

Отчёт по проекту Решеточные модели макромолекул

Москаленко Р. Б.

24.05.2021

1 Введение

В данном проекте проводится исследование модели Изинга на фиксированной двумерной конформации.

Возьмём конформацию(связанную не само пересекающуюся последовательность узлов) на двумерной решётке. Такие конформации можно рассматривать как термодинамическую систему, основанную на модели Изинга, для которых существуют две фазы: плотная(глобулярная) и развёрнутая. Эти фазы соответствуют низким и высоким температурам системы.

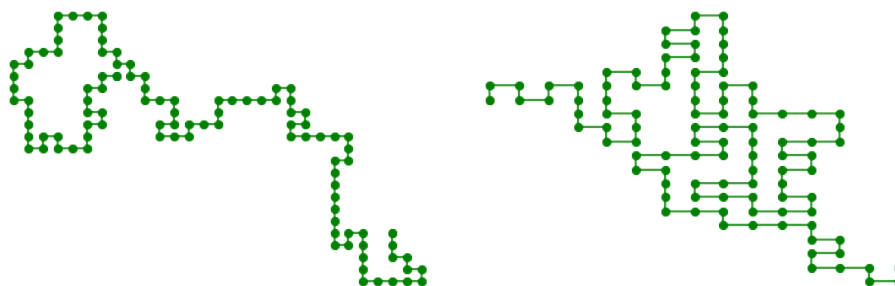


Рис. 1. Пример неплотной и плотной конформации

Если посмотреть на изображения конформаций каждого вида, хорошо видно, что плотные конформации по структуре близки с двумерным решёткам, где у каждого узла имеется множество соседей, и развёрнутые конформации наоборот близки к одномерным структурам, где узлы у которых больше 2 соседей встречаются редко. Соответственно можно предположить, что плотные конформации будут иметь свойства схожие с двумерными решётками, а развёрнутые с одномерными.

1.1 Модель изинга

Будем рассматривать конформацию как модель Изинга. В каждом узле конформации размещён спин s_i принимающий значения $+1, -1$. Внешнее поле отсутствует. Гамильтониан системы $H = -J \sum_{i,j} s_i s_j$ где i, j индексы соседних узлов, J - коэффициент взаимодействия.

1.2 Метод Монте-Карло

Для моделирования системы используется метод Монте-Карло. Мною были реализованы версии с односпиновым и кластерным апдейтом, однако для измерений я использовал кластерную версию. Благодаря отказоустойчивости она работает значительно быстрее, и быстрее сходится, особенно при низких температурах.

На каждой итерации мы выбираем случайный спин и начиная с него начинаем строить кластер из одинаково направленных спинов, добавляя новые спины в кластер с определённой вероятностью. затем мы меняем значения спинов в кластере на противоположные.

2 Алгоритмы

Мною были реализованы два алгоритма обновления спинов. Односпиновый и кластерный апдейт. Оба алгоритма работают на произвольном графе, используя таблицу соседей. Алгоритмы реализованы как отдельные библиотеки для Python, и написаны с использованием технологии Cython для ускорения работы. Кластерный апдейт является более эффективным по времени работы и количеству шагов, которые необходимо выполнить для хорошей сходимости модели.

2.1 Проверка алгоритмов

Чтобы убедиться что алгоритмы работают правильно я проверил, что оба алгоритма дают одинаковые результаты на различных конформациях, так же сравнил их с точными решениями для одномерной модели Изинга.

Результаты замеров кластерным и односпиновым апдейтом совпадают в пределах погрешности.

