# Интерактивная сегментация изображений на основе MRF и алгоритм TRW

Ромов Петр, 202 группа

Задание 2

## Содержание

1	Сегментация на основе марковских полей							
2	Tree-Reweighted Message Passing           2.1         Двойственное разложение	<b>2</b> 2 3						
3	<b>Реализация алгоритма</b> 3.1 Тестирование на модельных примерах	<b>4</b> 4						
4	Сравнение результатов	6						

### 1 Сегментация на основе марковских полей

Задача сегментации изображения состоит в отнесении каждого пикселя изображения к одному из К классов. В интерактивном варианте пользователь отмечает часть пикселей, принадлежащих каждому классу. После этого требуется автоматически разметить оставшуюся часть изображения. Эту задачу удобно формулировать в терминах марковских полей.

Марковское случайное поле (MRF) — графическая модель, задаваемая графом G = (V, E), энергия которой в общем виде записывается:

$$E(X) = \sum_{i \in P} D_i(x_i) + \sum_{(i,j) \in E} V_{ij}(x_i, x_j),$$



(1)

где P — множество переменных, E — система соседства, D — унарные онс потенциалы, V — бинарные потенциалы,  $X = (x_{ij}), x_{ij} \in \{1, \ldots, K\}$  — метки.

В рамках задачи будем рассматривать решетку  $N \times M$ . Если пользователь отнес пиксель p к классу k, то  $D_p(k) = 0$ ,  $D_p(l) = +\infty$  ( $k \neq l$ ). По размеченным пикселям восстанавливается цветовая модель  $P_k(I_p)$  для каждого класса k, которая используется в унарных потенциалах. Парные потенциалы поощряют одинаковые метки в соседних пикселях.

Таким образом поиск сегментации изображения сводится к поиску конфигурации X с минимальной энергией (1).

## 2 Tree-Reweighted Message Passing

Специфика системы соседства позволяет ввести более удобную индексацию. Далее  $x_{ij}$  будет означать переменную, соответствующую вершине решетки, находящейся в строке i, столбце j.

Введем также индикаторную нотацию:

$$y_{ij,p} = [x_{ij} = p],$$
  
$$y_{ij,pq}^{hor} = [x_{ij} = p, x_{ij+1} = q], \quad y_{ij,pq}^{ver} = [x_{ij} = p, x_{i+1j} = q],$$
  
$$Y = \{y_{ij,p}, y_{ij,pq}^{hor}, y_{ij,pq}^{ver}\}.$$

Обозначим потенциалы:

$$D_{ij}(p) = \theta_{ij,p}, \ V_{ij}^{hor}(p,q) = \theta_{ij,pq}^{hor}, \ V_{ij}^{ver}(p,q) = \theta_{ij,pq}^{ver}$$

Здесь  $V_{ij}^{hor}$  — потенциальная функция пары переменных  $x_{ij}$  и  $x_{ij+1}$ , аналогично,  $V_{ij}^{ver}$  соответствует переменным  $x_{ij}$  и  $x_{i+1j}$ .

В таких обозначениях, энергия записывается:

$$E(Y) = \sum_{i=1}^{N} \sum_{j=1}^{M} \sum_{p=1}^{K} y_{ij,p} \theta_{ij,p} + \sum_{i=1}^{N} \sum_{j=1}^{M-1} \sum_{p,q=1}^{K} y_{ij,pq}^{hor} \theta_{ij,pq}^{hor} + \sum_{i=1}^{N-1} \sum_{j=1}^{M} \sum_{p,q=1}^{K} y_{ij,pq}^{ver} \theta_{ij,pq}^{ver}.$$

#### 2.1 Двойственное разложение

Для проведения двойственного разложения, разобьем граф G на деревья:  $\{D_i^{hor}\}_{i=1}^N \cup \{D_j^{ver}\}_{j=1}^M$  — горизонтальные и вертикальные цепочки. При таком разбиении каждая вершина  $x_{ij}$  входит ровно в два дерева  $D_i^{hor}$  и  $D_j^{ver}$ , каждое ребро принадлежит только одному дереву, значит согласовывать переменные  $y_{ij,pq}^*$  не нужно.

