ゲーム理論を用いた遅延時間に基づくクラウドレットの負荷分散法

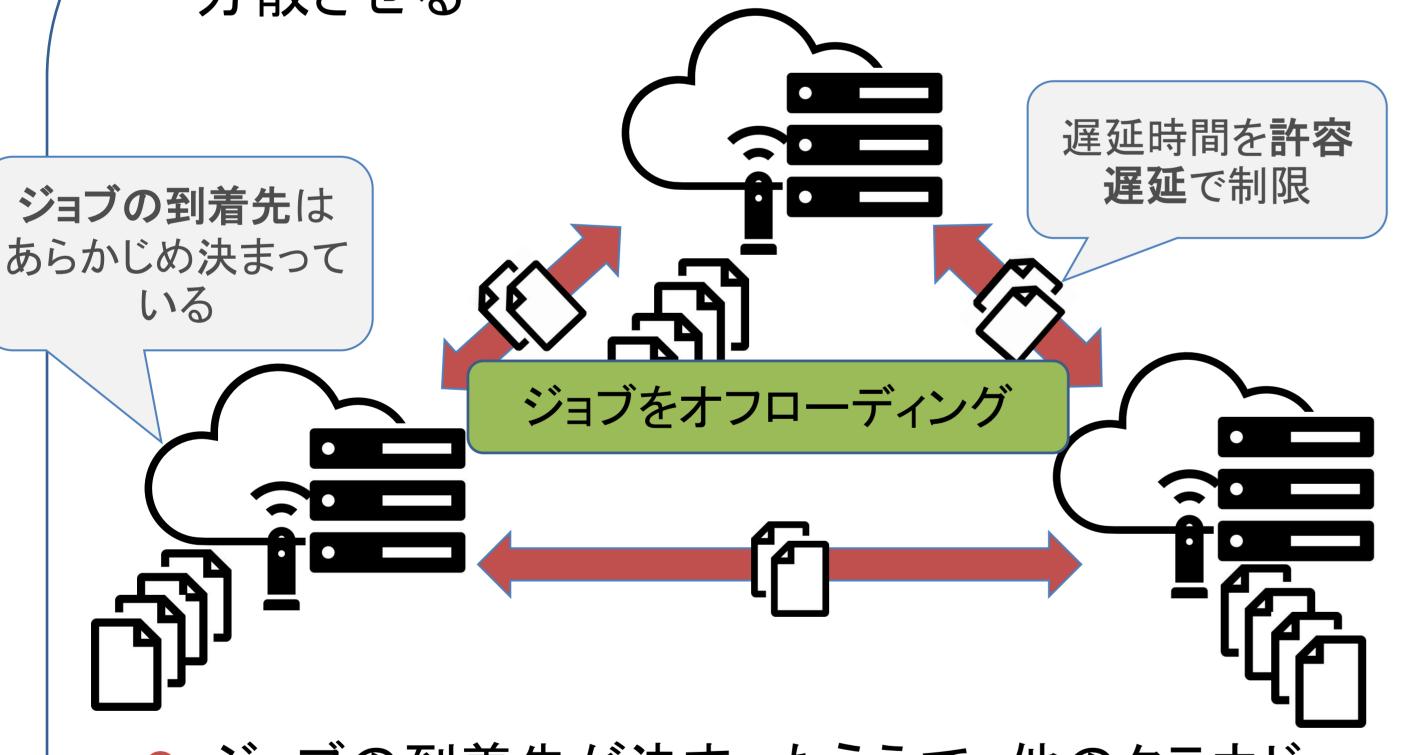
芝浦工業大学 横田侑紀, 宮田純子

背景と目的

- ●背景
- クラウドコンピューティングの普及
- → 遅延削減を目的としたエッジコンピューティング への関心の高まり[1]
- <u>クラウドレット</u>を利用した低遅延でのオフローディング ☆ Local Area Network内のルータなどに設置するエッジサーバ
 - → 遅延に敏感なモバイルアプリケーションに有効
- 問題点
- 規模が小さく、処理能力に限界がある
- → どのサーバでジョブをどれだけ処理するかに 注目する必要あり
- 既存手法[2]
- 各ジョブの割合が**許容遅延**を満たす中でジョブの オフローディングを行い、各クラウドレットが最もジョブを 処理できるような割合をゲーム理論により決定