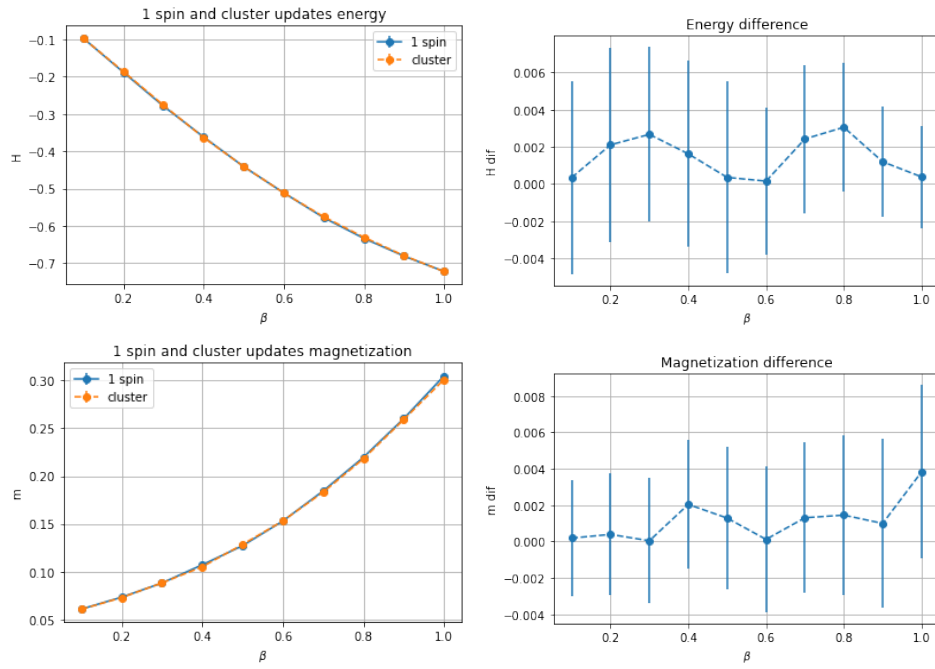


Рис. 2. кластерный и односпиновый апдейт

Для сравнения с точными значениями для одномерной модели Изинга, я беру замкнутый квадратный контур, очевидно что данная конфигурация по свойствам должна полностью совпадать с одномерной моделью Изинга с открытыми граничными условиями.



(а) Конформация эмитирующая одномерную модель

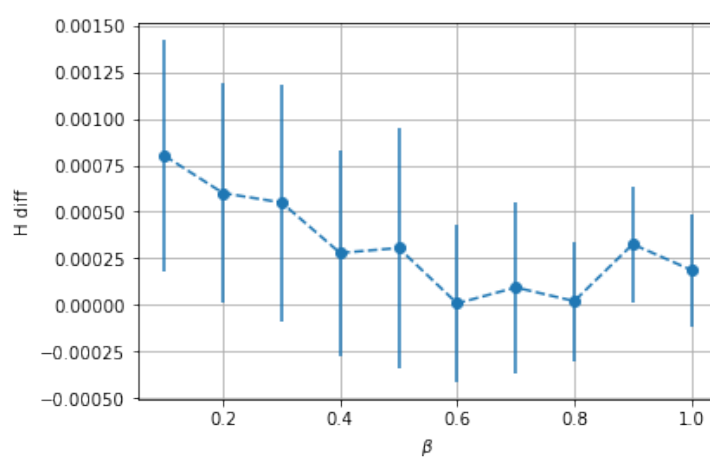
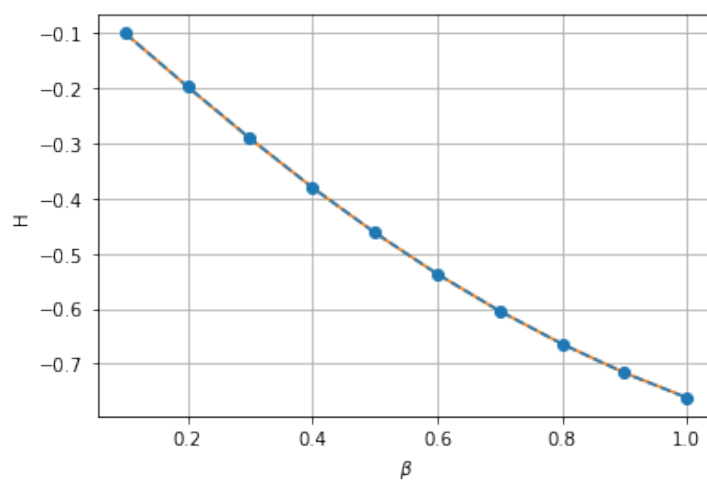


Рис. 3. Сравнение с точным решением одномерной модели

Так же я написал код, точно вычисляющий энергию системы путём полного перебора всех её состояний. И сравнил с результатами.

`mc_lib` Примеры с использованием кластерного апдейта добавлены в библиотеку `mc_lib`.