Обозначим  $E_t^*(Y)^{-1}$  энергию дерева  $D_t^*$ , тогда верно:

$$E(Y) = \sum_{i=1}^{N} E_{i}^{hor}(Y) + \sum_{j=1}^{M} E_{j}^{ver}(Y),$$

$$E_{i}^{hor}(Y) = \sum_{j=1}^{M} \sum_{p=1}^{K} y_{ij,p} \frac{1}{2} \theta_{ij,p} + \sum_{j=1}^{M-1} \sum_{p,q=1}^{K} y_{ij,pq} \theta_{ij,pq}^{hor},$$

$$E_{j}^{ver}(Y) = \sum_{i=1}^{N} \sum_{p=1}^{K} y_{ij,p} \frac{1}{2} \theta_{ij,p} + \sum_{i=1}^{N-1} \sum_{p,q=1}^{K} y_{ij,pq} \theta_{ij,pq}^{ver}.$$

Введем двойственные переменные  $\Lambda = \{\lambda_{ij,p}\}$  для согласования меток  $y_{ij,p}$ . Добавив к энергии нулевое слагаемое, можно получить нижнюю границу для

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Здесь и далее, верхний индекс '\*' означает общность выражения для случая горизонтальной и вертикальной цепочки.

энергии, зависящую от параметра  $\Lambda$  (двойственную функцию):

$$\begin{split} E(Y) &= E(Y,\Lambda) = \sum_{i=1}^{N} E_i^{hor}(Y,\Lambda) + \sum_{j=1}^{M} E_j^{ver}(Y,\Lambda), \\ E_i^{hor}(Y,\Lambda) &= \sum_{j=1}^{M} \sum_{p=1}^{K} y_{ij,p} \left(\frac{1}{2}\theta_{ij,p} + \lambda_{ij,p}\right) + \sum_{j=1}^{M-1} \sum_{p,q=1}^{K} y_{ij,pq} \theta_{ij,pq}^{hor}, \\ E_j^{ver}(Y,\Lambda) &= \sum_{i=1}^{N} \sum_{p=1}^{K} y_{ij,p} \left(\frac{1}{2}\theta_{ij,p} - \lambda_{ij,p}\right) + \sum_{i=1}^{N-1} \sum_{p,q=1}^{K} y_{ij,pq} \theta_{ij,pq}^{ver}; \\ \min_Y E(Y) &\geq \sum_{i=1}^{N} \underbrace{\min_Y E_i^{hor}(Y,\Lambda)}_{L_i^{hor}(\Lambda)} + \sum_{j=1}^{M} \underbrace{\min_Y E_j^{ver}(Y,\Lambda)}_{L_j^{ver}(\Lambda)} = L(\Lambda) \end{split}$$

 $L_{i}^{*}(\Lambda)$  являются вогнутыми и кусочно-линейной, а значит  $L(\Lambda)$  тоже. Для решения двойственной задачи нужно максимизировать  $L(\Lambda)$ , для этого подходит алгоритм субградиентного подъема.

#### 2.2 Субградиентный подъем

Вычислим субградиент для  $L_i^*(\Lambda)$ . Пусть  $\hat{Y}_i^* = \arg\min_Y E_i^*(Y,\Lambda)$ , тогда

$$\nabla_{\Lambda} E_i^* (\hat{Y}_i^*, \Lambda) \in \partial L_i^* (\Lambda),$$
$$\mathbf{g} = \sum_{i,*} \nabla_{\Lambda} E_i^* (\hat{Y}_i^*, \Lambda) \in \partial L(\Lambda),$$
$$\mathbf{g} = \hat{Y}^{hor} - \hat{Y}^{ver}.$$

Был использован следующий адаптивный метод пересчета аргумента:

$$\Lambda^{(t+1)} = \Lambda^{(t)} + \alpha^{(t)} \mathbf{g}^{(t)},$$
  

$$\alpha^{(t)} = \frac{\tilde{L}^{(t)} - L(\Lambda^{(t)})}{\|\mathbf{g}^{(t)}\|^2},$$
  

$$\tilde{L}^{(t)} = L^{(t)}_{best} + \delta_t, \ L^{(t)}_{best} = \max_{r \in \{1, \dots, t\}} L(\Lambda^{(r)})$$
  

$$\delta_{t+1} = \begin{cases} \gamma_0 \delta_t, & L(\Lambda^{(t)}) > L(\Lambda^{(t-1)}); \\ \max(\gamma_1 \delta_t, \varepsilon), & L(\Lambda^{(t)}) \le L(\Lambda^{(t-1)}). \end{cases}$$

Здесь  $\tilde{L}^{(t)}$  — оценка оптимума двойственной функции на соответствующем шаге. Параметры  $\gamma_0 > 1, 0 < \gamma_1 < 1$  управляют соответственно увеличением и уменьшением шага,  $\varepsilon$  ограничивает наименьшее значение шага, чтобы оно не уменьшилось до нуля. Значения параметров подбирались экспериментально для ускорения процесса сходимости.

