26.1-6

可以让家为源点，学校为汇点，每个路口为顶点，每条路为一条边，容量为1，建立一个无向图，若是这张图用最大流算法得出的最大值大于等于2，则表明可以送两个孩子去学校。

在算法中，由于每条边的容量为1，所以每次增广路径的增量一定为1，找到一条增广路径即对应一条上学的路径。

26.1-7

可以将每个顶点拆成两个顶点和一条边，若某个顶点 $x$ 通过的最大值为 $l(x)$, 则拆分成 $x_1$ 顶点和$x_2$ 顶点，其中原来 $x$ 的入边和 $x_1$ 相连， x 的出边和 $x_2$ 相连， 还要建立一条 $x_1$ 指向 $x_2$ 容量为 $l(x)$ 的边， 这样就可以划归成只有边限制的最大流问题。

26.2-11

题目要求一个最小的边集，去掉之后可以使原来的无向图变成两个连通分量。

可以先建立一个无向图，其中每条边的容量为1。任意先指定一个点，然后枚举另一个点，计算这两个顶点不在一个连通分量所需要去掉的边，即可以把这两个点看成源点和汇点，求最小割(最大流)，这样就转化成一个最大流问题了。

(也可以套Stoer-Wagner算法模板)