3 Замеры

3.1 $U = 1$

Для вычислений я сгенерировал по 1000 реплик длины 250, 500, 1000, 2000. При моделировании методом Монте-Карло делал 100000–300000 шагов на отжиг, и 500000–1000000 шагов для замеров. Оказалось что достаточно большая часть этих конформаций неплотные, то есть их свойства ближе к свойствам одномерной решётки, чем двумерной. При попытке посчитать среднее значения кумулянта Биндера неплотные конформации сильно влияли на значение кумулянта, увеличивая погрешность от реплики к реплике.

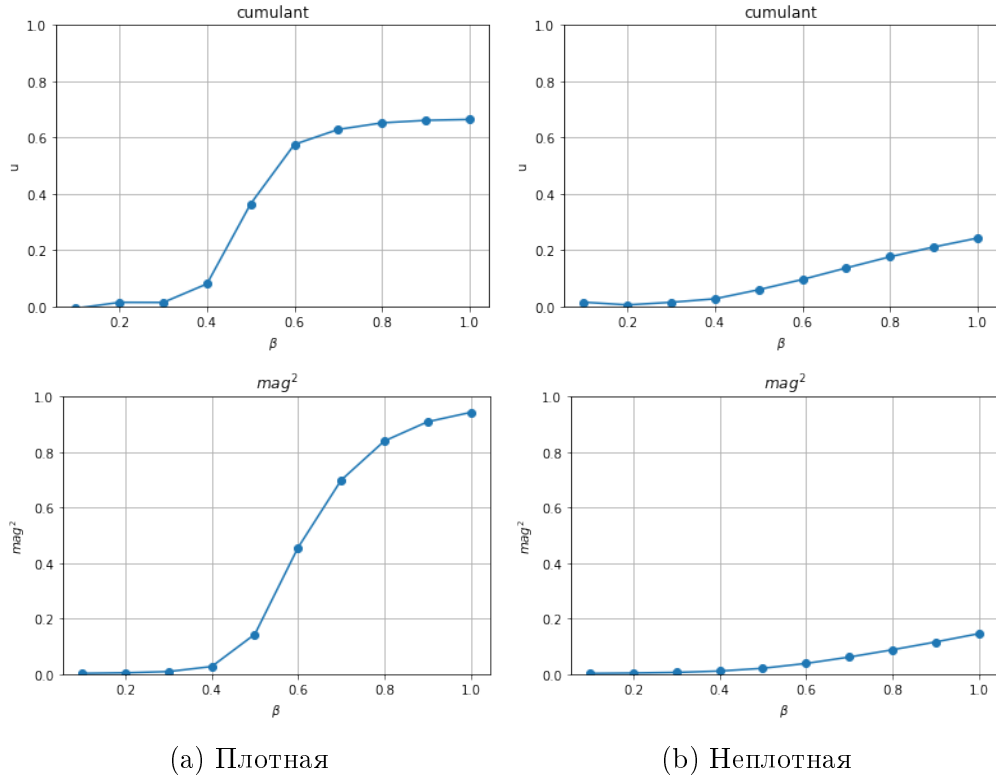


Рис. 4. Пример кумулянта и намагниченности плотной и неплотной конформаций

3.1.1 Разделение конформаций

Для отделения плотных конформаций от остальных было предложено вычислять их радиус инерции. $R = \sqrt{\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n r_i^2}$, где r_i это расстояние от

узла конформации до её центра масс. Однако при рассмотрении большого количества конформаций оказалось, что маленький радиус инерции не гарантирует хорошую намагниченность конформации

