6Y-03

複数帯域幅・多チャネルを想定した IEEE 802.15.4 広域データ 収集ネットワークにおけるチャネル割り当て方法

梅本 亮佑 [†] 淺野 心夏 [†] 加藤 新良太 ^{††} 髙井 峰生 ^{†††} 石原 進 [†] [†] 静岡大学 ^{††} (株) スペースタイムエンジニアリング ^{†††} 大阪大学/UCLA

1 はじめに

筆者らは災害発生時の自営網によるデータ収集を目的として、VHF 帯における災害対応デジタル無線システム DR-IoT(Diversified-Range/Disaster-Response IoT) の開発を進めている [1][2]. 本システムは 6.25 kHz から 400 kHz の複数の帯域幅をもつチャネルが多数存在する環境下におけるIEEE 802.15.4 のビーコンベースネットワークを想定している. 広帯域のチャネルでは通信速度は速いが、通信可能距離は短くなる. 一方で、狭帯域のチャネルでは通信速度は遅いが、通信可能距離は長くなる. 本稿では、このような複数の帯域幅を持つ多チャネル環境のもとで、周波数帯域幅を効率的に利用することによるネットワーク収容可能トラフィックと最大カバレッジの増大を目指し、IEEE 802.15.4 の TMCTP(TV White space Multichannel Cluster Tree PAN)を拡張したマルチホップ構成におけるチャネル割り当て方法を提案する.

2 TMCTP の概要

多数の帯域幅の異なるチャネルが利用可能な状況の下で, ある無線機が新しくネットワークを構築したり, 既存のネッ トワークに参加したりするためには、それぞれのチャネルの 状態を確認する必要がある. TV ホワイトスペース (TVWS) ネットワークは、ジオロケーションデータベース (GDB) にテ レビ用周波数の時間・地理的な空き情報を問い合わせることに より利用可能な周波数帯と周波数チャネルを割り当てる仕組 みである. IEEE 802.15.4 では TVWS を使って、複数のチャ ネルにまたがったクラスターツリー型の PAN (TMCTP) を 構成する仕様を含んでいる. 図1に TMCTP の例を示す. TMCTPでは1つのチャネルのパーソナルエリアネットワー ク (PAN) の管理者である PAN Coordinator (PC) に加え、 それらが使用するチャネルを割り当て管理する Super PAN Coordinator (SPC) が存在する. SPC はグローバルなイン ターネット経由で GDB に問い合わせ,利用可能なチャネル を調べる. その後, ネットワークに新規参加してきた PC に 使用すべきチャネルを割り当てる.

Channel allocation method for IEEE 802.15.4 wide-area data acquisition networks assuming multiple bandwidths and multiple channels

Ryosuke UMEMOTO $^{\dagger},$ Shinka ASANO $^{\dagger},$ ARATA Kato $^{\dagger\dagger},$ Mineo TAKAI $^{\dagger\dagger\dagger},$ Susumu ISHIHARA †

†Shizuoka University ††Space-Time Engineering Japan, Inc. †††Osaka University, University of California, Los Angeles

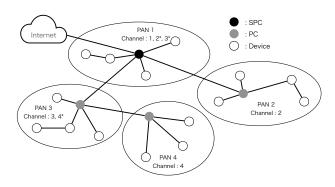


図1 TMCTPの例

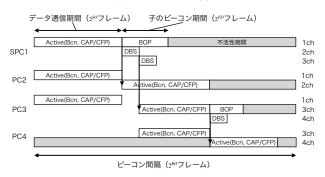


図 2 TMCTP におけるスーパーフレーム構成

TMCTP はタイムスロットベースで各無線機が通信を行う。図 2 に TMCTP でのスーパーフレーム構成を示す.一般的に,16 スロットで 1 フレームを構成し,SPC や PC は自身の PAN の収容無線機数や通信の頻度などによってビーコン間隔 ($BI=2^{BO}$ フレーム)を決定し,そのビーコンを基準にPAN のスーパーフレームが開始される.スーパーフレームは通信などを行う活性期間 ($SD=2^{SO}$ フレーム)と通信を行わない不活性期間が含まれる.また,活性期間の直後には,ツリー構成における子の PC がそれぞれビーコンを送信する期間 (2^{EO} フレーム)が設けられている.親の PC はこの期間に正しくビーコンを受信できるかどうかを確認する.

DR-IoT では、TMCTP のネットワーク構造とタイムスロットベースの通信を基に $6.25~\mathrm{kHz}$ から $400~\mathrm{kHz}$ の複数の帯域幅をもつ多数のチャネルを用いてネットワークを構成する.

3 チャネル割り当ての戦略

DR-IoT では 6.25, 25, 100, 400 kHz の帯域幅のチャネルが多数あることを想定している. これらのチャネルを組み合わせてマルチホップのネットワークを構成することで, この

ネットワークは 1 つのチャネルのみを使用した場合に比べ、ネットワーク収容可能トラフィックの増大と、広いカバレッジを達成する. 以下、DR-IoT における TMCTP の仕組みを応用したチャネル割り当て戦略を示す.