## 3 Реализация алгоритма

Далее  $I_{ij}$  означает вектор координат соответствующего пикселя в пространстве YUV.

**Цветовая модель.** Цветовая модель представлена смесью гауссиан (в примерах использовалось 5 компонент) в цветовом пространстве YUV. Унарные потенциалы имеют вид:  $\theta_{ij,k} = -\log P_k(I_{ij})$ , где  $P_k(I_{ij})$  — правдоподобие принадлежности пикселя k-тому классу.

**Модель Поттса.** В качестве парных потенциалов выбираются обобщенные потенциалы Поттса, которые поощряют разрезы в тех местах, где цвет изображения сильно меняется:  $\theta_{ij,pq}^* = c_{ij}^* [p \neq q], c_{ij}^{hor} = A + B \exp\left(-\frac{\|I_{ij}-I_{ij+1}\|^2}{2\sigma^2}\right)$ , аналогично определяется  $c_{ij}^{ver}$ . В экспериментах использовались следующие значения параметров:

$$A = 25, B = 15, \sigma = 1.$$

Параметры субградиентного подъема. В реализации субградиентного подъема, описанного выше (см. 2.2), использовались параметры:  $\gamma_0 = 1.2, \gamma_1 = 0.5$ . Параметры выбраны опытным путем, но интуитивно соответствуют стратеггии: аккуратное увеличение шага, резкое замедление движения в случае нарушения монотонного возрастания двойственной функции. Начальное значение  $\delta^{(1)}$  выбрано достаточно большим, т.к. замечено, что много итераций уходит на то, чтобы "разогреть"  $\delta$ , после чего алгоритм делает несколько больших шагов и только потом размер шага уменьшается.

**Итеративная сегментация с переоценкой цветовой модели.** Сегментация реализована с возможностью сделать несколько итераций: на первой цветовая модель настраивается по семенам, на последующих — по результату сегментации. Таким образом можно значительно улучшить результат (Рис. 5).

#### 3.1 Тестирование на модельных примерах

В качестве модельного примера была взята конфигурация:

- решетка 100 × 100, 10 классов;
- унарные потенциалы  $\theta_{ij,p}$  выбраны случайно из отрезка [0,1];
- параметры модели Поттса:  $c_{ij}^* = \frac{1}{4}$ .

Алгоритм проделал 500 итераций и не сошелся. Результат работы алгоритма на модельном примере показан на Рис. 1. На этом примере можно наблюдать наличие ненулевого зазора между решением исходной оптимизационной задачи и двойственной задачи.

Если взять всего два класса, то энергия станет субмодулярной, алгоритм сойдется. Пример работы с субмодулярной энергией показан на Рис. 2.



Рис. 1: Работа TRW на модельном примере с 10 классами.



Рис. 2: Работа TRW на модельном примере с субмодулярной энергией.

## 4 Сравнение результатов

Изображения для тестирования взяты с Berkley Segmentation Dataset. Алгоритм *α*-расширения реализован Шальновым Евгением.

Для сравнения двух методов, ниже приведена таблица результатов для пяти изображений. В столбцах "Е" указана энергия полученной разметки, для метода TRW указана также нижняя грань и разница между энергией и нижней гранью (GAP). В столбце "Разница" показано, насколькр энергия  $\alpha$ -расширения хуже энергии TRW.

Изображение	TRW				α-расширение		
	Время(с)	Ε	L	GAP	Время(с)	Ε	Разница
flowers	13.1	638530	638530	0	0.2	641691	3160
horse	11.3	1919332	1919330	1.8	0.2	1919460	128
zebras	17.2	1544064	1544064	0	0.2	1544470	406
urn	14	1098108	1098108	0	0.17	1098458	350
campus	18.2	646573	646572	1	0.21	651944	5371

Следует отметить тот факт, что на всех реальных данных, которые были задействованы в эксперименте, алгоритм TRW находил оптимальное решение, т.е. решение двойственной задачи совпадало с решением прямой. TRW в реализации автора работает много дольше алгоритма  $\alpha$ -расширения, в то же время последний дает достаточно хороший результат.













(b) **horse** 



(c) **zebras** 



(d) **urn** 

Рис. 3: Результат работы TRW



(a) campus



(b) Результат TRW



(c) Результат  $\alpha$ -расширения

Рис. 4: Сравнение работы TRW и  $\alpha$ -расширения.



15 итераций

Рис. 5: Улучшение за счет переоценки цветовой модели.