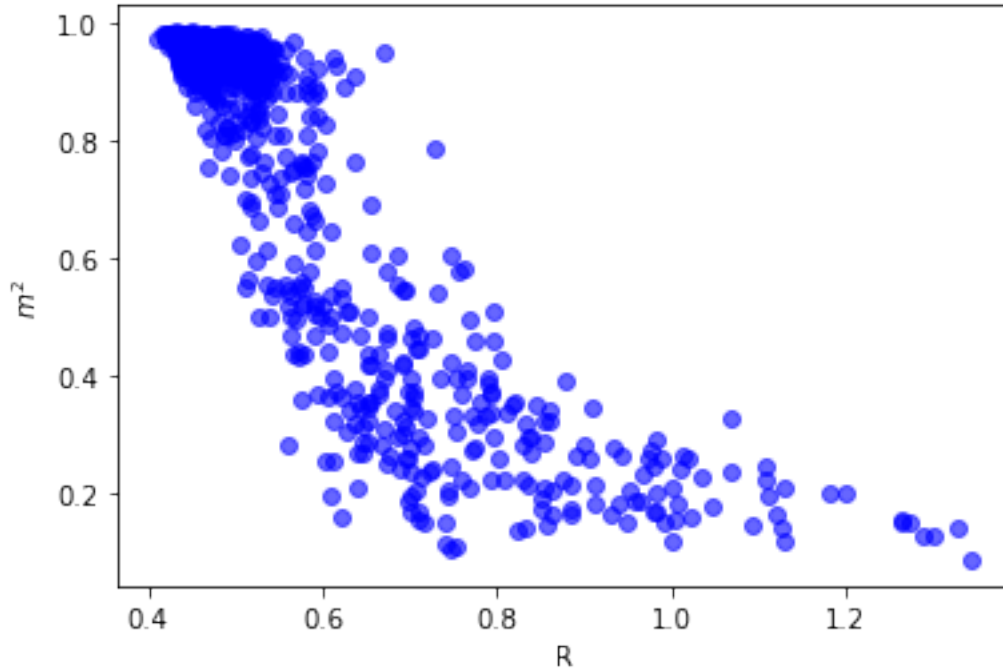


Рис. 5. Корреляция намагниченности конформаций при $\beta = 1$ и радиуса инерции для конформаций длины $L = 250$

На рис.5, при $R \approx 0.6$ m^2 принимают любые значения от 0.2 до 1.0. Значит, при разделении конформации только по радиусу инерции, мы либо будем отбрасывать намагничивающиеся конформации, либо оставлять не намагничивающиеся

Кластеризованные конформации На искусственном примере рис.6 показана одна из причин, по которой плотная конформация может плохо намагничиваться. Тут имеется несколько крупных двумерных кластеров, соединённых одномерной цепочкой. И не смотря на то, что сами по себе эти кластеры намагничиваются, направление спинов в них слабо связано, из-за чего спины в разных кластерах с большой вероятностью будут направлены в противоположные стороны.

Следующей задачей стало проанализировать конформации на количество и размеры кластеров, а так же мостов(одномерных сегментов) которые и соединяют. Первым вариантом было искать классические мо-

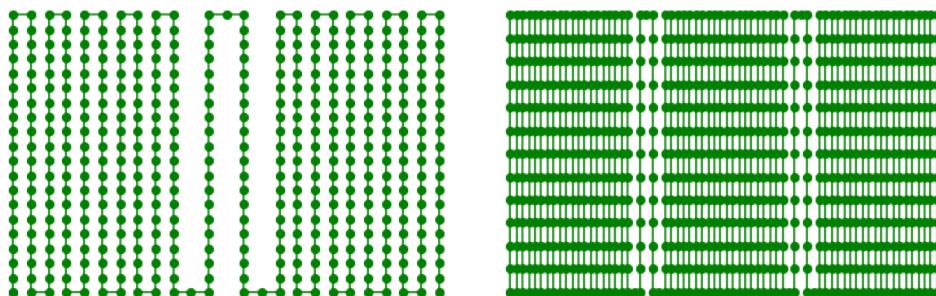


Рис. 6. Пример плотной немагнитной конфигурации

сты – спины, при удалении увеличивается число компонент связности. Однако такой способ не дал желаемого эффекта, так как кластеры могут быть соединены более чем одним мостом. И например на конфигурации из рис. 7 данный способ не выделяет ни одного моста. Следующий алгоритм выделял как мосты все цепочки спинов у которых 1 или 2 соседа, однако при таком подходе мы получаем мосты, которые соединяют один и тот же кластер. Такие мосты не разделяют кластеры и незначительно влияют на намагниченность конфигурации.

Итоговая версия алгоритма выделяет как мосты все спины, которые имеют 1 или 2 соседа, и затем добавляет мосты, которые соединяют один и тот же кластер, к этому же кластеру.