TMCTP 同様に SPC は未使用のチャネルを子の各 PC に中央集権的に割り当てる. チャネルの帯域幅が大きいほど、収容可能なトラフィックは大きくなるが一方で、通信可能距離は短くなる. したがって、SPC は各無線機のおおよその位置情報を把握し、カバレッジと収容トラフィクを考慮して、チャネルを PC に割り当てる. また、必要に応じて新たな PCの追加チャネル割り当てを行う. このために SPC、PC、各無線機は定期的にそれらの位置、トラフィック量の情報を交換する

新規端末や通信データ量の増加に伴い、あるチャネルのPANにおけるトラフィックが混雑してきている場合を考える. 1 つのPANでマルチホップ構成でなければ、そのPANのPCは活性期間におけるトラフィック量を知ることができ、その情報をSPCに伝えることが可能である. その情報を知り、トラフィック過多であると判断したSPCは、そのPAN内に存在する通常の無線機の中からPCとして機能できる端末に対し、SPCは利用可能なチャネルを割り当て、新たに別のPANを作ることでトラフィックを分散する.

4 収容トラフィックと最大カバレッジの計算

DR-IoTでの与えられた周波数帯域幅の中で異なる帯域幅のチャネルが多数含まれている場合のネットワーク収容可能最大トラフィックと最大カバレッジに関して数値シミュレーションを行った。ここでは600 kHz の帯域幅が与えられているものと仮定して議論する.

 $6.25~{
m kHz}$ の周波数帯域幅で TMCTP におけるフレームの 1 スロットあたりの最大トラフィックを $b_{6.25}$ とする. チャネル帯域幅に伝送速度が比例すると仮定すると,チャネル帯域幅が $6.25~{
m kHz}$ の k 倍のとき,1 スロットあたりの最大トラフィックは $kb_{6.25}$ となる.簡単のためにビーコン送信時間を無視すると, $6.25~{
m kHz}$ の k 倍のチャネル幅で活性期間が 1 フレーム (SO=0) の時,最大トラフィックは $16kb_{6.25}$ となる.また,複数のチャネルで同時にデータ通信が可能であり, $6.25~{
m kHz}$ 幅の n 個のチャネルで 1 フレームの間,同時に通信を行うと最大トラフィックは $16nb_{6.25}$ となる.

次に、DR-IoT における最大カバレッジを計算する. チャネルの周波数帯域幅が狭くなるほど、通信可能距離は長くなる. ここで、 $400~{\rm kHz}$ 幅のチャネルのカバレッジを $L_{400}~{\rm c}$ し、カバレッジがチャネル帯域幅の 2 乗に反比例すると仮定すると、チャネル帯域幅が $400~{\rm kHz}$ の $1/l^2$ 倍の時、カバレッジは lL_{400} となる.DR-IoT では帯域幅の異なる複数チャネルを用いたマルチホップ構成でネットワーク構成を想定している.例えば、2 ホップのネットワークで SPC の PAN のチャネルが $400~{\rm kHz}$ 幅、それに接続されている各 PC の PAN のチャネルがそれぞれ $6.25~{\rm kHz}$ 幅であるとするならば、最大カバレッジは $L_{400}+8L_{400}$ となる.

DR-IoT における 600 kHz の帯域幅の範囲内でチャネルを組み合わせてマルチホップするネットワークでの最大カバレッジと収容可能トラフィックの関係を図3に示す. ここで

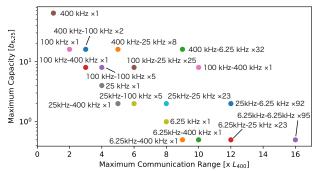


図3 最大カバレッジと収容可能トラフィックの関係 (BO=5)

はホップ数は2までとし、SPC-PC 間のPANは1つ、PCとエンドデバイス間のPANは600kHzの帯域幅の範囲内で用意できる可能な限りのチャネル数と同数存在できると仮定する。また、各PCに接続された無線機がすべてSPCに向けてデータを送信すると仮定する。この時の最大収容可能トラフィックとネットワークの最大カバレッジを調べた。

図3の縦軸は1スーパーフレームあたりの最大収容可能トラフィック $(16knb_{6.25}/16 \cdot 2^{BO})$ を表しており、横軸はチャネル帯域幅の組み合わせによる最大カバレッジを表している、収容可能トラフィックは SPC-PC 間の伝送速度と PC-エンドデバイス間の合計の伝送速度のうち、収容可能トラフィックが最大となる時の値とその時の最大カバレッジをプロットしている。1つのチャネルのみの利用に比べ、2ホップでチャネルを組み合わせて利用したネットワークを構成する方がカバレッジに対してより良い最大収容トラフィックが得られる。また、PC-エンドデバイス間の使用チャネルが狭帯域であるほどより良い最大収容トラフィックが得られる。

5 まとめ

本稿では VHF 帯における災害対応デジタル無線システム DR-IoT を基に、ネットワーク収容トラフィックの増大とカバレッジの拡大を目的として、帯域幅の異なる多数のチャネルにおけるチャネル割り当て戦略を提案した。また、数値シミュレーションにより、最大収容可能トラフィックと最大カバレッジの計算を行った。多数の狭帯域チャネルを適切に配置することでカバレッジに対してより良い最大収容トラフィックが得られることがわかった。今後、具体的なチャネル割り当て手順の詳細について検討を進める予定である。

謝辞

本論文の成果は総務省戦略的情報通信研究開発推進事業 SCOPE(受付番号 JP225006003) の委託を受けたものです.

参考文献

- [1] 大和田. 他, 災害対応 IoT (Disaster Response IoT: DR-IoT) 無線システムの検討, 信学技報, vol.121, no.333, SeMI2021-79, pp.109–113(2022).
- [2] 加藤. 他, 準狭帯域無線システム DR-IoT の提案, 情処研報, vol.2022-MBL-105, no.16(2022).
- [3] IEEE Standard for Low-Rate Wireless Networks, IEEE Std 802.15.4-2020(2020).