Lossy Compression of Dynamic, Weighted Graphs

Wilko Henecka and Matthew Roughan

matthew.roughan@adelaide.edu.au

http://www.maths.adelaide.edu.au/matthew.roughan/

UoA

August 6, 2015



A (1) > A (2) > A (2)

Graphs

- Graph: *G*(*N*, *E*)
 - N = set of nodes (vertices)
 - E = set of edges (links)



- Often we have additional information on links, e.g.,
 - link distance
 - link capacity
 - link strength

we call these weights.

- Often graphs change over time
 - nodes, links, and weights can change

we call these dynamic graphs

Why?

- To represent data where "connections" are 1st class objects in their own right
 - storing the data in the right format improves access, processing, ...
 - ▶ it's natural, elegant, and might be *efficient* if we do it properly
- Many examples
 - Telephone call records: how often does person A call B
 - ★ AT&T use this to detect fraudsters (amongst other things)
 - Musicians how alike are musicians A and B
 - ★ last.fm use to make music recommendations

・ 同 ト ・ ヨ ト ・ ヨ ト



M.Roughan (UoA)

Graph Compression

August 6, 2015 4 / 14

Compression

Compression is almost ubiquitous now

- lossless vs lossy (e.g., GIF vs JPEG)
- algorithm vs encoding (e.g., DCT+quantisation vs Huffman Coding)
- Type of graph that is compressed

	lossless	lossy
static, unweighted	[1, 2, 3]	[4, 5]
static, weighted	[6]	[7, 8]
dynamic, unweighted	[9]	
dynamic, weighted		[10, 11, 12]

< 回 > < 三 > < 三 >

Tool

Weighted sum of weighted graphs

$$G = \alpha A \oplus \beta B$$

means

$$egin{aligned} & \mathcal{N}(G) = \mathcal{N}(A) \cup \mathcal{N}(B), \ & \mathcal{E}(G) = \mathcal{E}(A) \cup \mathcal{E}(B), \end{aligned}$$

and

$$w_G(e) = \alpha w_A(e) + \beta w_B(e)$$
, for all $e \in E(G)$,

where if an edge is not present, we treat it as if it has weight 0.

э

Measuring dynamic graphs

- Usually we can't see the graph itself
 - we see a proxy measurement
 - we have errors because network changes, and measurement errors
- Example: call records
 - underlying graph gives social connections
 - measure a links strength by number of calls
 - underlying graph evolves at the same time as we measure it
- Exponentially Weighted Moving Average (EWMA) Graph

$$G_t = \theta G_{t-1} \oplus (1-\theta)g_t,$$

- g_t is measured graph in current time interval t
- G_t is updated estimate of graph
- 1 − θ is the "gain"

< 口 > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Approximation

- Lossy compression is approximation
 - on-line algorithms combine estimation and approximation
- Mathematical representation in this context

$$\hat{G}_t = A\Big(\theta \hat{G}_{t-1} \oplus (1-\theta)g_t\Big).$$

where $A(\cdot)$ is an approximation function

- can prune edges
- can approximate edge weights

A (10) A (10) A (10)

Top-*k* approximation

- Idea is to model Community of Interest (COI) signature [11, 12]
 - approximation is just "take the top k edges"
 - also prune edges whose weight falls below ϵ
- Parameters (k, ϵ)
 - choose so that 95% of edges are kept
- Applied to detecting fraudsters
 - you are who you call
 - compare COI signature of new customers to database of "bad" accounts
- Problems:
 - non-trivial to choose parameters
 - doesn't work well as general approximation technique

< 口 > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Shrinkage approximation

- Similar idea, but don't make a fixed k
- All weights are soft thresholded

$$\boldsymbol{w}_{\hat{\boldsymbol{G}}}(\boldsymbol{e}) = \left[\boldsymbol{w}_{\boldsymbol{G}}(\boldsymbol{e}) - \lambda\right]^+,$$

- Only one parameter λ
- Draws on ideas from de-noising

Results: errors with compression approximately 10:1



M.Roughan (UoA)

August 6, 2015 11 / 14

Results: compressed degree distributions



12/14

Conclusion

- Graph Compression is Good
 - lossy compression can reduce size of data 10:1 with reasonable errors
- New method
 - shrinkage outperforms top-k in many respects
- Haven't talked about encoding at all
 - we don't know how this approximation interacts with encoding, but it should be good as we are de-noising
 - encoding works better on structured data (as opposed to noise)

A B F A B F



S. Chen and J. Reif, "Efficient lossless compression of trees and graphs," in *Proceedings of the IEE Data Compression Conference (DCC '96)*, pp. 428–437, Mar 1996.



P. Boldi and S. Vigna, "The WebGraph framework I: Compression techniques," in Thirteenth World-Wide Web Conference, pp. 595-601, 2004.







A. C. Gilbert and K. Levchenko, "Compressing network graphs," in *Proceedings of the LinkKDD workshop at the 10th ACM Conference on KDD*, August 2004.







ī

H. Toivonen, F. Zhou, A. Hartikainen, and A. Hinkka, "Compression of weighted graphs," in *Proceedings of the 17th ACM SIGKDD International Conference on Knowledge Discovery and Data Mining*, KDD '11, (New York, NY, USA), pp. 965–973, ACM, 2011.



C. H. You, L. Holder, and D. Cook, "Graph-based data mining in dynamic networks: Empirical comparison of compression-based and frequency-based subgraph mining," in *IEEE International Conference on Data Mining Workshops ICDMW '08*, pp. 929–938, Dec 2008.



W. Liu, A. Kan, J. Chan, J. Bailey, C. Leckie, J. Pei, and R. Kotagiri, "On compressing weighted time-evolving graphs," in *Proceedings of the 21st ACM International Conference on Information and Knowledge Management*, CIKM '12, (New York, NY, USA), pp. 2319–2322, ACM, 2012.



S. B. Hill, D. K. Agarwal, R. Bell, and C. Volinsky, "Building an effective representation for dynamic networks," *Journal of Computational and Graphical Statistics*, vol. 15, no. 3, pp. 584–608, 2006.

C. Cortes, D. Pregibon, and C. Volinsky, "Communities of interest," in Advances in Intelligent Data Analysis, pp. 105–114, Springer, 2001.

3

Bonus frames

M.Roughan (UoA)

Graph Compression

August 6, 2015 14 / 14

э

Results



M.Roughan (UoA)

August 6, 2015 14 / 14

2

< 🗇 🕨

Results



Results



æ