Алгоритм разбиения на мосты и кластеры

1. Отметить все спины с 1 или 2 соседями как мосты.
2. Создаём массив, где отмечаем посещённые спины. Создаём массив где для каждого спина будем писать номер его кластера. И переменную отвечающую за текущую длину моста l . Изначально все спины не посещены, $l = 0$.
3. Начинаем идти по конфигурации от первой вершины.
 - (a) Если спин отмечен как мост, то увеличиваем l на 1
 - (b) Если спин не отмечен как мост, и не посещён. Увеличиваем счётчик кластеров на 1 и запускаем DFS (Алгоритм DFS описан ниже). Если $l > 0$ увеличиваем счётчик мостов на 1, длина нового моста $= l$. Обнуляем l
 - (c) Если спин не мост, уже посещён, последний встреченный спин, не являющийся мостом, принадлежит тому же кластеру и текущая длина моста $l > 0$. Значит этот мост соединяет один

и тот же кластер. Поэтому добавляем предыдущие l спинов к этому кластеру, обнуляем l .

- (d) Если спин не мост, посещён, но номер кластера отличается от последнего встреченного кластера. Если $l > 0$ увеличиваем счётчик мостов на 1, длина нового моста $= l$. Обнуляем l

4. пройдя всю конформацию, если $l > 0$, создаём ещё один мост

Алгоритм DFS

1. Заходим в вершину.
2. Отмечаем вершину как посещённую.
3. Отмечаем номер её кластера.
4. Увеличиваем счётчик размера текущего кластера на 1.
5. Заходим во все соседние не посещённые вершины не мосты.

В данном алгоритме мы пользуемся тем, что мосты обязательно образуются из подряд идущих спинов конформации. Поэтому чтобы определить соединяет ли мост один и тот же кластер, нам достаточно, идя по конформации, запоминать последний встреченный кластер и сравнивать его с новым.



Рис. 7. Пример реальных конформаций с маленьким радиусом инерции и маленькой намагниченностью, с отмеченными мостами

3.2 Статистика по кластерам и мостам

Ниже представлены гистограммы с размерами и числом кластеров и мостов в конформациях. Посчитано на 10000 конформациях с длинами 250, 500, 10000. Размеры кластеров и длины мостов нормированы на длины конформаций.

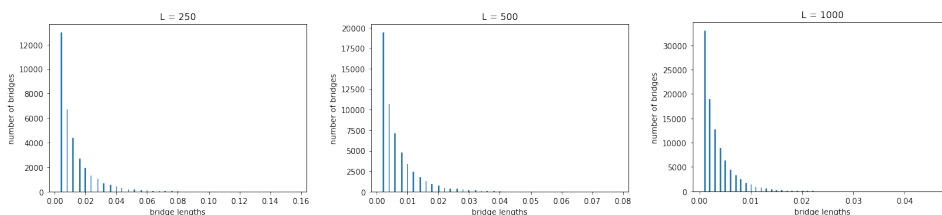


Рис. 8. Распределение длин мостов.

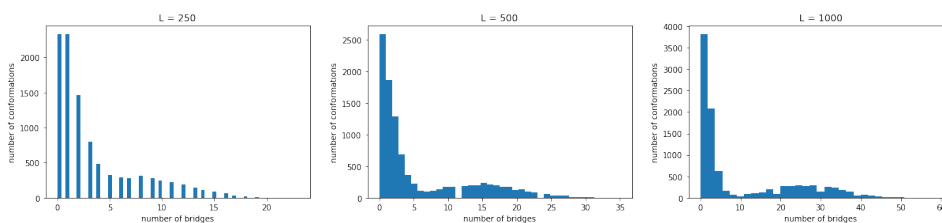


Рис. 9. Распределение числа мостов в конформации.

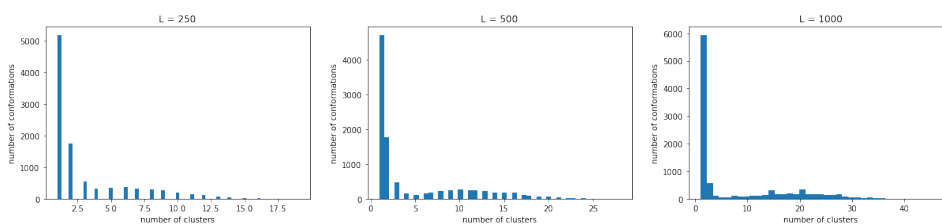


Рис. 10. Распределение числа кластеров в конформации.

