## УЛУЧШЕНИЕ ХАРАКТЕРИСТИК БЕСПРОВОДНЫХ СЕТЕЙ НА БАЗЕ ТЕХНОЛОГИ LTE ЗА СЧЕТ ПРИМЕНЕНИЯ НОВЫХ АЛГОРИТМОВ АДАПТАЦИИ И ДИСПЕТЧЕРИЗАЦИИ КАНАЛА СВЯЗИ

Запорожченко В.В., группа ТКС- 09 м Руководитель доцент, к.т.н., Бессараб В. И.

Характеристики покрытия для радиосетей являются одними из важнейших показателей работоспособности. Рассматриваемая технология ИХ ориентирована на приложения, чувствительные к задержке и пропускной способности, поэтому вопрос качества связи в ней стоит особенно остро. Повысить качество связи позволяет заложенные В LTE механизмы диспетчеризации радиоканала и адаптации к его условиям.[1] Чтобы исследовать эти механизмы необходимо начать с модели распространения радиосигнала в пространстве.

В настоящее время исследователями выделяются три группы моделей(методов) расчета зоны покрытия радиосети :

- статистические;
- детерминированные;
- квазидетерминированные.

Мною будут использованы статистические модели. К ним относятся модели Окитига-Ната, COST231-Ната Walfish-Ikegami и пр. В их основе лежат обобщенные статистические формулы затухания радиосигнала в различных типах застройки (городская, пригородная, сельская). Точность расчета зависит от тщательного подбора эмпирических коэффициентов, основанного на анализе карт местности. В настоящий момент большинство операторов сотовой связи использует для планирования сетей программные продукты, основанные именно на этих моделях, однако несовершенство компьютерных карт

местности и усредненные коэффициенты приводят к достаточно большой ошибке. К числу достоинств данных моделей можно отнести сравнительно небольшое время расчета.

Модель Окитига-Ната позволяет рассчитать среднестатистическое значение затухания радиосигнала между изотропными передающей и приемной антеннами. Модель COST231-Ната является модифицированным вариантом модели Окитига-Ната для диапазона частот 1500-2000 МГц. Модель Walfish-Ікедаті не учитывает реальный рельеф местности, вместо этого в параметрах модели указывается тип городской застройки. [2]

Предлагаю сравнительную характеристику моделей. В таблице 1 приведены ограничения моделей, а в таблице 2 – область применения.

Таблица 1 – Ограничения для рассматриваемых моделей

Модель	Частотный диапазон, МГц	Высота передающей антенны,	Высота приемной антенны,	Расстояние между антеннами,
Okumura-Hata	1501500	м 30200	110	120
COST231-Hata	15002000	30200	110	120
Walfish-Ikegami	8002000	450	13	0.025

Таблица 2 – Область применения рассматриваемых моделей

Модель	Большой город	Города средних и малых размеров	Пригородная зона	Сельская местность
Okumura-Hata	+	+	+	+
COST231-Hata	+	+	-	+
Walfish-Ikegami	+	+	-	-

Таким образом, исследование известных математических моделей, применяемых для решения этой, выявило два существенных их недостатка. Первый из них связан с пространственной однородностью структуры модели. Второй недостаток определяется детерминированным характером многочисленных коэффициентов моделей и сложностью их определения в реальной ситуации. Поэтому целесообразным представляется адаптивный характер модели.

Предлагается для моделирования использоваться 3 сценария распространения радиоволн, в зависимости от расстояний между базовыми станциями (БС) и других условий:

- пригородная макросота (ориентировочное расстояние между БС 3км);
- городская макросота (ориентировочное расстояние между БС 3км);
- городская микросота (ориентировочное расстояние между БС менее 1км).

Для сценариев пригородных и городских макросот модель распространения сигнала основывается на модифицированной модели COST231-Hata

$$PL[\partial B] = (44.9 - 6.55 \lg(h_{BC})) \lg(\frac{d}{1000}) + 45.5 + (33.46 - 1.1h_{MC}) \lg(f_H) - 13.82 \lg(h_{EC}) + 0.7h_{MC} + C$$
 (1)

где  $h_{\!\scriptscriptstyle BC}$  - высота поднятия антенны базовой станции (БС), в метрах;

 $h_{\!\scriptscriptstyle MC}$  - высота поднятия антенны мобильной станции (МС), в метрах;

 $f_{\scriptscriptstyle H}$  - несущая частота, в МГц;

d – расстояние между БС и МС, в метрах;

C – константа, для пригородной макросоты C=0 дБ, а для городской C=3дБ.

Для сценария городских микросот модель распространения сигнала основывается на модели Walfish-Ikegami:

$$PL[\partial B] = -55.9 + 38 \lg(d) + (24.5 + \frac{1.5f_H}{925}) \lg(f_H)$$
(2)

Модель используется при следующих допущениях:  $h_{EC} = 12,5_M$ , высота зданий 12м, расстояние между зданиями 50м, ширина улиц 25м,  $h_{MC} = 1,5_M$ .