クラウドレット同士の合理的な判断によって、 許容遅延を満たしつつ各クラウドレットで処理す るジョブの割合を分散させる

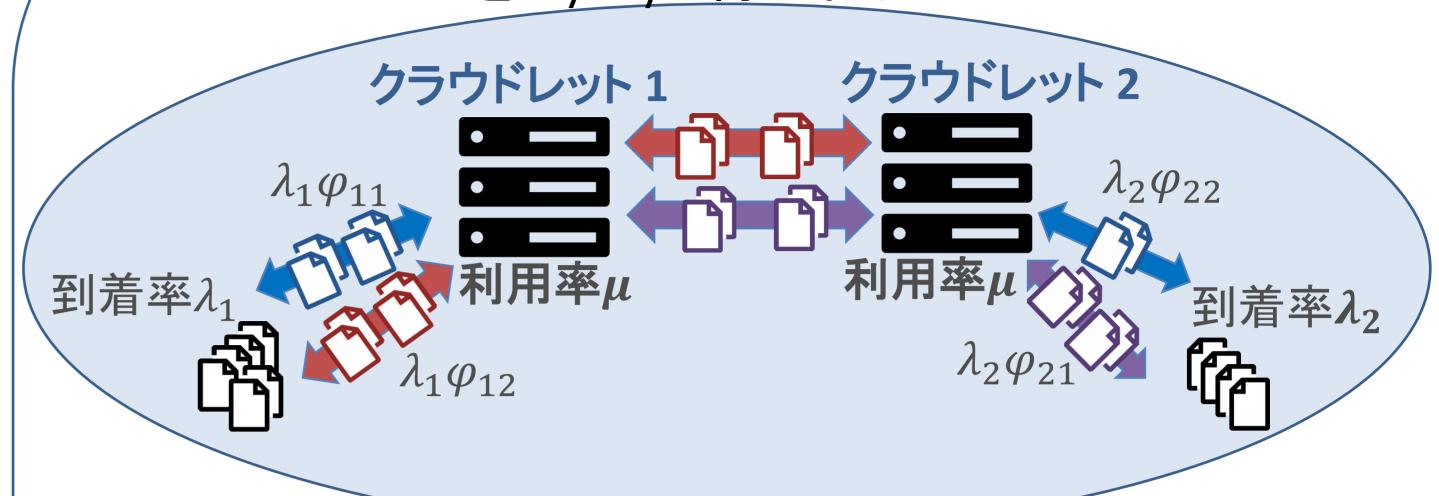
クラウドレット間で通信を行い、到着したジョブを 分散させる



- ジョブの到着先が決まったうえで、他のクラウド レットへオフロードするジョブを割合で表現
- → 待ち行列理論で各クラウドレットのオフロード割 合の遅延時間をそれぞれ計算
- オフロード割合ごとのジョブが許容遅延をどれだけ 満たすことができるかがクラウドレットの利得
- 非協力ゲーム理論でモデル化、各クラウドレット が最大限許容遅延を満たせるような、最適オフロード 割合を導出