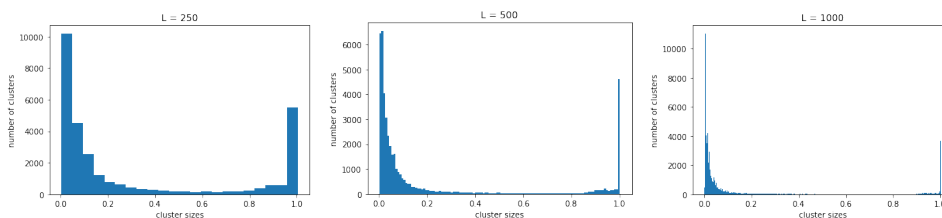


Рис. 11. Распределение размера кластеров.

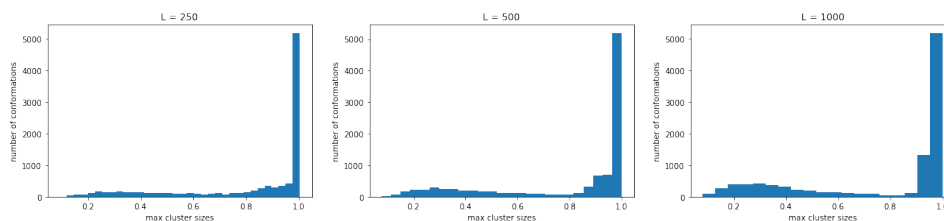


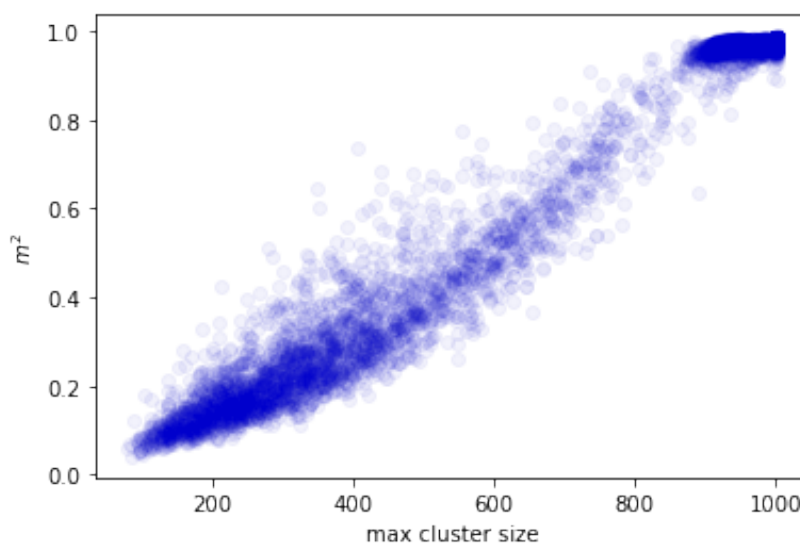
Рис. 12. Распределение размера наибольшего кластера в конформации.

3.3 Результаты разбиения на кластеры

Результаты анализа связи между намагниченностью и количеством и размерами кластеров и мостов подтверждают сказанное выше. У конформаций с большим числом кластеров обычно намагниченность ниже чем у конформаций с одним большим кластером.

Я рассмотрел несколько параметров: количество мостов, количество кластеров, суммарная длина мостов, размер наибольшего кластера. Наилучшим способом разделения конформаций на магнитные и немагнитные сейчас выглядит именно разделение по размеру наибольшего кластера. Как видно на рис 13 при разбиении по данному параметру разброс намагниченности значительно ниже, чем при разбиении по радиусу инерции. Данный параметр можно легко масштабировать для разных длин конформаций.

Рис. 13. График размера наибольшего кластера и квадрата намагниченности для 10000 конформаций длины 1000



Сравнение разделения по кластерам и по радиусу Чтобы оценить и сравнить эффективность разбиения конформаций при помощи размера наибольшего кластера и радиуса инерции воспользуемся следующим способом.