Предлагается использовать следующий алгоритм диспетчеризации, поддерживающий как обычные сервисы, так и сервисы реального времени. Целью является сохранение задержки для каждого типа трафика меньше заранее определенного значения с определенной вероятностью. Требуемые значения задержки и пропускной способности обозначаются как  $P_T\{W_i > \tau_i\} \le \delta_i$  и  $T_i > t_i W_i$  задержка пакета при обслуживании с относительным приоритетом для очереди i, где  $\tau_i$  - максимально допустимое пороговое значение задержки;  $\delta_i$  - максимально допустимое значение вероятности превышения  $\tau_i$ ;  $T_i$  - текущее пороговое значение пропускной способности.

В каждый момент времени t, выбирается пользователь i у которого максимальное значение  $Y_iW_i(t)R_i(t)$  для обслуживания в очереди.  $Y_i=a_i/R_i(t)$ ,  $a_i=-\log(\delta_i)/\tau_i$ , и  $R_i(t)$ — средняя канальная скорость для потока пользователя i. Требование к задержке может быть удовлетворено путем назначения определенных значений параметру  $Y_i$ .

Алгоритм основан на экспоненциальном законе, его отличием является использование различных весов для различных видов услуг. Функцию приоритетов, можно выразить следующим образом:

$$U_{i}(n) = a_{i} \exp\left(\frac{a_{i}D_{i}(n) - \overline{aD(n)}}{1 + \sqrt{\overline{aD(n)}}}\right) \frac{T_{i}(n)}{\overline{T_{i}}}$$
(3)

где  $U_i(n)$  — значение приоритета для і-го пользователя;

 $D_i(n)$  - задержка на обслуживание в очереди для і-го пользователя в n-й момент времени;

 $T_{i}(n)$  - значение скорости для і-го пользователя в n-й момент времени;

 $\overline{T_i}$  – среде значение  $T_i(n)$ ;

 $a_i = -(\log \delta_i) / \tau_i \delta_i$  - вероятность потери пакета для пользователя i;

 $au_i$  — максимальная задержка обслуживания в очереди.  $\overline{aD(n)}$  можно рассчитать по формуле:

$$\overline{aD(n)} = \frac{1}{N} \sum a_i D_i(n) \tag{4}$$

где N – количество пользователей использующих потоковые приложения.

Пропускная способность считается наиболее важным критерием для сервисов негарантированной доставки (best effort service), а задержка -для потоковых сервисов. При расчете с использованием экспоненциального закона удовлетворяются требования QoS для сервисов чувствительных к задержке.

Канальная адаптация использует индикатор качества канала CQI как входные данные распределения ресурса и выбора метода MSC. CQI получают из значения SINR для приемника (UE пользовательского оборудования в нисходящем канале и базовой eNodeB для восходящего канала).

Но, при получении значения CQI появляются некоторые неточности, обусловленные квантованием, задержкой, большим периода отчета CQI, усреднением SINR, поэтому целесообразно было делать пересчет значения CQI в eNodeB. Наиболее простой способ - пересчитать значения CQI с помощью определенного ограничения Link Adaptation Margin (LAM). Процесс пересчета можно описать так:

$$[CQI_{eff}] = [CQI] - [LAM]$$
(5)

Переменные в формуле - матрицы, определенного размера, зависящего от количества пользователей в соте, частотного ресурса, и количество потоков передачи в случае применения МІМО LAM — значение, на которое уменьшается CQI до использования в алгоритме адаптации. Если LAM положительное,  $[CQI_{eff}]$  будет меньше чем до пересчета, поэтому при адаптации канала выбор будет тяготеть к каналу с низкой скоростью передачи данных, другими словами к более надежному (более устойчивому) методу МЅС, чем если бы выбор МЅС осуществлялся до пересчета. Если LAM отрицательное, канальная адаптация будет тяготеть к выбору более скоростных каналов связи, то есть менее надежным методам МЅС.

Предлагается использовать алгоритм адаптации, представленный на рис.1. Алгоритм основан на применении обратной связи с использованием квитации NACK/ACK. Пошаговый алгоритм должен выполняться параллельно для всех пользователей. WINsize - объем взвешивающего окна или количество передач, в ходе которого подсчитывается BLER(block error rate). Трудно определить величину окна, потому что вполне возможно, что некоторые пользователи могли не осуществлять передачу данных в течении последнего взвешивающего окна. Поэтому, период расчета BLER определяться как последнее значение WINsize для конкретного пользователя. LOWerr и HIGHerr - пороги для определения уровня BLER.

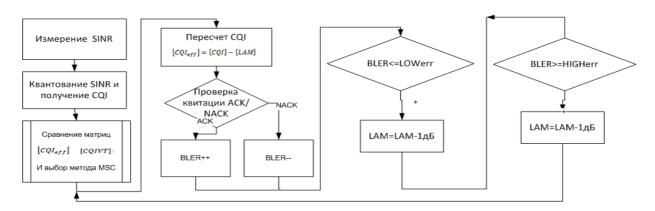


Рисунок 1 - Блок схема алгоритма адаптации канала

На основе данного математического аппарата создана модель в пакете Matlab, с помощью которой проводятся эксперименты по оценке эффективность применения предложенных алгоритмов.

## Перечень ссылок

- 1. Farooq Khan, LTE for 4G Mobile Broadband, Cambridge [Текст]: Cambridge Univercity Press, 2009 509 с.
- 2. Абилов А. В. Распространение радиоволн в сетях подвижной связи [Текст]: Теоретический материал и задачи для практических занятий.- Ижевск: ИжГТУ, 2001. 24 с.