうでない場合は、NP 完全であることを証明せよ。

図5と図6に、割り当て可能・不可能な例を示す。

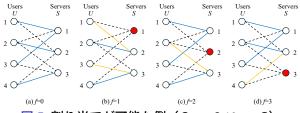
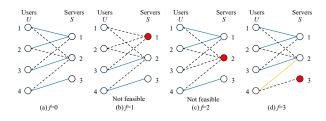


図 5: 割り当てが可能な例($C_s = 2, \forall s \in S$)

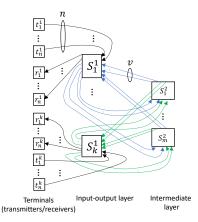


▶ 参考文献

- S. Yanase, F. He, and E. Oki, "Approximation Algorithms to Distributed Server Allocation with Preventive Start-Time Optimization against Server Failure," IEEE Networking Let., vol. 3, no. 4. pp. 191-195, Dec. 2021.
- S. Yanase, S. Masuda, F. He, A. Kawabata, and E. Oki, "Heuristic Approach to Distributed Server Allocation with Preventive Start-Time Optimization against Server Failure," IEICE Trans. Commun., vol. E104-B, no. 8, pp. 942-950, Aug. 2021.

データセンタにおける光回線交換ネットワークの設計問題

- ▶ データセンタでは、端末(サーバ)間を直接光回線で接続する光回線交換ネットワークが導入されている。光回線交換ネットワークは、複数の光ファイバや光スイッチから構成される。
- 光回線交換の導入により、電気によるパケット交換のボトルネックが解消され、大容量化、低消費電力化、及び、通信品質の安定化が図られる。
- ▶ 光回線交換ネットワークの設計問題
 - ▶ 同一種類の N×N 光スイッチが a 個与えられている。 Strict-sense non-blocking (SNB) 条件を満足し、ネットワーク スイッチングサイズ(ネットワークに接続される端末数)を 最大化する問題
- ▶ 基本的なネットワーク構成
 - Two-stage twisted and folded Clos network (2TF)
 - Two-stage folded Clos network (2F)
 - Three-stage unfolded Clos network (3UF)



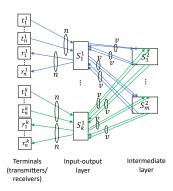


図 7:2TF の構成.

図 8: 2F の構成.

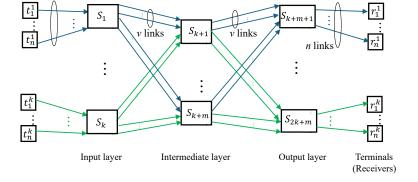


図 9: 3UF の構成.

▶ Two-stage twisted and folded Clos network (2TF) の設計問題

max <i>nk</i>	(1a)	
s.t. $n + vm \leq N$	(1b)	
vk ≤ N	(1c)	
$2\lfloor \frac{n-1}{\nu} \rfloor + 1 \le m$	(1d)	
$k+m \leq a$	(1e)	
$n, k, m, v \in \mathbb{N},$	(1f)	
► Two-stage folded Clos network (2F) の設計問題		
max nk	(2a)	
s.t. $2n \leq N$	(2b)	

 $2vm \leq N$

nk

n ≤ N

 $vm \leq N$

(1c) - (1f).

▶ Three-stage unfolded Clos network (3UF) の設計問題

(3c)

(2c)

(2d)

(3a)

データセンタにおける光回線ネットワークの設計問題(続き)

- ► それぞれの構成において、入力パラメータを (N,a) を与えて、設計問題を解いて、スイッチングネットワークサイズ nk を最大化せよ。
- ► (N, a) の領域い依存する 2TF、2F、3UF の構成のスイッチングネットワークサイズ nk の大小関係の違いを調べよ。この大小関係について考察せよ。
- ▶ 2TF、2F、3UF を比較して、データセンタに適した構成について議論せよ。

データセンタにおける光回線ネットワークの設計問題(続き)

▶ 参考文献

- T. Mano, T. Inoue, K. Mizutani, and O. Akashi, "Redesigning the nonblocking Clos network to increase its capacity," IEEE Trans. Netw. Service Manag., vol. 20, no. 3, pp. 2558–2574, Sep. 2023.
- E. Oki, H. Taka, and T. Inoue, "Enhancing Capacity of Optical Circuit Switching Clos Network in Data Center: Progress and Challenges," International Conference on Computer Communications and Networks (ICCCN 2024), Jul. 2024 (Invited paper).
- R. Taniguchi, T. Inoue, K. Anazawa, and E. Oki, "Optical Circuit Switched Three-Stage Twisted-Folded Clos-Network Design Model Guaranteeing Admissible Blocking Probability," IEEE/OSA Journal of Optical Communications and Networking, vol. 16, no. 11, pp. 1104-1115, Nov. 2024.
- E. Oki, "Advancements in Boosting Optical Circuit Switching Capacity in Clos Networks for Data Centers," 25th IEEE International Conference on High Performance Switching and Routing (HPSR 2024), Jul. 2024 (Tutorial Talk). See Oki lab. publication page. (平易な説明を試みたスライド)
- R. Taniguchi, T. Inoue, K. Anazawa, and E. Oki, "Terminal Shuffling for Designing Twisted-Folded Clos Network with Blocking Probability Guarantee Under Different Request Active Rates," 26th IEEE International Conference on High Performance Switching and Routing (HPSR 2025), May 2025 (to appear).