РЕАЛИЗАЦИЯ ФАЙЛОВ I УЗЛЫ

Последним из рассматриваемых методов отслеживания принадлежности конкретного блока конкретному файлу является связь с каждым файлом структуры данных, назы- ваемой **i-узлом** (**index-node** — индекс-узел), содержащей атрибуты файла и дисковые адреса его блоков.

При использовании i-узла появляется возможность найти все блоки файла. Большим преимуществом этой схе- мы перед связанными списками, использующими таблицу в памяти, является то, что i-узел должен быть в памяти только в том случае, когда открыт соответствующий файл.

С i-узлами связана одна проблема: если каждый узел имеет пространство для фикси- рованного количества дисковых адресов, то что произойдет, когда файл перерастет этот лимит? Одно из решений заключается в резервировании последнего дискового адреса не для блока данных, а для блока, содержащего дополнительные адреса блоков