1. Зададим значение намагниченности μ , начиная с которого будем считать конформации намагниченными.
2. Из всех сгенерированных конформаций возьмём n конформаций с наименьшими радиусами инерции, и n конформаций с наибольшими размерами кластеров.
3. Среди выбранных конформаций посчитаем $k_{\mu,n}$ количество конформаций, намагниченность которых $< \mu$. Чем ниже это значение, тем лучше соответствующий способ разделения.
4. Повторяем предыдущие пункты для разных значений μ и n .

Сравнивая полученные значения $k_{\mu,n}$ можем определить, какой из способов эффективнее. На рис.14 видно как примерно ведут себя данные значения: до определённого n они равны 0, затем, дойдя до границы между магнитными и немагнитными конформациями, оно начинает расти, после чего рост становится линейным, так как все оставшиеся конформации не являются магнитными. Лучше разницу между двумя способами видно на рис.??, где при всех значениях μ и n $k_{\mu,n}$ остаётся отрицательным. То есть разделение по радиусу инерции всегда оставляет больше немагнитных конформаций, чем разделение по размеру кластеров.

3.4 Кумулянт и точка перехода

Кумулянт Биндера для одной реплики при заданной температуре вычисляется по формуле $U = 1 - \frac{\langle m^4 \rangle}{3\langle m^2 \rangle^2}$. Дальше значения усредняются между репликами при каждой температуре $\langle U \rangle = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n U_i$. Погрешность кумулянта от реплики к реплике вычисляется как среднеквадратичное отклонение по формуле $\sqrt{\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (\langle U \rangle - U_i)^2}$

Эксперименты с разделением конформаций по радиусу инерции показали, что таким образом можно выделить наборы конформаций разных длин так, что для них будет возможно найти точку перехода.

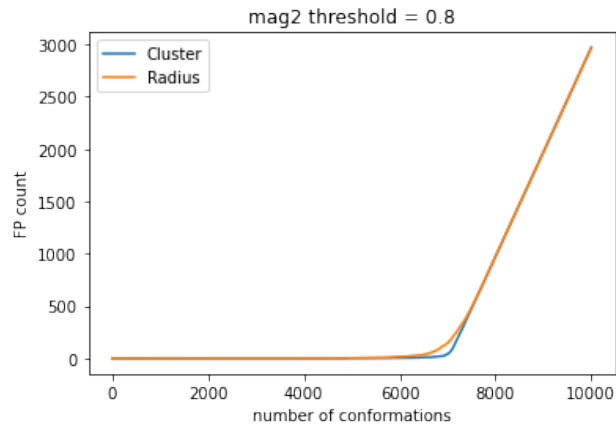


Рис. 14. График $k_{\mu,n}$ для разделения по кластерам и по радиусу, при $\mu = 0.8$.

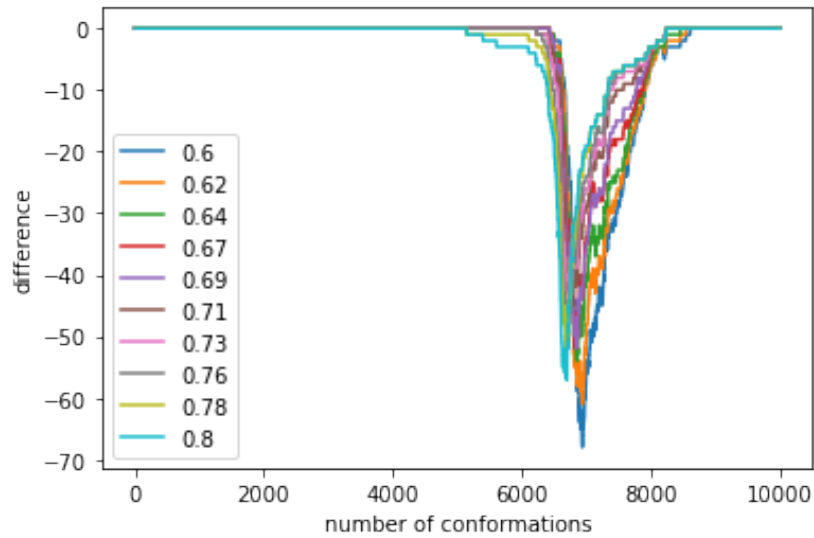


Рис. 15. График разности: $k_{\mu,n}$ при кластерном разделении - $k_{\mu,n}$ при разделении по радиусам. На 10000 конформаций длины 1000. Каждая линия соответствует одному значению μ .