モデル化

● 2つのサーバをM/M/1待ち行列モデルでモデル化



リトルの公式を用いて遅延時間を導出し、利得関数を定義

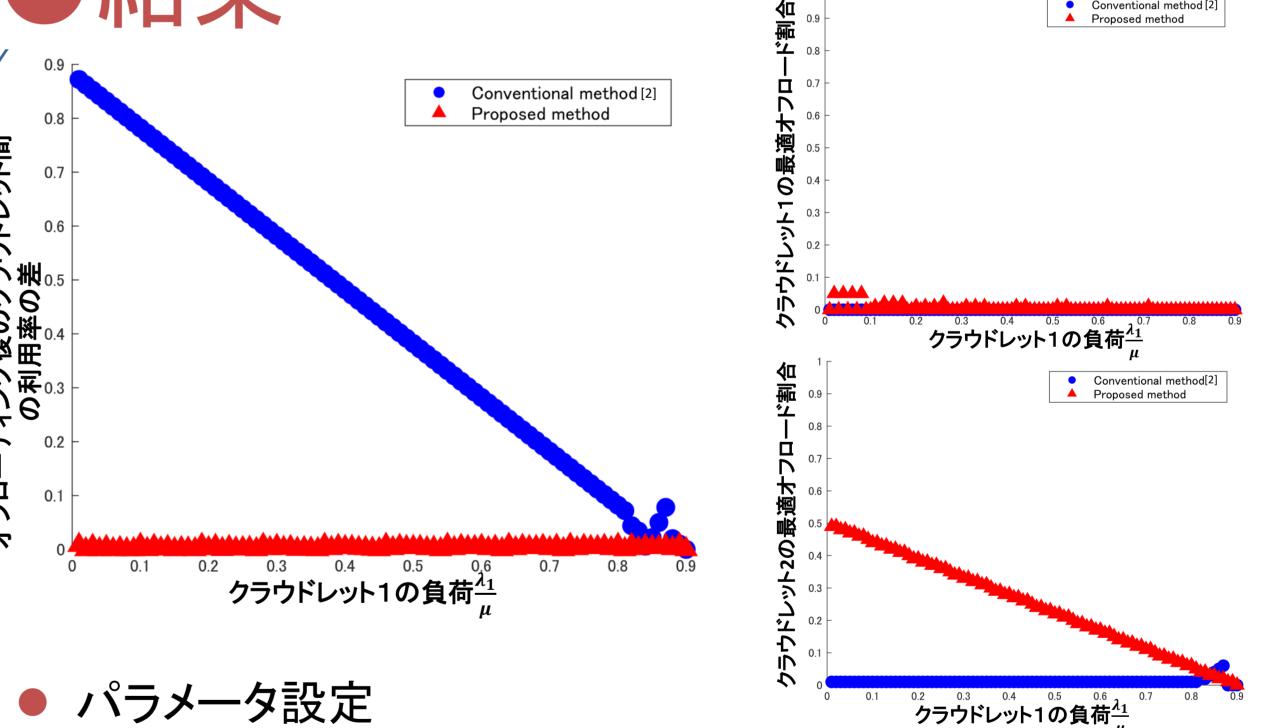
 λ_1,λ_2 : 到着率 μ : 処理率 d_{ij} :クラウドレット間のRTT φ_{11} , φ_{12} , φ_{21} , φ_{22} : オフロード割合 D_{ii} : 許容遅延時間

● 各クラウドレットをプレイヤー、お互いにオフロード する割合 φ を戦略とした非協力ゲーム理論

$$\Gamma = (2, \{ \boldsymbol{\varphi_i} : U_i \ge U_i^0 \}_{i \in 2}, \{ U_i \}_{i \in 2})$$

 U_i^0 : 全くオフロードしないときのクラウドレットiの利得

Uは上に凸なので、 $\nabla U = 0$ となるような 最適処理割合 φ*を求める



• 処理率 $\mu = 100000 \text{ jobs/s}$

として、平均到着率 λ_1 を変化させたときの各最適処理割合 $oldsymbol{arphi}^*$ による オフローディング後のクラウドレット間の利用率の差に注目

● すべてのクラウドレットが許容遅延を満足に満たすことができる 妥協解が負荷を分散させることがわかった

まとめと今後の課題

- まとめ
- ゲーム理論を用いて許容遅延を満足に満たすことができる 解が2つのクラウドレット間では負荷を分散させる結果となった
- 今後の課題
- 複数のクラウドレット間でのオフローディング

●参考文献

[1] E. Wong, M. Pubudini Imali Dias, and L. Ruan, "Predictive resource allocation for tactile internet capable passive optical lans," Journal of Lightwave Technology, vol. 35, no. 13, pp. 2629–2641, 2017.

[2] S. Mondal, G. Das, and E. Wong, "A game-theoretic approach for non-cooperative load balancing among competing cloudlets," *IEEE Open Journal of the Communications* Society, vol. 1, pp. 226–241, 2020.