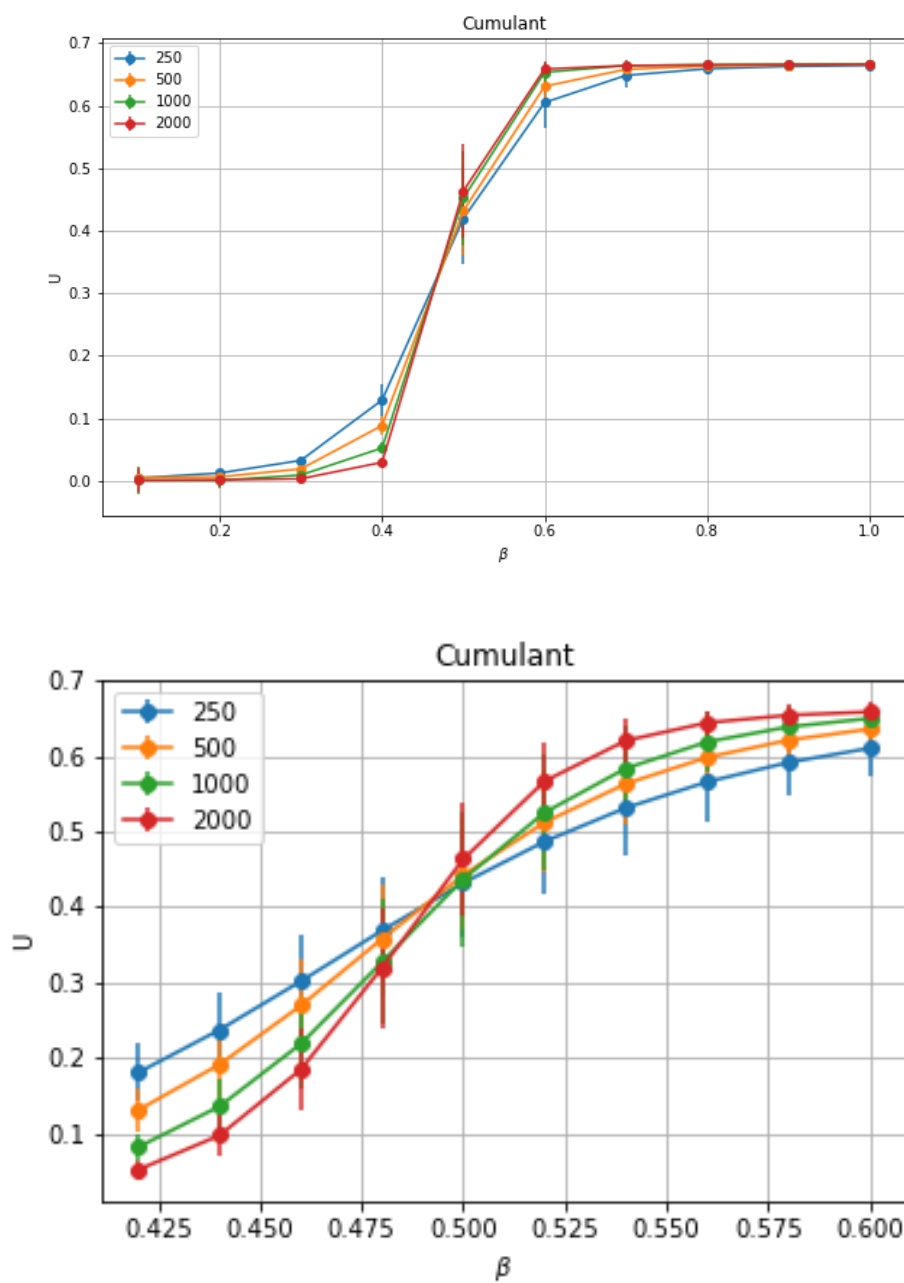


Рис. 16. Значения куулянтов после отбрасывания конформаций по радиусам

Список литературы

- [1] Ссылка на репозиторий: <https://github.com/MoskalenkoRomanBorisovich/Ising-on-random-conformation>